確率論的安全評価のためのシステム信頼性解析方法の研究

松岡 猛*

Study on the System Reliability Analysis Methodology for the Probabilistic Safety Assessment

By

Takeshi Matsuoka

Abstract

The Probabilistic Safety Assessment (PSA) is widely used for the safety assessment of nuclear power plants. The first major application of PSA technique was the Reactor Safety Study, which demonstrated that a nuclear power plant could be systematically analyzed by the PSA technique. Since the Reactor Safety Study, the need for more advanced methods of system reliability analysis has grown with the increased need for more accurate and detailed analysis.

The present syudy is devoted to develop and improve system reliability analysis methodologies for the PSA.

In chapter 2, a reliability analysis is given for the emergency decay heat removal system of the nuclear ship "Mutsu" and the emergency sea water cooling system of nuclear ship "Savannah", under ten typical nuclear ship accident conditions. It was pointed out that, for the evaluation of the effectiveness of safety system of a nuclear ship, it is necessary to evaluate its reliability under various accident condition.

In chapter 3, a failure probability model is proposed. In this model, a failure rate is considered as a conditional failure rate, which is a function of cause for a failure, of severity of cause, of cause acting duration, and of failure mode. This model was constructed in order to treat the effects of an extreme environmental condition and the common mode failure on system reliability. Causes were classified into two types and failure modes in three types. The expressions of failure probabilities were obtained for combinations of these causes and failure mode types. This model was compared with failure data. The time dependence was well expressed by the α th power of time. The values of α were obtained in the range from 0 to 8.

In chapter 4, a computer program "FFTA" (a Fast Fault Tree Analysis program) is developed. The FFTA can obtain the point probability of the top event and the minimal cut sets for a fault tree with little expenditure of computer time. The algorithm is a bottom-up algorithm. The analyses are

^{*} 原子力技術部

Performed for six sample fault trees and the results are compared with those obtained by the BAM and CUT codes. This program has a ten to thousand times faster calculation speed compared with the BAM and CUT codes.

In chapter 5, a new reliability analysis methodology GO-FLOW is presented. The GO-FLOW is a success-oriented system analysis technique. The modeling technique produces the GO-FLOW chart, which is composed of operators and signal lines and represents a function of the system. The analyses are performed for four systems : the emergency decay heat removal system of nuclear ship "Mutsu", the emergency core cooling system of a boiling water reactor, the emergency ecletric power supply for the emergency core injection system of marine reactor, and the auxially feedwater system of pressurized water reactor. The GO-FLOW has proved to be a valuable and useful tool for system reliability analysis.

目 次

1. 序 論	3
1.1 歷史的背景	3
1.2 システム信頼性解析における問題点	4
1.3 研究の概要	6
2. 舶用非常用崩壊熱除去系の信頼性解析	6
2.1 緒 言	6
2.2 非常用崩壊熱除去系の機能及び構成	8
2.3 解析方法	9
2.3.1 解析手順	9
2.3.2 解析実施においての仮定	9
2.3.3 項上事象	9
2.3.4 事故条件	0
2.4 故障データ	.0
2.5 解析結果	4
2.6 考 察	7
2.7 結 論	7
3. 故障原因,時間依存を考慮した	
機器故障モデル	8
3.1 緒 言	8
3.2 基本的考え方	8
3.3 故障原因の分類1	8
3.4 原因の程度1	9
3.5 故障モードと故障原因1	9
3.6 故障確率	9
3.7 故障データとの比較	3
3.8 信頼性解析プログラム	4
3.8.1 各種故障条件下における頂上事象	
発生確率の計算	4
3.8.2 二次的効果の計算	4

• • • • •		
3.8.4 プログラム権	構成	26
3.9 信頼性解析プ	ログラムによる解析実施例 …2	26
3.9.1 入力データ	2	26
3.9.2 解析手順及び	バ結果 ・・・・・2	27
3.10 考 察		32
3.11 結 論		33
4. 高速フォールト・	・ツリー解析プログラム 3	33
4.1 緒 言		3
4.2 フォールト・	ンリー及び構成要素 ········ 3	3
4.3 解析の基本的	方法	3
4.4 各ゲートにおけ	ける手続き 3	4
4.5 頂上事象発生	確率の計算方法 3	4
4.6 プログラムの語	说明	5
4.6.1 プログラム 概	既説 ・・・・・・3	5
4.6.2 解析実施時の)具体的手順3	5
4.7 解析実施例,W	AM-BAM, WAM-CUTコード	
との比較		9
4.7.1 解析対象 …	3	9
4.7.2 解析条件及し	『結果3	9
4.8 頂上事象発生研	確率計算方法の精度 4	1
4.9 考 察		4
4.10 結 論		5
5. GO-FLOW 手法		6
5.1 緒 言		6
5.2 GO-FOLW 手	法開発の経緯 4	6
5.3 GO 手法の特徴	女及び限界4	7
5.4 GO-FLOW 手	法の概略4	8
5.4.1 信号の意味・		8
5.4.2 タイム・ポイ	ント	8

5.4.3 オペレータ機能概略	• 48
5.4.4 信号の強度	• 49
5.4.5 解析手順	• 49
5.5 標準オペレータ	49
5.5.1 オペレータ・タイプ21	• 49
5.5.2 オペレータ・タイプ22	• 50
5.5.3 オペレータ・タイプ23 ·····	• 50
5.5.4 オペレータ・タイプ24	• 52
5.5.5 オペレータ・タイプ25	· 52
5.5.6 オペレータ・タイプ26	· 52
5.5.7 オペレータ・タイプ27	• 53
5.5.8 オペレータ・タイプ30	. 53
5.5.9 オペレータ・タイプ35	• 53
5.5.10 オペレータ・タイプ37	• 54
5.5.11 オペレータ・タイプ38	• 54
5.5.12 オペレータ・タイプ39 ·····	• 55
5.6 解析手順の説明	55
5.6.1 サンプル問題(1)	• 55
(1) GO-FLOW チャートによる表現	55
(2) 計算手順	56
(3) GO 手法による結果との比較	59
5.6.2 サンプル問題(2)	• 59
(1) GO-FLOW チャートによる表現	- 59
(2) 計算手順	60
5.6.3 計算方法まとめ	• 63
5.7 解析実施例	63
5.7.1 原子力船"むつ"の非常用崩壊熱除去系 …	· 64
(1) 系の説明	64
(2) GO-FLOW チャートによる表現	64
(3) 解析結果	64
5.7.2、沸騰水型原子炉非常用炉心冷却系	· 64
(1) 系の説明	64
(2) GO-FLOW チャートによる表現	69
(3) 解析結果	70
5.7.3 舶用炉非常炉心注入系非常用電源系	· 73
(1) 系の説明	73
(2) 冗長系, ケース(1)	75
(3) 待機冗長系,ケース(2)	76
(4) 解析的な解法,ケース(2)	· 80
5.7.4 加圧水型原子炉補助給水系	· 82
(1) 系の説明	82
(2) GO-FLOW チャートによる表現	· 84
(3) 解析結果	87
5.8 GO-FLOW 手法まとめ	· 87

5.	9	考		察	•••••	••••	•••••		••••	• • • • •	••••	••••		• • • •	89
5.	10	結		論	••••	•••	••••	· · · · · ,	••••		••••	••••	(••••	• • • •	91
6.	結	ţ.	論	••••		• • •	••••	•••••	•••	•••••	• • • •		•••••	••••	91
6.	1	総拮	鲂	結	論・	· • • •	••••	•••••	••••	• • • • •	••••	· · · · ·	••••	••••	91
6.	2	今後	後の	課題	題 ••	••••	••••		••••	· · · · ·	••••			• • • • .	94
7.	参	考文	献	•••	••••	•••	••••	••••;•	•••	•••••	••••		••••	••••	95
8.	謝		辞	••••	•••••	•••	••••	•••••	•••	•••••	••••	•••••	•••••	••••	97
付鈕	渌 1	. (GO	手衫	去に	お	ける	標	隼	ナベ	レ-	- 9	· • •	••••	97
付	1.1		トペ	レ・	- 9	•	9.1	プ	1	••••	••••	••••		••••	97.
付	1.2		トペ	ν -	ータ	•	9.1	プ	2	••••••	••••	••••	••••	•••••	97
付	1.3		t ^^	レ・	ータ	•	91	プ	3	•••••	••••	•,•••,	••••	••••	99
付	·1.4	. 7	トペ	レ-	- タ	•	タイ	プ	5	••••	••••	••••	••••	••••	99
付	1.5	え	たべ	\mathcal{V}^{-}	ータ	• .	タイ	プ	6 : .	• • • • •	••••	••••	••••	••••	99
付	1.6		トペ	レ-	- 夕	•	タイ	プ	7	••••	•••••	••••		••••	99
付	1.7	7	トペ	V-	- 9	•	タイ	プ	8	•••••	••••	••••	•••••	••••	100
付	1.8	7	たぺ	ν·	ータ	, • · ·	タイ	プ	9	••••	••••	••••		••••;	100
付	1.9	, z	トペ	レ-	- 9	•	91	プ1	0	••••	•••	••••		••••	100
付	1.1	0 7	トペ	レ・	ータ	• ,	タイ	プ1	1	•••••	••••	•••	· • • • •	••••	100
付	1.1	1 7	トペ	レ-	ータ	•	タイ	、プ1	2	••••	••••	••••	••••	••••	100
付	1.1	2 7	トペ	レ・	- タ	•	タイ	'プ1	3	•••••	••••	••••		••••	100
付	1.1	3 7	トペ	レ・	- タ	•	タイ	プ1	4	•••••	••••	••••	•••••	·;••	101
付	1.1	4 7	トペ	レ・	- タ	•	タイ	」プ1	5	••••	••••	••••	••••	• • • •	101
付	1.1	5 7	トペ	レ・	ータ	•	91	プ1	6	••••	••••	•••••	••••	••••	101
付	1.1	6 7	トペ	<i>L</i> -	ータ	•	91	′プ1	7	·····	••••	••••	••••	••••	102
付針	渌 2	; (GO	手衫	去に	よ	る角	¥析(列	•••••	••••	••••	••••	••••	102
付	2.1	. +	ナン	プリ	ル問	題	•••			••••	•••••	••••	••••	••••	102
1	寸2	.1.1	GC)チ	ヤ-	- 1	いに	よる	表	現	••••	••••	••••		102
1	寸2	.1.2	GC)1	ステ	ッ	プ	•••••	••••	•••••	• • • •		••••		104
1	寸2	.1.3	GC) 2	ステ	ッ	プ	•••••	•••	•••••	• • • •		••••		104
1	寸2	.1.4	GC) 3	ステ	ッ	プ	•••••		••••	••••		••••	••••	104
1	寸2	.1.5	解	忻新	吉果	,••;	••••	••••	••••	••••	•••••	••••	••••••		104
付	2.2	」原	系子	力	船"す		ל"	常	 有月	崩壞	熱降	余去	系	: •••	111
1	寸2	.2.1	GC)チ	· ヤ-	-	いに	よる	表	現	••••	••••	••••	•••••	111
<u>,</u> 1	寸2	.2.2	解	忻約	吉果	•	•••••	••••	••••	••••	••••	••••	••••	••••	111
														ч.	· • • .

1.1 歴史的背景

科学技術の進歩,産業の発展により,人類の生産活 動が大幅に増大すると共に,人間の生活は各種の新規 技術,大規模システムと深く関り合うようになってき た。

新規技術が受け入れられるためには、その有用性と 共に安全性が確認される必要があるが、新規技術の影 響力がそれほど大きくない場合は,安全性に関する事前の考慮は厳密にはなされず,まず人間生活の一部に 取り入れられ,その後の使用経験により安全性が判断 され,新規技術の改良改善がなされてきた。その安全 性の評価も主観的決定論的な方法が主となっている。

しかし,原子力プラント,化学プラントに代表され る様な大規模プラントにおいては,事故時の影響の大 きさから,万が一にも,大事故を発生させるわけには いかない状況にある。この様な大規模プラントの安全 評価に対して,従来の方法にかわる,確率論的安全評 価方法が注目され,有益な方法として広く応用され るようになってきている。

商用原子力プラントが稼働を開始して以来,原子炉 の万一の事故の場合,どの様な事故展開があり得るか が問題となり,米国においてこの研究が実施され, WASH-740⁽¹⁾レポートとして刊行された。WASH-740 レポートは,プラント事故の確率を解析的に考慮した 最初の試みと言えるが,現実の原子炉の設置場所,周 囲の人口密度等をどのように考慮するかの明確な考え 方がなかった。

1960年代になり、F.R.Farmer⁽²⁾により、公衆のリ スクを定量的に研究すべきだという指摘がなされた。 彼は、事故の発生確率と事故過程及び影響を組み合せ て原子力プラントの安全性を評価すべきだと述べた。 Farmer 以後、信頼性解析手法が原子力プラントの安 全性評価にとり有用であるかどうかの検討がなされ、 フォールト・ツリーが定量的解析において必要である との認識が確立されてきた。

1972年に, M.I.T.ラスムッセン教授をチーフとし て Reactor Safety Study (RSS)⁽³⁾の研究が開始さ れ, 1974年に草稿が, 1975年に最終報告書が公表され た。RSS は, 原子力プラントの安全性を考える上で の転換点であり, 確率論的リスク評価の考え方を確立 した研究であると言える。この報告書は, 最初の実規 模原子力プラントの本格的安全性研究であり, そこで は, 多数の安全解析手法が生み出され使用されてい る。

1979年になり、スリー・マイル島で原子炉事故が発生し、当初は、RSSの方法及び結論に疑念が抱かれた。しかし、後になり、RSSは小リーク事故の結果を予測していることが判明し、逆に確率論的リスク評価の有用性が以前以上に認識されるようになった。特に、Kemenyレポート⁽⁴⁾、Rogovinレポート⁽⁵⁾が確率論的解析方法の使用を推奨して以来、この方法は急速

に世界中へ広まっていった。⁽⁶⁾⁽⁷⁾ 1983年の時点で,米 国において,既に22の原子力プラントの確率論的リス ク評価が完了⁽⁸⁾しており,現在,我国においても,こ の方法の重要性が認識されてきている。

現在, 従来からの確率論的リスク評価という名称に 替り, 単に最終事故リスクだけでなく, 安全性を幅広 く検討するという意味合いから, 確率論的安全評価 (Probabilistic Safety Assessment) と呼ばれるよ うになってきている。

1.2 システム信頼性解析における問題点

一般に,工学的システムが大型化するに伴い,シス テム全体の信頼度は低下すると共に,万一の事故の時 の人的損失,経済的損失は増大してくる。その損失を 最小限とし,可能な限り安全なシステムを作るために 系の安全評価が必要となってくる。

安全評価法としては,決定論的方法と確率論的方法 がある。決定論的方法においては,事故時の安全防護 系の応答を調べ安全確保がどの様に達成されているか を解析する。しかし,対象とする事故の選定において は,暗黙のうちに,その重要度(=発生確率×影響の 大きさ)が考慮されている。一方,完璧な工学的シス テムというものは主張できないとの観点に立つと,確 率論的安全評価の方法がとられる。

確率論的安全評価法は,有意なすべての事故を対象 とし,その発生頻度,過程,影響を分析評価する方法 である。

事故過程の評価とは,例えば,炉心溶融事故時の物 理的過程の解析,放射性物質の移動,環境中への放出 量の評価となる。

影響の評価とは,環境中へ放出された放射性物質 が,人的,経済的に及ぼす影響を立地条件,気象条件 等を考慮し評価することである。

事故の発生頻度の評価は,起因事象の発生頻度の評価と安全防護系の信頼度の評価から成り立っている。 起因事象,例えば一次系配管の破裂,だけでは原子炉 は危険な状態には至らない。通常は,起因事象が発生 した場合,安全防護系が作動し,原子炉は冷態停止状 態となるように設計されている。安全防護系が正常に 作動しない場合に,原子炉が危険な状態となり,事故 が発生する。この安全防護系の信頼度の解析にシステ ム信頼性解析が用いられる。

システム信頼性解析の実施手順⁽¹⁰⁾の概略は次の通りである。(1)系の定義,(2)系の論理モデル構築,(3)定

量的評価,(4)不確実さ解析。

「系の定義」とは,解析対象とする系を十分理解す ることである。

「論理モデルの構築」とは,解析対象の系を,解析 可能なモデルに表現することで,信頼性解析の中で最 も重要かつ解析者の資質に依存する度合いの高い部分 である。それ故,この作業のために十分に標準化され た手続マニュアルが整備されていることが望ましい。

このモデル化のために, RSS はイベント・ツリー, フォールト・ツリーを用いた。他に GO 手法, FMEA (Failure Mode and Effect Analysis), ブロック・ダ イヤグラム等の種々の手法⁽¹⁹⁾がある。

論理モデルの構築は重要な部分であるだけに,な お、以下に述べるような多くの問題点が存在する。

系に故障が発生した場合,現実の系では一般に機器 の修理が実施される。この保修の考慮の有無により信 頼性解析結果には大きな違いが出てくる。しかし,複 雑な系における保修の効果の理論的取り扱いはあまり なされていない。また,機器の保修率は一定で,保修 の実施も機器故障発生に依存し,保修相互では統計的 に独立であると仮定されている。

機器の故障モード,状態については,正常である か,故障状態であるかの二値として取り扱い,中間的 状態は考慮していない。

大規模,複雑な系では、多数のサブ・システムについての解析を組み合わせる必要が出て来、各サブ・システムが同時には作動しない Phased Mission Problem⁽¹²⁾となる場合があらわれる。この時間依存性の取り扱いにおいては、通常、系の状態の変化の論理は既知である(決定論的に定まっている。)とし、機器の修理は実施されないと仮定して解析されている。

共通原因故障はシステム信頼性解析実施の際,考慮 する必要のある重要な要因であるが,確立された解析 方法が開発されているとは言い難い。直接的な取り扱 い方法としては,RSSで実施されたように,フォー ルト・ツリー中に基本事象として記述する方法があ る。しかし,共通原因故障は,その同定と発生確率の 評価こそが問題となっている。

人的要因は信頼性解析結果に大きな影響を及ぼす要因と言える。人的過誤は運転中のみならず,設計,設置,保守,試験,製造段階において発生する可能性があり,非常に広い範囲にわたっている。また,個人の過誤でなく,組織全体,集団の過誤による誤った方針,指令も起り得る。このような人的過誤を適切に取

り入れたシステム信頼性解析方法の開発が望まれる。

更に,過誤ではなく意図的と言える人的要因にも注 意を払う必要がある。例えば,サボタージュ,失敗の 隠蔽,賄賂等による最善とは言えない人間の応答が考 えられる。従来,このような人的要因は解析から除外 されていた。

「定量的評価」においては、解析モデルに対応する 定量的評価のための計算プログラムが必要である。現 在まで、フォールト・ツリー解析を中心とする各種プ ログラム⁽¹¹⁾が開発利用されてきた。これらは、個々 の目的にはすぐれた点があるが、必ずしも使い易いと は言えず、特に大規模システムを取り扱う場合は、大 型計算機による膨大な計算を必要とする。

定量的評価のための別の問題点として,故障率デー タの欠除が指摘される。一般に,故障率は,平均的、 一定値として扱われ,時間依存性は考慮されていな い。更に,機器を取り巻く環境条件の影響についても 十分には考慮されていない。共通原因故障の定量的デ ータにも十分なものが存在せず,β-factor法等の定 量的評価法が理論的補強として開発されている。ま た,故障率についての十分なデータが収集される以前 に機器の改良,設計変更が行われてしまうという問題 も存在している。

「不確実さ解析」における不確実さは、データの不 確実さと解析モデル・解析方法の不確実さに起因する ものがある。

データの不確実さは,(1)故障率,保修率には完全な データというものは存在しない,(2)解析対象の系特有 の条件による故障率の値の偏り,(3)データ・ベースに 存在しないような故障モードを取り扱う場合等から生 じてくる。

解析モデルの不確実さは、(1)モデル自体の不十分 さ、(2)解析における仮定が不適当である、(3)理論の適 用の妥当性、等に起因するが、これらの要因による不 確実さを定量的に評価する方法は存在しない。

不確実さ解析は、「モデルの構築」、「定量的評価」 で上げた問題点とも密接に関連している。

今後,確率論的安全評価のより一層の普及のために は、上述のシステム信頼性解析における種々の問題点 の解決が望まれる。それ故、システム信頼性解析法の 機能向上、体系化、簡素化を目指した、既存解析方法 の改良あるいは新しい解析方法の開発が要求されてい る状況にあると言える。

1.3 研究の概要

前節において述べた,システム信頼性解析における 問題点の解決を目的として本研究は実施された。以下 本論文各章の概要を述べることとする。

2. 舶用非常用崩壊熱除去系の信頼性解析

原子力船"むつ"と原子力船"サバンナ"の非常用 崩壞熱除去系の信頼性解析を実施し、相互の比較を行 う。非常用崩壊熱除去系は、通信の崩壊熱除去方法が 機能しなくなった場合に作動が要求される。そのた め、多くの場合、原子力船に何らかの事故が発生した 条件下ににおける系の作動になると考えられる。それ 故、通常状態下だけでなく、各種事故状態下における 系の信頼度を求めることが重要となる。

本章においては、10種の船体事故を取り上げその各 々についての信頼性解析を実施し、集中配置方式であ る"サバンナ"と分散配置方式である"むつ"の非常 用崩壊熱除去系の優劣について論じる。

3. 故障原因,時間依存を考慮した機器故障モデル

各種事故状態下における系の信頼度を求めるために は,事故状態下における構成機器の故障確率の値が必 要となってくる。第2章の解析においては,この値は 工学的判断により推定したが,より系統的な値を得る 方法が要求される。

本章において,機器の故障には必ず原因が存在する という考えを基とした機器故障モデルを提案する。ま た,この故障モデルを用いた,事故状態下における信 頼性解析プログラムの説明及び解析実施例の紹介を行 う。このプログラムにより,逆に,系の信頼度に重要 な影響を及ぼす事故条件,つまり,系の弱点を見い出 すことができる。

4. 高速フォールト・ツリー解析プログラム

第2章,第3章の解析においては、いずれもフォー ルト・ツリー解析が解析の中心を占めている。フォー ルト・ツリーが比較的小型であればフォールト・ツリ ー解析は簡単であるが、対象とする系が実規模プラン トとなり、フォールト・ツリーが大型になると解析は 膨大なものとなる。特に不確実さ解析や、第3章で示 した解析プログラムで実施されている多数回のフォー ルト・ツリー解析の繰り返しが必要となる場合は、計 算時間は急速に増大してしまう。

本章では、フォールト・ツリー解析を高速で実施す るプログラムを開発した結果について、その計算原 理,具体的計算方法,解析実施例について説明する。 この計算プログラムにより、大型,高速計算機を用い なくとも、フォールト・ツリー解析が手軽に実施でき るようになった。

5. GO-FLOW 手法

システム信頼性解析においては種としてフォールト ・ツリーが用いられているが、頂上事象として系の特 定の一つの事象しか選定できない等、解析において不 便な点がある。これを補う方法として GO 手法があ り、原子力の分野への適用がなされるようになってき た。著者も GO 手法に着目し、GO 手法を用いた解析 を実施してきたが、なお問題点の残る点が判明した。 そこで GO 手法を基本とし、その特徴を生かしたまま GO 手法における限界を克服するため GO-FLOW 手法 を開発した。

本章において,GO-FLOW 手法の説明及び解析実施 例を示し,GO-FLOW 手法が原子力分野において有用 な解析方法であることを示す。

6. 結 論

以上のシステム信頼性解析方法の有効性, 問題点な どを総括的に述べ, 本研究の結論とする。

2. 舶用非常用崩壊熱除去系の信頼性解析

2.1 緒 言

陸上原子力プラントと比較し,原子力船の設計にお いては、その安全防護系に特別の考慮を払う必要があ る。なぜならば、原子力船は、陸上を遙か離れた海上 を航行することがあり、その場合には外部からの支援 がほとんど期待できない上、時により、荒天候に出合 い厳しい環境条件に曝されることがあるからである。

万が一,原子力船に何らかの事故が発生した場合, 原子炉のスクラムと,その後の崩壊熱の除去が原子炉 事故を防ぐ必須の条件となる。原子力船サバンナ号に は,非常用海水冷却系 (Emergency Sea Water Cooling System)が備えられており,他のすべての崩壊熱 除去の手段が機能しなくなった場合に作動させるよう になっている。

著者は、この系の信頼性解析を通常環境条件下において実施⁽¹³⁾したが、よく考えると、この系の動作が 要求される場合、系は、ある種の厳しい環境条件下に 置かれていると考えられる。例えば、高温、高湿度、 衝撃力、振動、応力、等が考えられる。これらの環境 条件下における系の信頼度は、通常環境条件下におけ るよりも低下すると考えられる。それ故、種々の厳し い環境条件下における安全防護系の信頼性を解析する

ことが重要となってくる。

確率論的信頼性解析の実規模原子力プラントへの適 用は,第一章にも述べたように,RSS⁽³⁾に始まる。R SS以後,多くの解析が原子力プラントに対し実施^{(6),} ^{(7),(6)}されてきているが,これらの解析においては,厳 しい環境条件の影響はあらわには取り扱われていな い。舶用原子炉の信頼性解析としては立川等⁽¹⁴⁾の研 究があるが,原子力船の事故時の条件は解析において 考慮されていない。これに、これできたの意思が見ない。

本章における解析においては,原子力船"むつ"と 原子力船"サバシナ"の非常用崩壊熱除去系の信頼性 解析を,種々の厳しい環境条件下において実施する。 解析方法の基本となる手法はフォールト・ツリー解析 であり,各種環境条件下における機器の故障発生確率 は文献データを基に工学的判断により推定した。



図2-1 原子力船サバンナ非常用海水冷却系

2.2 非常用崩壊熱除去系の機能及び構成

原子力船サバンナ号には非常用海水冷却系(Emergency Sea Water Cooling System)⁽¹⁵⁾⁽¹⁶⁾が,原子力 船"むつ"には非常用崩壊熱除去系⁽¹⁷⁾が,非常の際 の安全防護系の一つとして備えられている。これらの 系の主要な機能は,通常の電源系が喪失し,崩壊熱を 除去する他のすべての手段が機能しなくなった場合に 炉心から崩壊熱を除去することにある。これにより, 燃料及び燃料被覆管の過度な温度上昇を防ぎ,炉心の 損傷,破壊を防ぐ。

図2-1 に,サバンナ号の非常用海水冷却系の主要部 分を示す。この系を構成する大部分の機器は格納容器 内に設置されている。また原子炉の通常運転に必要な 機器の大部分も同様に格納容器内に設置されている。

この系は、一次冷却水系、海水冷却系、補給水系の 三つの主要な循環系より成り立っている。図2-1 で は、補給水系、格納容器冷却コイルの部分は省略して ある。

一次冷却水は、一次冷却材浄化系の冷却器上流から 取り出され、非常用キャンド・ポンプによりポンプ・ アップされ、非常用冷却器、制御弁類を通過後、原子 炉圧力容器内へもどされる。海水冷却系は、海水ある いは純水を非常用海水ポンプにより循環させることが できるようになっている。冷却水は、並列に設置され た、非常用冷却器、格納容器冷却コイル、非常用キャ ンド・ポンプの冷却コイルへと供給される。非常の場 合は冷却水として海水を使用し、海水は船の右舷及び 左舷に設置された海水取水箱より取水する。これらの 取水箱は、船の軽重量積載時の喫水船より十分下側に 設置されており、船の傾斜時にも取水が可能であるよ うになっている。冷却後の海水は放出管から船外へ放 出される。

非常用ディーゼル発電機は,船の最上部である操縦 甲板にある非常用発電機室内に設置されている。主電



図2-2 原子力船むつ非常用崩壊熱除去系

源の電圧が 380v 以下に低下した場合に,自動制御に より非常用発電機が起動させられる。それと共に,主 制御盤あるいは非常用発電機室内の非常用スイッチ盤 から手動により起動させることも可能である。ポン プ, 弁類も非常用スイッチ盤から制御することが可能 である。

図2-2 に原子力船"むつ"の非常用崩壊熱除去系を 示す。サバンナ号の場合と異なり,構成機器は,格納 容器,補機室,機械室,原子炉室,非常用発電機室等 の複数の部屋に分散されて配置されている。

この系は、一次冷却水系と二次冷却水系の2つの主 要な循環系より構成されている。一次冷却水系は、通 常運転時に使用されている一次冷却水循環系をそのま ま用いる。また、通常運転時の蒸気発生器を非常時の 熱交換器として使用している。二次冷却水は、非常用 水タンクの水を用いる。非常用水タンクからの水は、 非常用崩壊熱除去ポンプを通して、蒸気発生器A,B へ供給される。崩壊熱は単一の蒸気発生器だけでも有 効に炉心から除去できる。蒸気発生器において、冷却 水は、炉心からの熱により加熱され飽和蒸気となり放 出塔から船外へ放出される。

非常用ディーゼル発電機は船の最上部にある非常用 発電機室に設置されている。主タービン及び補助発電 機のどちらも機能しなくなった場合に,非常用発電機 が自動的に起動される。それと共に,主制御盤あるい は非常用発電機室から手動により起動することも可能 となっている。

2.3 解析方法

2.3.1 解析手順

本解析は以下の手順に従って実施した。

Failure Mode and Effects Analysis 法 (FM EA)⁽¹⁸⁾ により構成機器の考え得るあらゆる故障モードを列挙する。

(2) 系の望ましからぬ事象を定義する。これがフォ ールト・ツリーの頂上事象となる。

(3) FMEA で列挙した故障モードを基本事象として、フォールト・ツリーを作成する。このフォールト・ツリーにより、個々の機器の故障と系の機能との関係が明確となる。

(4) 通常運転条件下における基本事象発生確率を定める。

(5) 基本事象の中で低い発生確率を持つものを除外 した簡単化したフォールト・ツリーを作成する。 (6) RSS において使用された計算プログラム SAM
 PLE⁽¹⁹⁾を用いて、項上事象発生確率の分布を求める。
 この分布から、中央値、上限値、下限値を定める。

(7) 非常用崩壊熱除去系にとり影響の大きいと思われる事故条件を選定する。

(8) 上記各種条件下における基本事象の発生確率を 推定する。

(9) 各種事故条件下における頂上事象発生確率分布 を求め,中央値,上限値,下限値を定める。

(10) 解析結果を相互に比較,検討する。

2.3.2 解析実施においての仮定

解析の実施にあたり,いくつかの仮定を置いた。扱 う対象,解析条件が比較的複雑であるため,以下の仮 定を導入し,解析の見通しを良くした。

(1) 同一室内に設置された機器は同一の環境条件に 曝される。

(2) フォールト・ツリーの構造は,通常条件下においても,事故時の条件下においても変らないものとする。事故の影響は基本事象の発生確率のみに及ぶものとする。

(3) 主循環系の自然循環により,崩壊熱は除去できるものとする。図2-1の非常用キャンド・ポンプ,図2-2の主冷却ポンプが停止しても崩壊熱除去は可能であることとなる。

(4) 保守間隔は100日とし,保守毎にすべての機器 は検査され,正常状態に復帰させられる。

以上の仮定は、当然のことながら、"サバンナ"、 "むつ"両方の解析において同等に適用する。

2.3.3 頂上事象

頂上事象を定義する際,明確に定義され,曖昧さ, 多義性を持たない様にしなくてはならない。そうでな いと,フォールト・ツリー作成の途中において頂上事 象の解釈が変化し,統一のとれたフォールト・ツリー が作成ができなくなってしまう。

本解析においては、"サバンナ"、"むつ"両方に対して、項上事象を次のように定義した。

頂上事象「起動指令があった後,10時間以内での崩 壊熱除去の失敗。|

原子炉停止の10時間後には崩壊熱は通常運転時の出 カの0.7%以下となる。それ故,この時点で全ての崩 壊熱除去系が機能しなくなったとしても,圧力容器内 及び蒸気発生器内の冷却水の熱容量だけで,かなりの 長時間にわたり,炉心損傷を防ぐことができる。この 期間に,系の修理その他の対策を実施することが可能 となる。万一,最悪の場合でも,格納容器内浸水弁を 通して海水を格納容器内に導入し,崩壊熱のヒート・ シンクとすることができる。以上の理由で,最低限必 要な崩壊熱除去系の運転継続時間を10時間とした。

2.3.4 事故条件

原子力船は,非常に多用な事故に遭遇する可能性が ある。たとえば, 火災, 爆発, 衝突, 浸水, 座礁, 転 覆, 等々, 数えあげればきりがないように思われる。 更に, ある種の事故は, 他の事故を引き起すことも考 えられる。それ故, 原子力船の事故シークエンスは大 変複雑なものとなる。

本解析では、これら複雑な事故シークエンスを直接 取り扱うことはせず、基本的、代表的と考えられる典 型的な事故のみを取上げ、事故の伝播は考えないこと とした。

表2-1 には、本解析で取り上げた事故条件10種を示 す。これらの事故は、すべて、安全防護系の機能が まったく役に立たなくなる程厳しい事故ではないもの とする。

表2-1 原子力船船体事故条件

1	Explosion in Containment
2 -	Fire in Containment
3	Explosion in Emergency Generator Room
4	Fire in Emergency Generator Room
5	Explosion in Reactor Room
6	Fire in Reactor Room
7	Explosion in Auxiliary Machine Room
8	Fire in Auxiliary Machine Room
9	Impact
10	Flooding

火災,爆発事故は単一の部屋に限られたもののみと した。船舶の衝突事故には色々考えられるが,本解析 においては,解析対象の安全防護系の機器には直接の 被害は無いとした。そのかわり,全ての機器が同様の 衝撃(加速度)を受けるとする。表2-1における事故 条件9のImpactが衝突事故をあらわしている。浸水 事故にも,事故原因とその進展の仕方により多くの場 合が考えられるが,本解析においては,具体的には次 の条件を持つ浸水事故を取り上げた。つまり,機械室 は完全に浸水し,他の格納容器以外の部屋は部分的に 浸水するとした。格納容器は通常の部屋に比較し十分 強固に作られているため,浸水の影響はないものとし た。

サバンナ号には原子炉室,補機室が存在しないため,表2-1の事故条件5~8は,解析において,"サバンナ"の場合は適用しなかった。

2.4 故障データ

フォールト・ツリーを定量的に解析するためには, 基本事象の発生確率値を与えなくてはならない。RSS の附録Ⅲ "故障データ"⁽²⁰⁾には原子力プラント機器に 対する幅広い故障データが収録されている。

そこでは,故障率は,一定の確定値ではなく,ラン ダムな変数として与えられており,故障率の確率分布 を,対数正規分布で与えている。

$$f(x) dx = \frac{1}{\sqrt{2\pi x \sigma}} \exp\left(-\frac{(\ln x - \ln x_{\mu})^2}{2\sigma^2}\right) dx$$
(2.1)

中央値 xuとは、分布の中で中央に位置する値で次式 で定義される。

$$\int_{0}^{x_{M}} f(x) dx = 0.5$$
 (2.2)

(2.1)式を(2.2)式に代入すると, $x_M = x\mu$ の関係が 得られる。上限値 (x_U) ,下限値 (x_L) は、それぞれ、95 %限界値、5%限界値で定義されている。

$$\int_{0}^{x_{L}} f(x) dx = 0.95 \qquad (2.3)$$
$$\int_{0}^{x_{L}} f(x) dx = 0.05 \qquad (2.4)$$

(2.1) 式を (2.3), (2.4) 式に代入し解くと,

$$\ln x_{U, L} = \ln x_{\mu} \pm 1.64 \sigma \qquad (2.5)$$

の関係が得られる。また、 x_{U} 、 x_{L} の広がりをエラー・ファクターによって表示する場合もある。エラー・ファクター (ϵ)は、 x_{U} 、 x_{L} の $x\mu$ との比である。

$$\epsilon = \frac{x_U}{x_\mu} = \frac{x_\mu}{x_L} \tag{2.6}$$

通常運転条件下における基本事象の発生確率は, R SSの値をそのまま使用した。RSSに記載のない機器については, 類似機器の故障率データを参考とした。表2-2に各基本事象に対して割り当てた故障率,故障確率の値を示す。それぞれ中央値, エラー・ファ クターの値が与えてある。

各種事故条件下における系の作動失敗確率を求める ためには,事故時の環境下におかれた機器の故障確率 の値が必要となってくる。現在の段階では,このよう

	Basic Events	Number of Component	Mission Type	Failure Rates (Error Factor)	Failure Probabilies (Error Factor)
S1	Diesel Generator Fails to Start	· 1	Q _d	3×10^{-2} (3)	3×10^{-2} (3)
S2	Diesel Generator Fails to Run	1	λ	3×10^{-3} (10)	$3 \times 10^{-2} (10)$
S3	Switch Fails to Operate	1	Q _d	1×10^{-3} (3)	$1 \times 10^{-3} (3)$
S4	Breakers Fail to Close	6	Q	1×10^{-3} (3)	$6 \times 10^{-3} (3)$
S5	Electric Circuit Open	1	λ	3×10^{-6} (3)	$3 \times 10^{-5} (3)$
S6	Manual Valves V1,V5 Fail to Remain Open	2	Q _d	1×10^{-4} (3)	$2 \times 10^{-4} (3)$
_S7	Motor Operated Valve V3 Fails to Operate	1	Qd	1×10^{-3} (3)	1×10^{-3} (3)
S 8	Motor Operated Valve V3 Fails to Remain Open	1	Qd	1×10^{-4} (3)	1×10^{-4} (3)
S9	Motor Operated Valve V2 Fails to Remain Open	1	Qd	1×10^{-4} (3)	$1 \times 10^{-4} (3)$
S10	Manual Valve V10 Fails to Open	1	Q _d	1×10^{-5} (3)	$1 \times 10^{-5} (3)$
S11	Manual Valve V10 Fails to Remain Open	1	Qd	1×10^{-4} (3)	$1 \times 10^{-4} (3)$
S12	Emergency Cooler Plug	1	λ	1×10^{-9} (30)	$1 \times 10^{-8} (30)$
S13	Emergency Cooler Rupture	1	λ	1×10^{-9} (30)	$1 \times 10^{-8} (30)$
S14	Emergency Sea Water Pump Fails to Start	1	Qd	1×10^{-3} (3)	1×10^{-3} (3)
S15	Emergency Sea Water Pump Fails to Run	1	λ	3×10^{-5} (10)	$3 \times 10^{-4} (10)$
S16	Relief Valve Vll Fails to Open	1	Qd	1×10^{-5} (3)	$1 \times 10^{-5} (3)$
S17	Motor Operated Valve V9 Fails to Remain Open	1	Qd	1×10^{-4} (3)	$1 \times 10^{-4} (3)$
S18	Motor Operated Valve V12 Fails to Remain Open	1	Qd	1×10^{-4} (3)	$1 \times 10^{-4} (3)$
S19	Manual Valve V8 Fails to Remain Open	1	Qd	1×10^{-4} (3)	1×10^{-4} (3)
S20	Manual Valve Vl4 Fails to Remain Open	1	Qd	1×10^{-4} (3)	1×10^{-4} (3)
S21	Failure in Check Valve V13 ; Plug	1	Qd	1×10^{-4} (3)	1×10^{-4} (3)
S22	Pipe (Secondary) Plug	5 sections	λ	$1 \times 10^{-10} (30)$	5×10^{-9} (30)
S23	Pipe (Secondary) Rupture	5 sections	λ	$1 \times 10^{-10} (30)$	$6 \times 10^{-7} (30)$
S24	Pipe (Primary) Plug	5 sections	λ.	1×10 ⁻¹¹ (30)	5×10^{-10} (30)
S25	Pipe (Primary) Rupture	5 sections	λ _s	1×10 ⁻¹¹ (30)	6x10 ⁻⁸ (30)

表2-2(a) 基本事象の故障率、故障確率(サバンナ)

 Q_d : Demand Failure Probability (/d) λ_s : Stand-by Failure Rate (/hr), Stand-by Time Duration = 1200 hours λ_s : Operating Failure Rate (/hr). Operating time = 10 hours

Ţ

表2-2(b) 基本事象の故障率、故障確率(むつ)

	Basic Events	Number of Component	Mission Type	Failure Rates (Error Factor)	Failure Probabilities (Error Factor)
M1	Diesel Generator Fails to Start	1	Qd	3×10^{-2} (3)	3×10^{-2} (3)
M2	Diesel Generator Fails to Run	· 1	<u>ک</u> ۲	3×10^{-3} (10)	$3 \times 10^{-2} (10)$
M3	Switches Fail to Operate	2	Q	1×10^{-3} (3)	$2 \times 10^{-3} (3)$
M4	Breakers Fail to Close	2	Q	1×10^{-3} (3)	$2x10^{-3}(3)$
M5	Electric Circuit Open	1	່ ນີ	3×10^{-6} (3)	$3 \times 10^{-5} (3)$
M6	Pipe (Primary) Rupture	2 sections	λ	1×10^{-11} (30)	$2.4 \times 10^{-8} (30)$
M7	Emergency Tank Leak or Rupture	- 1	λ	$1 \times 10^{-10}(30)$	1.2×10^{-7} (30)
M8	Pump Fails to Start	1	Q	1×10^{-3} (3)	$1 \times 10^{-3} (3)$
M9	Pump Fails to Run	1	λ	3×10^{-5} (10)	$3 \times 10^{-4} (10)$
M10	Manual Valve Vl Fails to Remain Open	1	Q	1×10^{-4} (3)	$1 \times 10^{-4} (3)$
M11	Manual Valve V2 Fails to Remain Open	1	Q,	1×10^{-4} (3)	1×10^{-4} (3)
M12	Manual Valve V3 Fails to Remain Open	· 1	Q	1×10^{-4} (3)	1×10^{-4} (3)
M13	Pipe (Secondary) Rupture	6 sections	λ	1×10^{-10} (30)	7.2×10^{-7} (30)
M14	Pipe (Secondary) Plug	6 sections	λ	1×10^{-10} (30)	6x10 ⁻⁹ (30)
M15	Air Operated Valve V4 Fails to Operate	. 1	Q ₁	1×10^{-3} (3)	1×10^{-3} (3)
M16	Air Operated Valve V4 Fails to Remain Open	1	Q _d	1×10^{-4} (3)	1×10^{-4} (3)
M17	Motor Operated Valve V6 Fails to Remain Open	1	Q	1×10^{-4} (3)	1×10^{-4} (3)
M18	Motor Operated Valve V8 Fails to Remain Open	1	Q	1×10^{-4} (3)	1×10^{-4} (3)
M19	Relief Valve V10 Fails to Open	· 1,	Q	1×10^{-5} (3)	1×10^{-5} (3)
M20	Relief Valve Vll Fails to Open	1	Q	1×10^{-5} (3)	1×10^{-5} (3)
M21	Pipe (Secondary) Rupture	3 sections	λ	1x10 ⁻¹⁰ (30)	3.6×10^{-7} (30)
M22	Pipe (secondary) Plug	3 sections	λ	1×10^{-10} (30)	3x10 ⁻⁹ (30)
M23	Manual Valve V12 Fails to Remain Open	. 1	Q	1×10^{-4} (3)	1×10^{-4} (3)
.			Υ.		

 Q_d : Demand Failure Probability (/d)

 $\lambda_o^{\rm u}$: Operating Failure Rate (/hr), Operating Time = 10 hours $\lambda_s^{\rm u}$: Stand-by Failure Rate (/hr), Stand-by Time Duration = 1200 hours

な,事故条件下,厳しい環境条件下における故障デー タには十分なものがないため,本解析では,種々の文 献データを参考とした推定値を用いることとする。

RSSは、ポンプとモータについて表2-3に示す様 な各種環境条件下における故障率の値を与えている。 これによると通常状態における故障率に比較し10~ 100倍の値となっている。

Green & Bourne⁽²¹⁾は更に詳細な各種条件下におけ る故障率の値を与えている。表2-4 は五種類の機器に ついて,それらに加えられるストレス,荷重,電圧の 多少により故障率がどの様に変るかを示している。表 2-5 は,機器の置かれた条件により,通常条件下の故 障率にどれだけの倍数(K_1, K_2, K_3)を乗ずれば良い かを示している。これによると船舶に設置された機器 には 2 倍の大きさの故障率を与えれば良いこととな る。表中,Ratingとは機器に加えられる負荷量で100 が標準値である。また Temperature は機器が曝され ている温度である。これらの表から数倍~100倍故障 率の値が環境条件により増加することがわかる。

更に、RSS⁽²²⁾では、ポンプのフライホイール破損 による配管破断の確率を、二、三の仮定を置いて推定 し、1.3×10⁻²の値を得ている。本解析において、爆 発事故の際の配管破裂の確率はこの値を参考として推 定した。

表2-6 には、このようにして推定した、各種事故条件下における機器の故障確率の値を示す。表中"*" 印は、通常状態の場合の故障率と同一であることを意味する。基本事象は記号で示したので、詳しい記述は 表2-2 を参照してもらいたい。

表2-3 ホンプ及びモータの各種条件下における 故障率 (RSS)

Basic Events	Failure Rates					
Pump Fails to Run						
Normal Environment	3x10 ⁻⁵ /hr (10)					
Extreme, Post Accident Environments, Inside Containment	1x10 ⁻³ /hr (10)					
Post Accident, After Environmental Recovery	3x10 ⁻⁴ /hr (10)					
Motor Fails to Run						
Normal Environment	1x10 ⁻⁵ /hr (10)					
Extreme Environment	1x10 ⁻³ /hr (10)					

表2-4 負荷による故障率の違い (Green & Bourne)

Components	Failure Rates (/hr)
Circuit Breakers	*
General(less than 33kv) 415v - 11kv 33kv 132kv 275kv 400kv	2.0×10^{-6} 1.5×10^{-6} 3.0×10^{-6} 4.0×10^{-6} 7.0×10^{-5} 1.0×10^{-5}
Ball Bearing	1.0210
Heavy Duty	2.0x10 ⁻⁵
Light Duty	1.0×10 ⁻⁵
Shafts	
Heavily Stressed Lightly Stressed	2.0×10^{-7} 2.0 \ 10^{-8}
Springs	
Heavily Stressed	1.0×10 ⁻⁶
Lightly Stressed	2.0×10^{-7}
Hoses	
Heavily Stressed	4.0×10 ⁻⁵
Lightly Stressed	4.0x10 ⁻⁶

表2-5 各種条件の故障率の値への影響 (Green & Bourne)

Overall environment	K ₁	Rating	K_2	Temperature (°C) K
Ideal static condition	0.1	140	4.0	0 1 (
Vibration free, controlled environment	0.5	120	2.0	
General purpose, grand-based	1.0	100	1.0	
Ship	2.0	80	0.6	60 2.0
Road	3.0	60	0.3	80 4
Rail	4.0	40	0.2	
Air	10.0	20	0.1	120 20
Missile	100.0			120 30.0

2.5 解析結果

図2-3(a),(b) に "むつ"の非常用崩壊熱除去系及び "サバンナ"の非常用海水冷却系に対するフォールト ・ツリーを示す。これらのフォールト・ツリーはどち らも発生確率の低い基本事象を除外した簡単化された フォールト・ツリーである。フォールト・ツリーの基 本事象は表2-2 で使用した記号を用いて表してある。 図2-3(b)の "むつ"のフォールト・ツリー中には, 機械室内の配管系に関する部分が存在しないが,これは 頂上事象への寄与が他の部分からの寄与に比較し小で あるため省略されている結果である。

頂上事象発生確率分布を SAMPLE プログラムを用 い求める際には、頂上事象を基本事象の多項式による 数式で表現して、それを入力データとする。フォール ト・ツリーが複雑となるとその作業は大変となるが, 図2-3のフォールト・ツリーの場合は十分手計算で求 める事が可能である。

図2-4 (a),(b) に通常運転条件下における項上事象の 確率分布を示す。両分布とも互にほぼ似た分布を示し ている。中央値,上限値,下限値はそれぞれ,"むつ" の場合は, 7.7×10⁻², 3.5×10⁻¹, 2.9×10⁻², "サバ ンナ"の場合は, 8.3×10⁻², 3.3×10⁻¹, 3.3×10⁻² と求まった。

各種事故条件下における項上事象の確率分布も同様 に SAMPLE プログラムにより得られる。確率分布の 図は省略するが,図2-5 に各種事故条件下における項 上事象の中央値(○印),90% 信頼区間(横線)を示 す。それぞれの事故条件は図中に記述してある。

		· · · · · ·	Accident	Conditions		
Basic Events	Explosion in	Fire in Containment	Explosion in Emergency	Fire in Emergency	Impact	Flooding
	Containment		Generator Room	Generator Room		
S1	*	*	$6 \times 10^{-2} (3)$	4×10^{-2} (3)	4×10^{-2} (3)	4×10^{-2} (3)
S2	*	*	6x10 ⁻² (3)	$4 \times 10^{-2} (10)$	$4 \times 10^{-2} (10)$	4×10^{-2} (10)
S3	*	*	1×10^{-2} (10)	3×10 ⁻³ (3)	3x10 ⁻³ (3)	3x10 ⁻³ (3)
S4	*	*	$6 \times 10^{-2} (10)$	1.8×10^{-2} (3)	1.8×10^{-2} (3)	1.8x10 ⁻² (3)
S5	*	*	1×10^{-2} (10)	3×10^{-3} (3)	*	*
S6	2×10^{-3} (3)	2×10^{-3} (3)	*	*	*	*
S7	1×10^{-2} (3)	1×10^{-2} (3)	*	*	3x10 ⁻³ (3)	. *
S8	*	1×10^{-3} (3)	*	*	3×10^{-4} (3)	*
S9	1×10^{-3} (3)	1×10^{-3} (3)	*	*	3×10^{-4} (3)	* • •
S10	1×10^{-3} (3)	$1 \times 10^{-3} (3)$	*	*	1x10 ⁻⁴ (3)	*
S11	$1 \times 10^{-3} (3)$	1×10 ⁻³ (3)	*	*	*	*
S12	*	*	*	*	*	*
S13	1.2×10^{-4} (30)	1.2×10^{-5} (30)	*	*	1.2×10 ⁻⁵ (30)	*
S14	1×10^{-2} (10)	$1 \times 10^{-2} (3)$	*	, stc	1×10^{-3} (3)	*
S15	3×10^{-3} (10)	$1 \times 10^{-2} (10)$	*	*	*	*
S16	1×10 ⁻³ (3)	$1 \times 10^{-3} (3)$	*	*	1×10^{-4} (3)	*
S17	*	'n	*	*	3×10^{-4} (3)	*
S18	* *	*	*	*	3x10 ⁻⁴ (3)	*
. S19	*	*	*	*		***
S20	*	*	*	*	*	* '
S21	* *	*	*	*	*	*
S22	19. ★	*	*	*	*	*
S23	5x10 ⁻² (10)	6x10 ⁻⁵ (30)	*	*	6x10 ⁻⁴ (30)	*
S24	*	*	*	*	*	×
S25	5x10 ⁻² (10)	6x10 ⁻⁶ (30)	*	*	6x10 ⁻⁶ (30)	*

表2-6(a) 各船体事故条件下での基本事象発生確率(サバンナ)

. .				A	ceruent conu.		<u> </u>	mt	Itmant	Flooding
Basic	Explosion	fire in	Explosion in	Fire in	Explosion in	Fire in	Explosion in	Fire in	Impact	FIODUTUS
Evenus	in	Containment	Emergency	Emergency	Reactor Room	Reactor Room	Auxiliary	Machine Room		
	Containment		Generator Room	Generator Koom			Machine Room			
Ml	*	*	6×10^{-2} (3)	$4 \times 10^{-2} (3)$	* *	*	*	*	4×10^{-2} (3)	4x10 ⁻² (
M2	*	*	$6 \times 10^{-2} (3)$	$4 \times 10^{-2} (10)$	· *	*	.* 	*	4x10 ⁻² (10)	4x10 ⁻² (1
мз	*	× *	$1 \times 10^{-2} (10)$	$3 \times 10^{-3} (3)$	*	*	$1 \times 10^{-2} (10)$	3x10 ⁻³ (3)	6x10 ⁻⁵ (3)	6x10 (
M4	* *	*	1×10^{-2} (10)	3×10^{-3} (3)	*	*	$1 \times 10^{-2} (10)$	3×10^{-3} (3)	3×10^{-5} (3)	6x10 ⁻⁵ (
M5	*	*	1x10 ⁻² (10)	$3 \times 10^{-3} (3)$	*	*	1×10^{-2} (10)	3x10 ⁻³ (3)	*	*.
M6	$2 \times 10^{-2} (10)$	2.4×10^{-6} (30)	*	*	*	*	*	*	2.4x10 ⁻⁰ (30)	*
м7	*	*	*	*	*	*	*	*	$1.2 \times 10^{-3}(30)$	*
M8	*	*	*	*	*	*	$1 \times 10^{-2} (10)$	$1 \times 10^{-2} (3)$	1x10 ⁻² (3)	1x10 ⁻² (
м9	*	* *	*	*	×	*	$3 \times 10^{-3} (10)$	$1 \times 10^{-2} (10)$	*	3x10 ⁻⁵ .(1
M10-	*	*	*	*	*	*	$1 \times 10^{-3} (10)$	$1 \times 10^{-3} (3)$	x,	*
M11	*	*	*	*	*	*	$1 \times 10^{-3} (10)$	$1 \times 10^{-3} (3)$	*	*
M12	*	· · · *	*	*	*	*	1x10 ⁻³ (10)	$1 \times 10^{-3} (3)$	*	. *
M13	*	*	*	*	$2 \times 10^{-2} (10)$	2.4×10^{-5} (10)	$4 \times 10^{-2} (10)$	4.8x10 ⁻³ (30)	7.2x10 ⁻⁴ (30)	*
м14	*	*	*	*	*	*	*	*	*	*
M15	*	*	*	*	1×10^{-2} (3)	$1 \times 10^{-2} (3)$	*	*	3x10 ⁻⁵ (3)	*
M16	*	*	*	*	*	1×10^{-3} (3)	*	*	3x10 ⁻⁴ (3)	*
M17	*	*	*	*	1x10 ⁻³ (3)	1×10^{-3} (3)	. *	*	3x10 (3)	*
M18	*	*	*	*	1x10 ⁻³ (3)	$1 \times 10^{-3} (3)$	*	*	3x10 (3)	*
M19	*	*	*	k .	1x10 ⁻³ (3)	1×10^{-3} (3)	*		1x10 (3)	*
M20	· · · · · · · · ·	*	*	k	1x10 ⁻³ (3)	1x10 ⁻³ (3)	*	*	1x10 (3)	*
M21	3×10 ⁻² (10)	3.6x10 ⁻⁵ (30)	*	*	3x10 ⁻² (10)	3.6×10^{-3} (30)	*	*	3.6x10 (30)	*
M22	*	*	*	*	*	*	*	. *	*	*
M23	*	*	*	* *	*	· *	*	· *	*	. *

表2-6(b) 各船体事故条件下での基本事象発生確率(むつ)



2.6 考 察

通常運転条件下における頂上事象発生確率の中央値 は、"むつ"の方が"サバンナ"よりわずかに小さい 値を示している。これは、"むつ"の非常用崩壊熱除 去系の熱交換の部分が、蒸気発生器A,Bの二台を用 い、冗長系となっているためである。

各種事故条件下における頂上事象発生確率の値の中 で最大の値を示しているのは、"サバンナ"の"格納容 器内の爆発"である。これに対して、"むつ"の"格 納容器内の爆発"の条件下における値は、"サバンナ" の場合の約1/3の値を示している。この差が出てく る理由は、"サバンナ"においては、系の大部分の機 器が格納容器内に設置されているが、"むつ"において は、種として、格納容器、原子炉室、補機室の三室に 分散して設置されているためである。"むつ"の"原 子炉室内の爆発"、及び"補機失内の爆発"の条件下 における頂上事象発生確率も"サバンナ"の"格納容 器内の爆発"の条件下における値と比較して小であ る。これらの結果から、事故の発生が一室に限定され ている場合は、安全防護系の分散配置は炉心冷却にと り重要な要因であると言える。

系の分配配置の効果は、火災事故の場合にも見られ る。"むつ"の"格納容器内の火災","補機室内の火 災","原子炉室内の火災"の条件下における項上事象 発生確率はいずれけも、"サバンナ"の"格納容器内 の火災"の条件下における値より小であるという結果 が出ている。

"むつ"の補機室内には、ポンプ、スイッチ、ブレ ーカー、2次側配管といった故障確率が事故条件に依 存し大きく変化し、特に爆発事故時において大きな値 を示す機器が設置されている。"補機室内の爆発"の 条件下においては、これらの機器の故障確率が頂上事 象発生確率へ大きく寄与する。それ故、この事故条件 では分配配置の効果はあまり見られず、"サバンナ" の"格納容器内の爆発"の条件下における頂上事象発 生確率に近い値を示している。同様のことが"むつ" の"補機室内の火災"事故条件についても見られる。

"むつ"の非常用発電機室内には、爆発事故の際に 大きな故障確率を示す機器が五個(非常用発電機、ス イッチ2個、ブレーカー、電気配線)設置されてい る。これに対し、"サバンナ"の非常用発電機室内に は、同様の機器が九個(非常用発電機、スイッチ、ブ レーカー6個、電気配線)設置されている。これらの 機器の数の差により"むつ"と"サバンナ"の"非常 用発電機室内の爆発"条件下における項上事象発生確 率の違いが生じている。同様の事が,"非常用発電機 室内の火災"事故条件においても見られる。

"衝撃"の事故条件下では,系のすべての機器が同様な衝撃力を受ける。それ故,分配配置の効果はこの場合見られない。"むつ"及び"サバンナ"の"衝撃" 事故条件下における頂上事象発生確率の値は相互に近い値を示している。

"浸水"事故条件下においては、"サバンナ"の方が "むつ"に比較し、小さい頂上事象発生確率を示して いる。これは、"サバンナ"の場合、系の大部分の機 器が格納容器内に設置されており、本解析での浸水事 故に対しては、"サバンナ"の系の方がより良く保護 されているためである。

安全防護系の信頼度は、環境条件の影響を受けるこ とが見られる。今の場合、環境条件は各種船体事故に より引き起された状態であり、安全防護系の総合的な 信頼度を考えた場合、外部事象である船体事故の発生 確率とそれぞれの条件下における系の信頼度の積が問 題となってくる。"むつ"及び"サバンナ"各々の外 部事象の発生確率は、主航路の条件、母港の位置、船 舶の用途等、固有の条件に依存し同一の値をあてはめ ることはできない。それ故、各々のシステムには、そ れぞれの固有の条件に適したシステム構成があり、単 純に分散配置,集中配置の優劣を論ずることは難しい。

しかしながら,環境条件の影響により系の信頼度が 変ってくることから,本章で示したように安全防護系 の有効性の評価のためには,通常運転条件下だけでな く各種事故条件下における作動確率を求め,検討する 必要があると言える。

2.7 結 論

原子力船"むつ"の非常用崩壊熱除去系及び,原子 力船"サバンナ"の非常用海水冷却系の各種船体事故 条件下における信頼性解析の手順を示し,解析を実施 した。

通常運転条件下においては,両系はほぼ同様の信頼 度を示す結果が得られた。また,系の信頼度は,大き な故障確率を持つ機器により,主として支配されてい る。

種々の事故条件下における両系の信頼性解析の結果 の比較より,系の信頼度は,定期保守,試験間隔,修 理に要する時間とともに,系の構成(たとえば,分散 配置であるか集中配置であるか),系の置かれた環境 条件にも依存していることがわかる。

以上のことから,原子力船の安全防護系のような系 の有効性の評価のためには,各種事故条件下における 系の信頼性解析が必要であると言える。

故障原因,時間依存を考慮した 機器故障モデル

3.1 緒 言

第二章では,各種環境条件を考慮に入れた信頼性解 析の必要性について論じた⁽²³⁾が,その解析実施の際, 各種環境条件下における機器の故障率はデータの不足 から工学的判断により推定せざるを得なかった。

本章においては、故障率の大きさに影響を及ぼす種 々の要因を整理し、種々の環境条件下における故障率 の推定に一貫性を持たせると共に、今後の故障データ の収集方法の参考となるように、故障原因、時間依存 を考慮した機器故障モデル⁽²⁴⁾を提唱する。この故障 モデルを応用した、共通原因故障、二次的故障を取り 扱う方法も考えられる。

最初,RSS⁽²²⁾において,共通原因故障の重要性が指摘され,その評価のためにBounding Technique という比較的原始的な方法が用いられた。より現実的な共通原因故障の評価のために Fleming⁽²⁵⁾は β -factor法を導入し,HTGRのリスク評価研究において使用した。RSSは,また,厳しい環境条件の影響についても論じている。その後,この方面の数多くの研究^(26,27,28)がなされているが,現在のところ,決め手となる方法は存在しない状況にある。

本章で提唱する故障モデルにおいては、故障率は、 故障原因の種類、原因の程度、原因の作用した時間あ るいは回数、および故障モードに依存した、条件付故 障率として取り扱われている。共通原因故障、二次的 故障、厳しい環境条件下での故障は、特定の条件下に おける統計的に独立な故障として取り扱えるという考 えについても論じる。また、この考え方に基く解析プ ログラムについて紹介し、あわせてその解析実施例も 示す。

3.2 基本的考え方

原子力プラント機器についての数多くの故障データ が通常の運転条件下において集められている。これら の故障率の値は一定値と考えられており、故障原因に ついてはあらわには考慮されていない。この一定値の 故障率はシステム信頼性解析において従来から実用的 な値として用いられてきた。しかし,故障率が一定と いうことは,機器は故障する可能性を常に持っている ということであり,新しい機器の設置直後,あるいは 修理完了直後においても故障発生があり得るというこ とである。

機器の故障というものは,厳密な意味では,何らか の原因により引き起され,原因が存在しない場合は故 障も発生しない。それ故,故障率一定と考えている限 り,厳しい環境条件下における故障,共通原因故障, 二次的故障の取り扱いが困難となる。

以上の考えから,著者は,故障率の値が一定ではな く,原因の種類,原因の程度,原因が作用する時間あ るいは回数,及び故障モードの関数となっている故障 モデルを提唱する。

この関係を式で表現すると,

故障率=F(C, S, t, M) (3.1)

となる。ここで, C, S, t, M はそれぞれ, 原因の種 類, 原因の程度, 原因が作用する時間あるいは回数, 故障モードをあらわす。デマンド当りの故障確率も同 様の式で表現され得る。

3.3 故障原因の分類

機器に故障をもたらす原因としては、具体的には、 多種多様のものが考えられるうえに、機器によっても 影響する原因は異なってくる。これら多様な原因を取 り扱うため、できるだけ基本的な性質に着目して考え 図3-1 に示す20種類の基本的原因を選び出した。これ らの原因は互に重複することのないよう、また一般性

動力力度度 處	連続的に作用 する原因	物理的原因
78 食 (酸) 酸 化 化学反応 伝導性物質 放射線		
衝撃力 過電圧 過電流	衝撃的に作用 する原因	
調整 設置 保守 試験方法 操作 製造業者	C = 0	非物理的原因

図3-1 基本的故障原因

を持たせ,具体的原因が,これらのどれかの原因で表 されるように選定した。

これらの原因は,作用の仕方により二種類に大別で きる。

一つは,連続的に作用する原因であり機器に対し故 障原因が作用する場合,連続的な時間長さを必要とす るものである。本章においては,これを C=1 で表現 する。

他方は、衝撃的に作用する原因であり、故障原因が 機器に作用する場合、瞬間あるいは非常に短い時間間 隔のうちに作用し、一定の長さの時間経過を必要とし ないような原因である。本章においては、これを C= 0で表現する。

また,他の見地からは,物理的な原因と非物理的な 原因に分類できるが,本故障モデルにおいては,この 分類は特に意識する必要はない。

連続的な故障原因の場合,(3.1)式における t は原 因が作用した時間長さとなり,衝撃的な原因の場合, t は故障を観測している時刻となる。

3.4 原因の程度

一つの故障モードに対し、図3-1に示したような多くの故障原因が考えられる。単一の故障原因を取り上げた時、機器の故障率に及ぼす影響は、その原因の程度(大きさ)に依存している。原因の程度は、原因の種類により、いろいろな単位で表現される。例えば、kg/cm²(圧力)、kg·m/h²(衝撃)、pH(酸)、V(電圧)、A(電流)等である。

これらの原因の程度を簡単に表現し、取り扱いを容 易とするため、通常の運転条件(S=1)から考え得る 最も厳しい条件(S=5)までの五段階に階層化して取 り扱うこととした。

S=1とは、ある特定の原因に着目した時、機器が 通常の運転条件下に置かれていることを意味してい る。これに対し、S=5とは、機器が最も厳しい条件 下に置かれていること意味している。

通常の運転条件下では,連続的な故障原因のみ存在 し、衝撃的な故障原因は存在しないと考える。それ故,

F(C=0, S=1, t, M) = 0.0 (3.2)

が常に成立する。

3.5 故障モードと故障原因

信頼性理論においては、故障率あるいは確率は、デ

マンド時の故障確率 (Demand Probability),動作中の故障率 (Operating failure rate),待機中の故障率 (Stand-by failure rate)の三種類に分類されている。これらの区別は、故障モードの違いから出てくる。それ故、故障モードはこの三種類の故障率/確率に基づいて分類することができる。ここでは、故障モードを、デマンド時の故障 (M=0),運転中の故障 (M=1),待機中の故障 (M=2)の三種類に分類することとする。

3.3節で故障原因を2種類に分類した。従って故障 モードと故障原因の組み合せに対し、故障発生の機構 が以下のように考えられる。

C=0, M=0の組み合せの場合,衝撃的な故障原因 が作用した時点で,機器の一定割合が故障状態とな る。デマンド時に,この故障状態の機器は動作開始に 失敗する。故障原因が作用しても故障状態にならな かった機器はデマンドにより動作を正常に開始する。

結局,この衝撃的な原因が作用した時点で,デマン ド時の故障確率がステップ状に増大し,更に別の原因 が作用しない限り一定値を保つこととなる。

C=0, M=1,2の組み合せの場合,故障原因が作用 した時点で機器の一定割合に潜在的な故障が発生し, その後の機器の動作,待機中に実際の故障に到ると考 える。

C=1の場合は、すべての型の故障モードに対して、 故障原因が作用している間中、機器の故障率/確率が 増大し続けると考える。

3.6 故障確率

システムの信頼性解析実施のためには,機器の故障 確率の値が必要となってくる。この節においては,故 障確率を与える式を求める。

故障確率は、故障率下、運転時間 t_o ,待機時間 t_s , により決まる。解析を簡単にするために、本論では、 t_o , t_s は一定値と仮定し、図3-2に示すような関係に



図3-2 故障原因の作用時刻と機器の運転時間との関係

あるとする。一定待機時間の後に起動指令(デマン ド)があり,機器が動作を開始するとする。衝撃的な 故障原因は,待機中の時刻 t₁において作用し,連続 的な故障原因は,待機中に作用が開始し,運転終了時 まで続くとする。

C=0, M=0の場合,故障確率を次式で定義する。 故障確率=1.0-exp{-f(C=0, S>1, t, M)} (3.3)

この式で、fは、C、S、t、Mの関数であり、無次元 量である。この式は、fの値によらず、必ず故障確率は 1.0以下になる形をしている。また、後に出てくる C =1、M=0の場合の故障確率(3.9)式と同じ形をして いる。fの値が小の場合は、故障確率は近似的にfとなり、fがデマンド時の故障確率そのものとなる。

もし,故障原因が複数回作用する場合は,次式により故障確率を与える式を定義する。

故障確率=1.0-exp{
$$-\sum_{i} f_{i}$$
(C=0, S>1, t, M)}
(3.4)

C=0, M=1 or 2 の場合,衝撃的な故障原因の作用 により機器の一定割合が潜在的な損傷を受ける。原因 の作用の結果すぐ故障するのではなく,一定の故障率 λ_i を持つに至る。潜在的な損傷を受けた機器の割合 は 1.0-exp{-f(C=0, S>1, t, M)} で与えられる とする。この式は, (3.3)式と同じ形をしている。

潜在的損傷を受けた機器は当面動作可能であるが, 正常機器の割合 N(t) は次の式により減少していく。

$$\frac{dN(t)}{dt} = -\lambda_t N(t) \qquad (3.5)$$

λι は潜在的損傷を与えられた機器の故障率で, 原因 (C), 原因の程度(S), 故障モード(M) により決まる 量である。(3.5)式より, 潜在的損傷を受けた機器の 故障確率は

 $1.0 - \exp\left(-\lambda_{i} t\right) \qquad (t_{s} + t_{o})$

となる。 t は故障原因が作用してから後の経過時間 (M=2の場合)か,動作が開始してからの時間 (M=1 の場合)である。

要求動作終了時 (ts+to)における故障確率は

故障確率=
$$\{1.0 - \exp(-f(C=0, S>1, t_o+t_s, M))\}$$

× $\{1.0 - \exp(-\lambda_i t)\}$ (3.6)

となる。ここで, M=1の場合は t=to , M=2の場合は t=ts+to-tiとなる。

(3.6)式は以下の状況を表している。

故障率 λ_i が大きな値を持っている場合は, 故障原 因が作用した後, 機器の一定割合にまもなく故障が発 生し, 故障確率は C=0, M=0 の場合の (3.3)式と同 一の形の式で与えられる。

一方, 故障率 λ_iが小の場合は, 故障原因が作用し た直後は機器はほぼ正常に機能し, 時間経過と共に, 故障が発生していく。その際の上限値は

$$1.0 - \exp(-f(C=0, S>1, t, M))$$

で与えられている。関数fは無次元量であり、 λ_i の次元は[1/h]である。

C=1(連続的に作用)の故障原因が作用した場合, 故障率/確率は通常,原因が作用している間(t_c)増加 し続ける。通常運転状態においては,C=1の故障原 因がS=1の程度で常に存在すると考える。それ故, もしS=1の原因が何らの効果も及ぼさない場合は, 故障率Fの値は零となる。

$$F(C=1, S=1, t, M) = 0.0$$
 (3.7)

S>1の故障原因が作用すると,機器の故障率は通 常運転状態より大となる。この故障率を通常運転状態 下における値と増加分との和と考える。

(3.8)式は基本的な考え方を示した式である。関数F の中のtは、C=1の場合、故障原因が作用した時間 経過量を表わす。デマンド時の故障確率も同様の式で 表現される。

ここで、C=1,M=0の場合について、故障確率を 求めてみる。S=1の故障原因は最初から作用してお り、S>1の故障原因は、図3-2に示すよう、待機中 の途中から作用を開始する。それ故、デマンド時にお ける故障確率は、

故障確率=1.0-exp $\{-f(C=1, S=1, t_s, M=0)$ - $f(C=1, S>1, t_c-t_o, M=0)\}$ (3.9)

となる。ここでfは, C, S, t, Mの関数であり, もしf≪1の場合は, (3.9)式は

故障確率=
$$f(C=1, S=1, t_s, M=0)$$

+ $f(C=1, S>1, t_c-t_o, M=0)$ (3.10)

となる。この場合 f そのものがデマンド時の故障確

率となる。fは無次元量である。

故障確率を与える式として, (3.9)式の形を用いた 理由を, ここで少し述べておく。

故障率/故障確率はtの関数であると仮定した。それ故,fもtの関数となる。もし,fの関数形として t^aの様な単純な形を仮定すると,tの増加と共に, fの値も大きくなり,1.0より大きくなる場合も出て くる。この場合でも,(3.9)式の形をしていれば,故 障確率は必ず1.0以下となる。これが,(3.9)式を故障 確率を与える式として選んだ理由である。

C=1, M=1 の場合,機器の故障は,動作の開始と 共に始まる。正常な機器の割合 N(t) は次式で与えら れる。

$$\frac{dN(t)}{dt} = -(f(C=1, S=1, t+t_s, M=1))$$

+f(C=1, S>1, t+t_c-t_o, M=1))・N(t) (3.11) この式でfは故障率であり,Fと同一である。tは動 作開始時からの時間である。(3.11)式を積分すると,

 $N(t) = N(0) \exp \{-\int_{0}^{t} (f(C=1, S=1, t+t_{s}, M=1) + f(C=1, S>1, t+t_{c}-t_{o}, M=1)) dt\}$ (3.12)

となる。ここで f(C=1, S, t≤0, M)=0.0 と定義す ると (3.12)式は, 故障原因の作用開始が機器の動作 開始以後になった場合でもそのまま拡張して適用でき る。

(3.12)式から,要求動作終了時における故障確率は,

故障確率=1.0-exp {
$$-\int_{0}^{t_{o}} f(C=1, S=1, t+t_{s}, M=1) dt - \int_{0}^{t_{o}} f(C=1, S>1, t+t_{c}-t_{o}, M=1) dt$$
} (3.13)

となる。fの値が小の場合は、近似形として

故障確率=
$$\int_{0}^{t_{o}} f(C=1, S=1, t+t_{s}, M=1) dt$$

+ $\int_{0}^{t_{o}} f(C=1, S>1, t+t_{c}-t_{o}, M=1) dt$
(3.14)

が得られる。ƒの次元は上式より〔1/h〕であることがわかる。

C=1, M=2の場合,要求動作終了時における故障 確率は,

故障確率=1.0-exp{-
$$\int_{0}^{t_s+t_o} f(C=1, S=1, t, t)$$

M=2)
$$dt - \int_{0}^{t_{c}} f(C=1, S>1, t, M=2) dt$$
}
(3.15)

となる。(3.15)式は (3.13)式と同様の方法で得られ る。f≪1の場合の近似形は

故障率=
$$\int_{0}^{t_{s}+t_{o}} f(C=1, S=1, t, M=2) dt$$

+ $\int_{0}^{t_{c}} f(C=1, S>1, t, M=2) dt$ (3.16)

となる。fの次元も同じく〔1/h〕である。

以上の結果をまとめて、表3-1に示す。

今,ここで,関数 fの時間依存の部分が t^aの形を していると仮定してみる。

 $f(C=1, S, t, M) = g(C=1, S, M) \times t^{\alpha}$ (3.17)

g(C=1, S, M)は関数fの中の時間に依存しない部分である。(3.17)式を用いて計算を実行すると、C=1の場合の故障確率を与える式は、表3-2に示したようになる。

ある故障モードに対して,複数の故障原因が存在す る。もし、二個以上の故障原因が機器に作用した場 合、故障率はこれらの故障原因すべてを考慮して決定 しなくてはならない。しかし、いままでの式であらわ れた関数fの次元は、無次元の場合と [1/h] の場合 があった。それ故、単純に関数fの和で故障率を定 義することは不可能である。そこで、故障原因の複合 効果は故障確率で考えることとする。

故障原因が複数個存在する場合の故障確率の値は, 故障原因の種類,組み合せにより,それぞれの特色が 出てくる。例えば,全体の故障確率の値が,各々の故障 原因が単独で存在する場合の故障確率の単純な和より 大きな値を示す場合がある。もし,応力と腐食が両方存 在する場合には,配管には応力腐食割れが発生し,そ の発生率は,応力のみあるいは腐食のみが存在する場 合よりはるかに大きな値を示すと考えられる。他の極 端な例としては,全体の故障率が,多数存在する故障 原因による故障率の中の最大の値でほぼ決定される場 合もあるであろう。

本故障モデルにおいては,複数の故障原因が存在す る場合の全故障確率は,各々の故障確率の値のブール 代数和で近似することとする。すなわち,

ここで、(故障確率) c_i は、故障原因 C_i による故障確率の値である。

		表3-1 故障確率を与	える式	
Cause Type C	Failure Mode Type M	Failure Probability	Approximate Form	Dimension of Function f
0	0	1.0-exp(-f(C,S>1, t _s ,M))	f(C,S>1, t, ,M))	[-]
0	1,2	$(1.0-\exp(-f(C,S>1,t_{o}+t_{s},M)))(1.0-\exp(-\lambda_{i}t^{*}))$	f(C,S>1,t _o +t _s ,M)·λ _i t*	[-]
1	с О состания С	1.0-exp(-f(C,S=1,t _s ,M)-f(C,S>1,t _c -t _o ,M))	$f(C,S=1,t_{s},M) + f(C,S>1,t_{c}-t_{o},M)$	·[-] ·
1	1	$1.0-\exp\left(-\int_{0}^{0} (f(C,S=1,t+t_{s},M)+f(C,S>1,t+t_{c}-t_{o},M))dt\right)$	$\int_{0}^{t_{o}} (f(C, S=1, t+t_{s}, M) + f(C, S>1, t+t_{c}-t_{o}, M)) dt$	[1/hr]
1	2	$1.0 - \exp\left(-\int_0^{t_0' \cdot s} f(C, S=1, t, M) dt - \int_0^{t_0} f(C, S>1, t, M) dt\right)$	$\int_0^{t_0+t_s} f(C,S=1,t,M) dt + \int_0^{t_c} f(C,S>1,t,M) dt$	[1/hr]

= t or t + t - t

表3-2 故障確率を与える式(時間依存性が の場合

Cause Type C	Failure Mode Type M	Failure Probability	Dimension of Function g
1	0	1.0 - exp(-g(C,S=1,M) $\cdot t_s^{\alpha}$ -g(C,S>1,M) $\cdot (t_c - t_o)^{\alpha}$)	[1/hr ^{α+1}]
1	1	$1.0 - \exp(-\frac{g(C,S=1,M)}{\alpha+1} ((t_{o}+t_{s})^{\alpha+1}-t_{s}^{\alpha+1}) - \frac{g(C,S>1,M)}{\alpha+1}(t_{c}^{\alpha+1}-(t_{c}-t_{o})^{\alpha+1}))$	$[1/hr^{\alpha+1}]$
1	2	1.0 - exp(- $\frac{g(C,S=1,M)}{\alpha+1}$ (t _o +t _s) ^{α+1} - $\frac{g(C,S>1,M)}{\alpha+1}$ t _c ^{α+1})	[1/hr ^{α+1}]
:			J

3.7 故障データとの比較

システム信頼性解析においては、故障率は一定とし て取り扱う場合がほとんどであるため、故障率につい ての時間依存性のデータはあまり多く存在しない。ま た、故障の原因については、ほとんど考慮されていな い。

それ故,本節においては,故障率の時間依存性を取 り上げて実際のデータとの比較を行うこととする。

関数 fの時間依存性を t^a と仮定すると (3.17)式 の形に f が表せられる。

$$f(C, S, t, M) = g(C, S, M) \times t^{\alpha}$$
 (3.17)

ここで、C=1, M=1の場合について、単一の原因の みが存在するとし、更に、故障原因の作用する時間 と、機器の動作時間が等しい ($t_0 = t_c$) とすると、累積 故障確率は

累積故障確率=1.0-exp
$$\left(-\frac{g}{\alpha+1} t^{\alpha+1}\right)$$
 (3.19)

となる。ここで時刻 t は機器の動作開始からの時間で ある。(3.19)式より,故障確率分布 $\varphi(t)dt$ は次のよ うに求まる。

$$\varphi(t)dt = gt^{\alpha} \exp\left(-\frac{g}{\alpha+1}t^{\alpha+1}\right)dt \qquad (3.20)$$

この分布はワイブル分布となっている。

故障データと故障確率モデルの比較は (3.19)式, (3.20)式によって行い, α の値を求めることとする。 Boesebeck and Homke⁽²⁹⁾は三種類の径の主蒸気管の故 障率の時間依存性を調べた。図3-3 にその結果を示 す。図中の二本の点線は, それぞれ1.66, 7.64 の α の値に対応している。Behmann⁽³⁰⁾は三種類の型の導波 管について故障率の時間依存性を調べている。Kieron ⁽³¹⁾は TTL 機器についての累積故障確率の値を求めて いる。その他, 小林⁽³²⁾, Lambert⁽³³⁾の故障データと 比較し, 表3-3 しに示す α の値が得られた。





Experimentor	Component	Data Type	α
Boesebeck & Homke	Main Steam Fitting Diameter >8inches	Failure Rate	1.66
n An an	Diameter < 8inches	Failure Rate	7.64
Behmann	Traveling Wave Tube	Failure Rate	2.0
		Failure Rate	1.86
		Failure Rate	2.82
Kieron	TTL devices	Cumulative Failure Probability	0.01
Kobayashi	Solder & Solder Joint	Cumulative Failure Probability	0.86
Lambert	Solder	Cumulative Failure Probability	-0.06
the second s			1

表3-3 データより求めた αの値

この結果から、 α の値は機器により $0 \sim 8$ と大きく 異なっている事がわかる。ある主の機器では、故障率 はほとんど時間に依存しない ($\alpha = 0.0$)。他方、強い 時間依存性を示す機器もある ($\alpha = 8$)。このことは、 故障率の時間依存性は、機器の種類、故障モード、故 障原因に強く依存しており、 α の値の決定は、個々の 場合の実際のデータに基いてなされなければならない ことを示している。

故障率の時間依存性は, t^aの形で十分近似でき, この形を仮定することにより, (3.19),(3.20)式に示 すような, 累積故障確率, 故障確率分布の比較的簡単 な式が得られる。

3.8 信頼性解析プログラム

本章で提唱した故障モデルを用いて,各種事故条件 下におけるシステムの信頼性解析を実施する計算プロ グラム⁽³⁴⁾を作成した。このプログラムでは更に,機 器の故障がシステムを構成する他の機器の故障へ影響 する効果,システムの信頼性に重大な影響を及ぼす環 境条件の探索,の解析も可能となっている。

解析の基本は、フォールト・ツリー解析である。対象とする系は安全防護系であり、通常待機状態に置かれ、作動要求があった時点で作動が開始され、一定時間(to)の作動の継続が要求されるとする。保守、点検により機器の健全性が確認された時点をt=0とする。

本プログラムで実施されている解析方法の基本的な 考え方を図3-4に示す。最も根本に故障原因を置き, 事故条件の機器故障率への影響は,故障原因まで遡っ て求める。また,構成機器の故障により他の機器の故 障を誘発する場合も,環境条件→故障原因の道筋を考 える。

本プログラムは、次の三つの機能を備えている。 (1) 各種の事故状態におけるフォールト・ツリーの 頂上事象の発生確率を求める。



図3-4 解析プログラムの基本的考え方

(2) 機器の故障が同一系内の他の機器の故障を誘発 する二次的効果を定量的に算定する。

(3) 系の信頼性に重大な影響を及ぼす環境条件(事 故条件)の探索を行う。

以下、これらの三機能についての説明を行う。

3.8.1 各種事故条件下における頂上事象発生確率の 計算

この機能により,第二章で示した種類の解析が,事 故条件を入力することにより,ほぼ自動的に実行でき る。

各種事故状態は,解析対象にとっては外部事象に相 当する。この事故状態を環境条件で表現する。環境条 件は,故障原因,原因の程度,原因の及ぶ範囲(場 所),原因の作用する時間,を一組としてあらわす。 各構成機器の故障確率を求める際,機器の置かれた位 置を参照しながら,故障原因の影響を取り入れて計算 する。

この様にして事故状態を与えれば,計算機内部で自 動的に,その状態下における各機器の故障確率を計算 する。その故障確率を用いて,フォールト・ツリー解 析を実施し,各種事故条件下における頂上事象発生確 率が求められる。

3.8.2 二次的効果の計算

系を構成する機器に故障が発生し、それが原因とな り、系内の他の機器の故障を誘発する場合が考えられ る。これは、内部事象の従属性である。系の構成に よっては、この従属性のために頂上事象発生確率が増 大する。システムの信頼性解析を行う場合、この効果 がどの程度であるかを押えておく必要がある。

この解析のためには、機器の故障による他の機器の 故障発生への影響を知る必要がある。この関係は、事 前にデータとして与えておく。つまり特定の機器の故 障モードに対し、それが発生した場合の影響を(故障 原因、程度、場所)の組み合せで表現して与えてお く。原因の作用時間は to を用いる。

考え得るすべての二次的効果を総合し,全体として 頂上事象発生確率へどの程度影響するかを次の手順に より求める。

(a) 項上事象発生に至らない基本事象をすべてリスト
 ・アップする。A. B. C. D. E.....

(b) それらの基本事象の2つ以上の任意の組み合せ で,頂上事象発生に至らないものをリスト・アップ する。(A.D),(A.E),……

- (c) (a),(b)で選んだ事象を合わせて初期事象 (I_i)とし,

その発生確率 $P(I_i)$ を求める。

- (d) P(I_i)<10⁻¹⁰の初期事象を除外する。
- (e) I.なる初期事象により引き起される環境条件 E. 下における各基本事象発生確率を計算する。
- (f) I_iが発生した状態での、系が故障状態となる論理 をあらわすフォールト・ツリーを作成する。これは 元のフォールト・ツリーから事象 I_i 及び関連基本 事象を除外する事により得られる。これをフォール ト・ツリー T_iとする。
- (g) T_iの頂上事象発生確率を求める。P(T_i)
- (h) E_iの環境条件下(初期事象 I_iの発生)における T_iの頂上事象発生確率を求める。P(T_i/I_i)
- (i) 初期事象 I_i が発生したための頂上事象発生確率の増加量を求める。

 $P(I_i) \cdot (P(T_i/I_i) - P(T_i))$

 (i) (e)~(i)の手続きをすべての初期事象 I_iについて 実施し、その結果を加え合わせる。

(二次的効果)₁= $\sum_{i} P(I_i) \cdot (P(T_i/I_i) - P(T_i))$ (3.21)

更に、初期事象 I_i が発生し、その影響により他の 機器の故障が発生 (S_i) し、なおかつ、項上事象発生 には至らない場合があり得る。この場合には、 I_i と S_i の両方が系内の他の健全な機器に影響を及ぼす。 この結果を算定する手順を以下に示す。

k) $P(I_i) \cdot P(S_i/I_i)$

1)
$$P(I_i) \cdot (P(S_j/I_i) - P(S_j))$$

m)
$$P(T_{ij}/I_i, S_j) - P(T_{ij}/I_i)$$

n) (二次的効果)₂= $\sum_{ij} P(I_i) \cdot (P(S_j/I_i) - P(S_j))$ × {P(T_{ij}/I_i, S_j) - P(T_{ij}/I_i)} (3.22) 同様な手順を繰り返し,最終的には二次的効果は次 のようになる。

二次的効果= \sum (二次的効果)_k (3.23)

3.8.3 系の信頼性に重大な影響を及ぼす環境条件の 探索

環境条件を(故障原因,場所)の組み合せにより表 現する。任意の環境条件に対する頂上事象発生確率の 増加量は,3.8.1と同じ方法で求められる。これによ り環境条件探索の第一段階が実施できる。つまり,大 きな頂上事象発生確率を与える環境条件をリスト・ アップすれば良いわけである。

系の構成によっては、単一の原因個々では、系の信 頼性に及ぼす影響は小さいが、複数個の原因が同時に 作用した場合に大きな影響を及ぼす可能性がある。そ れ故、故障原因の多重の組み合せを調べる必要があ る。この組み合せは、異なった種類の原因相互、同一 種類の原因が異なった場所に発生する場合、等が考え られ、すべての可能な組み合せの数は膨大なものとな る。これらを単純に調べあげることは効率も、結果の 見通しも悪くなる。そこで、本プログラムでは図3-5 に示す手順に従って探索を行っている。この手順の考 え方は、既に系の信頼性に大きな影響を及ぼしている (故障原因、場所)は、更に他との組み合せを考える 必要はない。つまり、まずこのような原因に対する対 策が必要であるということである。

解析結果は,各多重の組み合せ別に,(故障原因, 場所)と対応する頂上事象発生確率の一覧表の形で出 力される。



26

3.8.4 プログラム構成

本プログラムにおける解析手順の概略図を 図3-6 に示す。図3-7 にサブルーチン群の関係を示す。

以下,各サブルーチンの機能説明を与える。

- MAIN :主プログラム。プログラム全体を制御す る。
- CPVAL :ブロック・データ・サブプログラム。機 器故障確率データ収録。
- CONDI :事故条件データ読み込み。
- TREE :フォールト・ツリーの構造データ読み込み。



図3-6 プログラムの解析手順



図3-7 解析プログラムの構成

- EVENT :フォールト・ツリーの基本事象を定義する。
- COPR :与えられた環境条件における基本事象発 生確率を計算。
- TOP :フォールト・ツリーの項上事象発生確率 計算。次章の高速フォールト・ツリー解 析プログラムにより構成されている。
- CAL :与えられた環境条件における頂上事象発<
 生確率計算。COPR, TOP の制御プロ
 グラム。
- SECO :二次的効果の計算。機器故障の及ぼす影響についてのデータ読み込み。
- CALSECO:二次的効果の計算実施。
- COCAN
 : 頂上事象発生に至らない基本事象を見つ

 け出す。
 1
- BECO
 :機器の故障により引き起される環境条件

 を決定する。
- REDT
 : 初期事象 I, が発生した場合のフォール

 ト・ツリーを作成。
- AUTO : 故障原因の探索。
- CAL 1~4 :1~4 重の故障原因に対し, 頂上事象発 生確率を計算
- ORD 1~4 :上記計算結果を発生確率の高い順に並び 換える。それと共に不要なものを除く。

3.9 信頼性解析プログラムによる解析実施例

本節では、以上前節で説明した解析プログラムによ る解析実施例について述べる。解析対象としては、第 二章で取り上げた、原子力船むつの非常用崩壊熱除去 系を、ここでも取り上げることとする。

3.9.1 入力データ

解析実施に先立ち,対象とする系の情報,故障デー タ等を本解析プログラムのフォーマットに従い与える 必要がある。

まず,故障原因には,表3-4のように番号を割り当 てた。計算プログラム内では,この番号により故障原 因を取り扱うようになっている。また,原子炉室,格 納容器,等にも表3-5に示すように番号を与え,各 機器の設置された位置を同定する際には,これらの番 号を用いた。番号7,8,9はそれぞれ,配線,スイッ チ,補機室内ポンプに対応しているが,これらは,電 気回路(2番),補機室(3番)の一部である。この 様に,より細分化した部分にも番号を割り当てたの は,特定の故障原因を,特定の機器のみに作用させら れるようにするためである。

定期保守間隔は1年間、系の起動要求後10時間の連 続運転が必要であるとした。

機器の故障は、まず各種故障モードについての、デ

故障原因	番号
衝撃力	1
振動	2
圧 カ	3
粉 塵	4
湿度	5
応 力	6
温度	7
放射線	8
伝導性物質	9 .
過電圧	10
過電流	11
腐食(酸)	12
酸化	13
化 学 反 応	14
調整	15
設 置	16
保守	17
操作	18
試 験 方 法	19
製 造 者	20

表3-4 故障原因及び対応番号

表3-5 機器設置位置及び番号

場 所	番号
非常用発電機室	1
電気回路	2
補機室	3
原子炉室	4
機械室	5
格納容器	6
配線部分	7
スイッチ	8
補機室内ポンプ	. 9

ータ・バンク的なものを整備し、そのデータを用い て、フォールト・ツリー中にあらわれる基本事象発生 確率を求めるようになっている。

機器の故障データは表3-6のように与えてある(ブ ロック・データ・サブプログラム CPVAL に収録)。 これらは、3.6節において定期した fの値であり、起 動指令時あるいは10時間経過後における故障確率の値 は表3-1,表3-2の式にもとづいて計算して求める。 図中, 左端は故障原因の番号で, その各々の原因が存 在した場合のfの値が、原因の程度(1~5)に従っ て、五種類与えられている。故障原因が機器の故障に 影響しない場合には、この値には、すべて 0.0 が与 えられている。これらの数値は、第二章で与えた故障 確率の値を基に工学的判断により与えた。

フォールト・ツリー中の基本事象は表3-7に示す 様に定義する(サブ・プログラム EVENT において定 義)。左端の数字が、フォールト・ツリー中における 基本事象の番号である。二列目の数字は、故障の種類 の番号で、この番号により、先に定義した機器の故障 モードを参照することができる。三列目の数字は、故 障モードの型で0が起動時,1が運転中,2が待機中 の故障を意味している。四列目の数字は、機器の数。 LOCATIONS に与えられた数字は、機器の置かれた位 置を示す。この番号は、表3-5で割り当てた番号であ る。次の COMMON LINKS は、故障原因 15~20の 相互の関連性を与えるために用いる。今回の解析で は、これらの原因については考慮しなかったためすべ て同一の1という数が与えてある。

通常運転条件下での基本事象発生確率はこの段階で 直ちに求まる。これは、すべての故障原因が程度1で 作用したとして求められる (この計算はサブプログラ ム COPR において実行される。)。

その他、システムのフォールト・ツリーの構造もデ ータとして与える。(サブプログラム TREE において データを読み込む。)

以上で解析実施のための準備は完了したと言える。 3.9.2 解析手順及び結果

第一の機能の各種事故条件下における頂上事象発生 確率の計算は、事故条件をデータとして与えることか ら始まる。事故条件は、3.8.1節で述べたように、(故 障原因,原因の及ぶ範囲,原因の程度,原因の作用す る時間)により表現される。例えば、「原子炉室内の 火災」は(温度,原子炉室,最も厳しい条件,10時 間)及び(温度,配線,最も厳しい条件,10時間)に

表3-6 機器故障データの与え方一例

BE(3),KD(3)	/'DIESEL E	NGINE FAIL	TO START'	,0/
((CP(3,I,J)	,J=1,5),I=	1,20)/		
0.0.	0.005,	0.01,	0.02,	0.03,
0.0,	1.0E-4,	3.0E-4,	5.0E-4,	0.001,
0.0,	0.0,	0.0,	0.0,	0.0,
0.0,	1.0E-4,	3.0E-4,	5.0E-4,	1.0E-3,
0.0,	1.0E-4,	3.0E-4,	5.0E-4,	1.0E-3,
0.0,	0.0,	0.0,	0.0,	0.0,
6.8E-6,	3.0E-4,	6.0E-4,	1.0E-3,	2.0E-3,
0.0,	1.0E-4,	3.0E-4,	5.0E-4,	1.0E-3,
0.0,	1.0E-4,	3.0E-4,	5.0E-4,	1.0E-3,
0.0,	.0.0,	0.0,	0.0,	0.0,
0.0,	0.0,	0.0,	0.0,	0.0,
0.0,	0.0,	0.0,	0.0,	0.0,
0.0,	0.0,	0.0,	0.0,	0.0,
0.0,	0.0,	0.0,	0.0,	0.0,
0.0,	0.0,	0.0,	0.0,	0.0,
0.0,	0.0,	0.0,	0.0,	0.0,
0.0,	0.0,	0.0,	0.0,	0.0,
0.0,	0.0,	0.0,	0.0,	0.0,
0.0,	0.0,	0.0,	0.0,	0.0,
0.0,	0.0,	0.0,	0.0,	0.0/
	BE(3),KD(3) ((CP(3,I,J) 0.0, 0.0, 0.0, 0.0, 0.0, 0.0, 0.0, 0.0	BE(3),KD(3)/'DIESEL E ((CP(3,I,J),J=1,5),I= 0,0, 0.005, 0.0, 1.0E-4, 0.0, 0.0, 0.0, 1.0E-4, 0.0, 1.0E-4, 0.0, 1.0E-4, 0.0, 1.0E-4, 0.0, 1.0E-4, 0.0, 1.0E-4, 0.0, 1.0E-4, 0.0, 1.0E-4, 0.0, 0.0, 0.0, 0.0,	$\begin{array}{c} \text{BE(3),KD(3)/'DIESEL ENGINE FAIL}\\ ((CP(3,I,J),J=1,5),I=1,20)/\\ 0,0, 0.005, 0.01, \\0.0, 1.0E-4, 3.0E-4, \\0.0, 1.0E-4, 3.0E-4, \\0.0, 1.0E-4, 3.0E-4, \\0.0, 0.0, 0.0, 0.0, \\6.8E-6, 3.0E-4, 6.0E-4, \\0.0, 1.0E-4, 3.0E-4, \\0.0, 1.0E-4, 3.0E-4, \\0.0, 0.0, 0.0, 0.0, \\0.0, 0.0, 0.0, 0$	$\begin{array}{cccccccccccccccccccccccccccccccccccc$

表3-7 基本事象の定義

INPUT DATA FOR THE EVENTS IN THE SYSTEM

NUMBER NUMBER COMMON COMMON COMMON COMMON COMMON	OF THE E OF THE L LINK(15) LINK(16) LINK(17) LINK(18) LINK(19) LINK(20)	VENTS OCATIO = = = = = =	= DNS = 1 1 1 1 1 1	27 9		OP ST	ERATI ANDBY	NG TI TIME	ME DU DURA	RATIO TION	N = =	87	10.0 H 30.0 H	IOURS IOURS	
NO.	FAILURE	TYPE	NUMBER		I	LC	CATIO	NS	I	I	CO	MMON	LINKS		I
	MODE	0	-		-	~	~			_					
	3	Ū,	1		Ţ	0	0	0	0	1	1	1	1.	1 :	1
	4	1	· 1		1	0	0	0	0	1	1	1	1	1	1
(3)	2	. 0			2	0	0	0	0	1	1	1	1	1	1
	2	0	1		2	0	0	0	0	1	1	1	1	1	1
(5)	2	U U	ľ		2	8	0	0	0	1	1	1 .	1	1	1
(6)	1	1	1		2	6	7	0	0	1	1	1	1	1	1
(7)	12	Ţ	6		3	0	0	0	. 0	1	1	1	1	1	1
(8)	13	2	6		3	0	0	0	0	1	1	1	1	1	1
(9)	11	2	1		3	0	0	0	0	1	1	1	1	1	1
(10)	6	1	1		3	9	0	0	0	1	1	1	1	1	1
(11)	5	0	1		3	9	0	0	0	1	1	1	1	1	1
(12)	9	0	1		3	0	0	0	0	1	1	1	1	1	1
(13)	9	0	1		3	0	0	0	0	1	1	1	1	1	1
(14)	9	0	1		3	0	0	0	0	1	1	1	1	1	1
(15)	14	2	2		6	0	0	0	0	1	1	1	1	1	1
(16)	13	2	3	`	4	6	0	0	0	1	1	1	1	1	1
(17)	12	2	3		4	0	0	0	0	1	1	1	1	1	1
(18)	8	0	Ţ		4	0	0	0	0	1	1	1	1	1	1
(19)	7	0	.1		4	0	0	0	0	1	1	1	1	1	1
(20)	7	0	1		4	0	0	0	0	1	1	1	1	1	1
(21)	1	0	1		4	· 0	0	0	0	1	1	1	1	1	1
(22)	9	0	. 1.		5	0	0	0	0	1	1	1	1 .	1	1
(23)	7	0	1		5	0	0	0	0	1	1	1	1	1	1
(24)	8	0	1		5	0	0	0	0	1	1	1	1	1	1
(25)	7	0	1		5	0	0	0	0	1	. 1	1	1	1	1
(26)	12	1	1		5	0	0	0	0	1	1	1	1	1	1
(27)	9	0	1		5	0	0	0	0	1	1	1	1	1	1

より表現される。これを記号表現にすると,(7,4,5,10)及び(7,7,5,10)となる。同様に他の事故 条件も表3-8のように与えられる。(これらのデータ の読み込みはサブプログラム CONDI において行われる。)

これらの事故条件のデータをもとにして、サブプロ グラム COPR において事故条件下における基本事象 の発生確率を計算し、その値を使い、更にサブプログ ラム TOP により頂上事象発生確率を計算する。

以上により,各種事故条件下における項上事象発生 確率が,事故条件を与えるだけで求まる。表3-9は, 衝突事故の場合の解析結果である。各基本事象の発生 確率及び項上事象の値が得られている。

第二の機能の二次的効果の算定のためには,機器の 故障により引き起される環境条件のデータをサブプロ グラム BECO において与えておく。これは各基本事象 の発生により起り得る環境条件を(故障原因,位置, 程度)の組により与える。 計算はサブプログラム SECO及び附属のサブプログラムにより実施される。 この計算は,第一の機能(事故条件下における項上 事象発生確率の計算)と合わせて実施することもでき る。計算の結果,対象とした系の場合,二次的効果によ る項上事象発生確率の増加量は10~20%程度であっ た。

第三の機能の故障原因の探索は、サブプログラム AUTO 及び附属のサブプログラムにより実行される。 必要とするデータは、3.9.1節で述べたデータだけで 良く、AUTO サブプログラム開始指令により解析を開 始する。解析結果は(故障原因、場所)の組み合せに 対する項上事象発生確率の値が一覧表として得られ る。この場合、原因の程度は"最も厳しい条件"、原 因の作用時間は、運転時間(t_o=10時間)と仮定され ている。

表3-10 に単一故障原因で大きな影響を及ぼすもの を、効果の大きい順に並べた解析結果を示す。このリ ストによると、順位3,8,6,7,8の(原因、場所) の組み合せはそれぞれ(5,3),(1,3),(7,3),(1,1), (7,1)である。これらは、それぞれ、補機室内浸水、

CONDITION CAUSE 1	= EXPLOSIO LOCATION 4	N IN REACT(SEVERITY 5	OR ROOM CAUSE TYPE O	TIME	DURATION (OF THE	CAUSE
1	7	5	0	•	10.0	5	
CONDITION CAUSE 7 7	= FIRE IN LOCATION 4 7	REACTOR ROO SEVERITY 5 5	DM CAUSE TYPE 1 1	TIME	DURATION (10.(10.(OF THE))	CAUSE
CONDITION CAUSE 1 1 1	= EXPLOSIO LOCATION 3 7 8	N IN AUX. B SEVERITY 5 5 5 5	CAUSE TYPE O O O O	TIME	DURATION (10.(10.(10.(OF THE)))	CAUSE
CONDITION CAUSE 7 7 7 7	= FIRE IN LOCATION 3 7 8	AUX. ROOM SEVERITY 5 5 5	CAUSE TYPE 1 1 1	TIME	DURATION (10.(10.(10.(OF THE)))	CAUSE
CONDITION	= IMPACT T	O WHOLE SHI	P				
CAUSE 1 1 1 1	LOCATION 1 2 3 4 5	SEVERITY 3 3 3 3 3 3 3	CAUSE TYPE O O O O O O	TIME	DURATION (10.0 10.0 10.0 10.0	OF THE))))	CAUSE
CONDITION CAUSE 5 5 5 5	= FLOODING LOCATION 1 2 9	IN AUX. RO SEVERITY 5 4 3	OOM CAUSE TYPE 1 1 1	TIME	DURATION (10.0 10.0 10.0	OF THE))	CAUSE

表3-8 船体事故条件の表現方法

表3-9 衝突事故時における頂上事象発生確率の解析結果

******* ANALYTICAL RESULTS FOR THE VARIOUS CONDITIONS *******

*** CONDITION = IMPACT TO WHOLE SHIP ***

*** BASIC EVENTS AND THEIR FAILURE PROBABILITIES ***

			MI	SSION	COMPONENT	FAILURE
			TY	PE	NUMBER	PROBABILITIES
X(1) -	DIESEL ENGINE FAIL TO START		-	0	1	0.38926E-01
X(2) -	DIESEL ENGINE FAIL TO RUN	-	-	1	1	0.32215E-01
X(3) -	BREAKER FAIL TO OPERATE			0	1	0.20087E-02
X(4) -	BREAKER FAIL TO OPERATE	-	-	0	1	0.20087E-02
X(5) -	BREAKER FAIL TO OPERATE			0	1	0.20087E-02
X(6)-	WIRE OPEN CIRCUIT	-	- `	1	1	0.10846E-02
X(7) -	PIPE(SECONDARY) PLUG		-	1	6	0.59987E-07
X(8)-	PIPE(SECONDARY) RUPTURE		-	2	6	0.49945E-03
X(9) -	EMERGENCY TANK RUPTURE OF LEAK	-	-	2	1	0.57494E-04
X(10) -	PUMP FAILURE TO RUN	-	-	1	. 1 .	0.33668E-02
X(11) -	MANUAL VALVE FAILURE TO START		-	0	1	0.40067E-02
X(12) -	MANUAL VALVE FAILURE TO REMAIN OPEN(PLUG)	· •		0	1	0.11000E-02
X(13) -	MANUAL VALVE FAILURE TO REMAIN OPEN(PLUG)		-	0	1	0.11000E-02
X(14) -	MANUAL VALVE FAILURE TO REMAIN OPEN(PLUG)		_	0	1	0.11000E-02
X(15) -	PIPE(PRIMARY) RUPTURE	-		2	· 2 ·	0.11011E-05
X(16) -	PIPE(SECONDARY) RUPTURE			2	3	0.24976E-03
X(17) -	PIPE(SECONDARY) PLUG	-		1	3	0.29993E-07
X(18) -	MOV FAILURE TO OPERATE	-		0	1	0.29989E-02
X(19) -	MOV FAILURE TO REMAIN OPEN			0	1, ,	0.11000E-02
X(20) -	MOV FAILURE TO REMAIN OPEN	· -	-	0	1	0.11000E-02
X(21) -	MOV FAILURE TO REMAIN OPEN	-		0	1	0.11000E-02
X(22) -	MANUAL VALVE FAILURE TO REMAIN OPEN(PLUG)			0	1	0.11000E-02
X(23) -	MOV FAILURE TO REMAIN OPEN			0	1	0.11000E-02
X(24) -	MOV FAILURE TO OPERATE			0	1	0.29989E-02
X(25) -	MOV FAILURE TO REMAIN OPEN	-	-	0	• 1	0.11000E-02
X(26) -	PIPE(SECONDARY) PLUG		-	1	1	0.99978E-08
X(27) -	MANUAL VALVE FAILURE TO REMAIN OPEN(PLUG)	•	-	0	1	0.11000E-02
***	DOINT MALTE OF THE OWNER ON TALLINE DEODADILITY				1997 - 1997 - 1997 - 1997 - 1997 - 1997 - 1997 - 1997 - 1997 - 1997 - 1997 - 1997 - 1997 - 1997 - 1997 - 1997 -	

*** POINT VALUE OF THE SYSTEM FAILURE PROBABILITY *** POINT VALUE = 0.87075E-01

表3-10 単一故障原因の頂上事象発生確率への影響

*** SINGLE GENERIC CAUSE *** TOTAL NUMBER = 91 CUT OFF VALUE = 0.67107E-01

NO.	CAUSE	LOCATION OR LINK	POINT VALUE
(1)	10	2	0.16857E+00
(2)	11	2	0.16857E+00
(3)	5	3	0.16402E+00
(4)	5	9	0.16402E+00
(5)	1	3	0.12742E+00
(6)	7	3	0.10695E+00
(7)	1	1	0.98911E-01
(8)	7	1	0.98911E-01
(9)	7	9	0.97775E-01
(10)	10	6	0.90272E-01
(11)	10	7	0.90272E-01
(12)	11	6	0.90272E-01
(13)	11	7	0.90272E-01
(14)	10	8	0.89854E-01
(15)	11	8	0.89854E-01
(16)	4	1	0.80799E-01
(17)	5	1 .	0.80799E-01
(18)	1	9	0.80753E-01
(19)	1	6	0.79475E-01
(20)	1	2	0.77074E-01
(21)	4	2	0.76134E-01
(22)	5	2	0.76134E-01
(23)	4	3	0.74571E-01
(24)	4	9	0.72443E-01
(25)	1	4	0.71654E-01

補機室内爆発,補機室内火災,非常用発電機室内爆 発,非常用発電機室内火災と考えられ,第二章の解析 で取り上げた事故条件に対応している。

順位1,2には(10,2),(11,2)がきており,これ は電気回路に過電圧,過電流が加わり,制御系統に故 障が発生した場合に影響が大きいことを示している。 順位4は(5,9)で補機室内のポンプが浸水等で故障 を発生する場合で(5,3)の一部と考えられる。

表3-11 には単一故障原因が複数箇所に現われた場 合示す。このリストから、爆発、紛塵、湿度等の影響 が大きいことがわかる。

表3-12 には、二重の故障原因の場合のリストを示 す。上位5位までは単一故障の再録である。 六位は過電圧と過電流が同時に作用した場合,七位 は過電圧と非常用発電機室内の粉塵,等と意味づけら れるが,リスト中には,論理的に意味をなさないも の,起こり難いもの等,すべての組み合せが入ってい る。

三重の故障原因についても同様のリストが得られ る。

以上のように,解析プログラムにより故障原因のリ ストが得られる。そのリストに上げられた各項目の意 味を判断するのが解析者の仕事であると言える。計算 機により,すべての可能な組み合せについて調べた中 で,影響の大きいものが一覧表として出力されている ため,解析者の考え落しは最小限になると考えられ

表3-11 単一故障原因が複数場所に現れた場合

*** [`] S]	INGLE G	ENERI	C CAU MU	SE WI	ITH LE LOCA	ATIO	IS ***
TOTAL	NUMBER	= 39	CUI	OFF	VALUE	= 0	67107E-01
TOTAL 1 1 1 1 1 1 2 2 2 4 4 4 4 4 4 4 4 5 5 5 6 6 6 7 7 7 7 7 8 8 8 8 8 8 9 9 9 9	NUMBER		MU CUI OCATI, ,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,	$ \begin{array}{cccccccccccccccccccccccccccccccccccc$	LE LOC. VALUE)))))))))))))))))))	ATION = 0 PO 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0	NS *** 67107E-01 NT VALUE 97748E-01 86441E-01 86441E-01 10457E+00 81320E-01 10500E+00 76157E-01 76157E-01 76165E-01 76165E-01 70198E-01 72453E-01 94527E-01 94527E-01 94527E-01 94527E-01 94527E-01 94527E-01 67383E-01 67383E-01 67383E-01 71209E-01 79846E-01 80799E-01 79846E-01 80799E-01 79846E-01 80799E-01 79846E-01 80799E-01 79846E-01 80799E-01 79846E-01 80799E-01 79846E-01 80799E-01 79846E-01 80799E-01
9 9 10 10 11			1, 2, 4, 8, 4, 5, 4, 8,	9,0 3,4 0,0 8,0 0,0) · · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	0. 0. 0. 0.	89056E-01 89967E-01 89967E-01 89967E-01 89967E-01
11		(±. 0.	0, U		υ.	000010-01

る。また, 個々の機器の故障モードに対して与えた故 障データから, 故障原因の影響をあらわす項上事象発 生確率の数値が得られているため, 故障原因の重要度 を相互に比較し, 順位をつける上で大変便利になって いると言える。

3.10 考察

3.6で求めた故障確率を与える式を,実際に応用す る場合には,待機時間は普通一定に固定された値では ないため,最長の待機時間と最短時間の間で平均化の 操作を行う必要がある。更に,連続的に作用する原因 が間欠的に作用する場合もある。このような場合は, 故障確率を与える式は,表3-1,3-2とは異なってく る。しかし,式の導出は,基本的には,本章で示した のと同様の方法となる。

厳しい環境条件の影響は、この故障モデルを用いる と取り扱いが可能となり、それにより、種々の条件下 における故障率の値相互の間に一貫性を持たせること ができるようになる。また、解析プログラムで示した ように、二次的効果の算定も可能となる。更に、解析 実施例において見られたように系の故障発生に重大な 影響を持つ環境条件の探索が実行できるということ は,系の弱点なり欠陥を見い出すことが可能であると 言える。

この故障モデルにより,共通原因故障を取り扱うた めの一方法も考えられる。共通原因故障とは,何らか の共通の原因により発生する故障である。本故障モデ ルでは,各種の条件下における条件付故障確率が得ら れるので,これを用い,原因を与えた時の,互に統計 的に独立な,しかし,故障原因により増大した故障確 率として共通原因故障の現象をとらえる方法が考えら れる。

本故障モデルでは、一つの故障モードの関数fに対 して100種の値が原理的に必要となる。つまり、(20種 の故障原因)×(5段階の原因の程度)である。更に、 C=0,M=1,2の場合、45種の入iの値が必要となる。 これは、(9種の原因)×(5段階の原因の程度)に対 応している。しかし、特定の故障モードに対し、すべ ての故障原因が影響するわけではなく、数種の主要な 原因のみが影響するだけである。また、調整、設置、 保守、試験方法、操作、製造業者、の原因に対するデ ータは多種類の故障モードに対し共通に使えると考え られる。

それ故,実質的には,必要とされる故障データは,

表3-12 二種の故障原因の影響

*** DOUBLE GENERIC CAUSES ***

TOTAL	NUMBER	=	53	CUT	OFF	VALUE	=	0.98602E-01

NO.	CAUSE AND	LOCATIONS	DOINT WATTE
(°°1)	(10 2)		
$\begin{pmatrix} 1 \\ 2 \end{pmatrix}$	(10, 2)	(0, 0)	0.10857E+00
$\begin{pmatrix} 2 \end{pmatrix}$	(11, 2)	(0, 0)	0.16857E+00
(3)	(5,3)	(0, 0)	0.16402E+00
(4)	(5,9)	(0,0)	0.16402E+00
(5)	(1, 3)	(0,0)	0.12742E+00
(6)	(10, 8)	(11, 8)	0.11675E+00
(7)	(10, 8)	(4, 1)	0.10797E+00
(8)	(10, 8)	(5, 1)	0.10797E+00
(9)	(11, 8)	(4, 1)	0.10797E+00
(10)	(11, 8)	(5, 1)	0.10797E+00
(11)	(10, 8)	(1, 9)	0.10792E+00
(12)	(11, 8)	(1, 9)	0 10792E+00
(13)	(7, 3)	10.01	0 10695E+00
(14)	(10, 8)	(1, 6)	0 10668F+00
(15)	(11, 8)	$(\tilde{1}, \tilde{6})$	0 106685400
(16)	(10, 8)	(1, 2)	0.1000000000000000000000000000000000000
(17)	(11, 8)	(1, 2)	0.10435E+00
(18)	(10, 8)	(1, 2)	0.10435E+00
(10)	(10, 0)	(4, 2)	0.10344E+00
(20)	(10, 0)	(0, 2)	0.10344E+00
(20)	(11, 8)	(4, 2)	0.10344E+00
(21)	(11, 8)	(5,2)	0.10344E+00
(22)	(10, 8)	(4,3)	0.10192E+00
(23)	(11, 8)	(4,3)	0.10192E+00
(24)	(10, 8)	(4,9)	0.99856E-01
(25)	(11, 8)	(4,9)	0.99856E-01

それ程多くならないと考えられる。

3.11 結 論

本章で提唱した故障モデルは、システム信頼性解析 を実施する際,環境条件の影響を取り扱うことを念頭 に置いており、この故障モデルを用いた信頼性解析プ ログラムを作成した。

故障率に影響を及ぼす種々の要因をできるだけ見通 し良く整理,分類したのが,本故障モデルと言える。 その結果,機器の故障確率を表わす式が比較的整理さ れた形で得られた。これにより,各種環境条件下にお ける機器の故障確率に一貫性のある値を与え得る。

連続的に作用する故障原因の場合,故障率の時間依存性は t^{α} の形により比較的良く近似でき,故障データより α の値は $\alpha = 0 - 8$ と広い値の範囲にあることがわかった。

また,この故障モデルを用いた解析プログラムの開 発により,事故条件下の頂上事象発生確率の計算のほ ぼ自動的な実行,二次的効果の算定,故障原因の探 索,が実行できるようになり,信頼性解析における新 たな機能が得られた。

4. 高速フォールト・ツリー解析プログラム

4.1 緒 言

確率論的安全評価において,システム信頼性解析を 実施する際には、フォールト・ツリー解析が主要な役 割を占めている。

複雑なシステム,大規模なシステムのフォールト・ ツリー解析には、処理する情報量が多いため,計算機 の使用が必須となり,現在までに種々の計算プログラ ムが開発され使用されている。⁽¹¹⁾

第二章の解析はフォールト・ツリー解析を用いて実施しており,第三章の信頼性解析プログラムも基本はフォールト・ツリー解析である。特に第三章の信頼性解析プログラムでは、二次的効果の算定、故障原因の探索において,異なった構造のフォールト・ツリーの解析を多数回繰り返す必要がある。そのため、どうしても既存の解析プログラムより高速でフォールト・ツリー解析を実行するプログラムが必要となり、高速フォールト・ツリー解析プログラムの開発を行った。⁽³⁵⁾

以下の各節において,本プログラムの説明,解析例 を示す。

4.2 フォールト・ツリー及び構成要素

フォールト・ツリー解析は,信頼性解析の一手法で あり,原子力プラントのような大規模,複雑な系の解 析に広く用いられている。

フォールト・ツリー解析は、系の望ましからぬ状態 あるいは故障状態の定義から始まる。この定義された 状態が、フォールト・ツリーの頂上事象となる。頂上 事象を順次論理的により小さな事象に分解していき、 最終的に、基本事象 (Basic Event) と分解不可能な 事象 (Undeveloped Event) が、AND ゲート、OR ゲ ートにより頂上事象と結びつけられた樹形図ができあ がる。それ故、この解析方法がフォールト・ツリー解 析と呼ばれている。

基本事象とは,実際の機器の故障であり,故障デー タの入手が可能なものである。分解不可能な事象と は,情報不足等により,これ以上他の基本事象に分解 できない,あるいは,しない事象のことである。

フォールト・ツリーの枝の先端に存在する一次事象 (Primary Event)は、基本事象か分解不可能な事象で ある。中間事象(Intermediate Event)とは、論理ゲ ートで結合された二個以上の事象により構成されてい る事象のことである。

AND ゲートは、ブール代数における共通部分を求 める操作をあらわしており、AND ゲートに入力して いるすべての事象が発生した場合に、AND ゲートか ら上への事象が発生する。OR ゲートは、和集合を求 める操作をあらわしており、OR ゲートに入力してい る事象のうち最低一つの事象が発生した場合に、OR ゲートから上への事象が発生する。NOT ゲートは補 集合を取る操作をする。NOR、ANOT、等、他の論理 ゲートは、AND、OR、NOT ゲートの組み合せにより 表現できる。

反復事象 (Replicated Event) とは、フォールト・ ツリーにおいて複数個所にあらわれる一次事象のこと である。

カット・セットとは、それを構成するすべての事象 が発生した場合に頂上事象が発生する様な一次事象の 集合である。最小カット・セットとは、頂上事象が発 生するためには、構成するすべての事象が発生しなけ ればならないカット・セットである。

4.3 解析の基本的方法

本解析プログラムは、フォールト・ツリーの末端から始め、順次頂上事象へ近づいていく、Bottom-Upの

34

方法によっている。

反復事象がフォールト・ツリー中に一つも存在しな い場合は、各ゲートにおいて数値計算を実行してしま い、その結果を上位ゲートの入力とする。この操作を 繰り返えしていくと最後に頂上事象発生確率の値が得 られる。

反復事象がフォールト・ツリー中に存在する場合 は、反復事象を含んだカット・セット間の和は各ゲー トにおいては実行せず、頂上事象発生確率を計算する 最終段階で実行する。

最小カット・セットを求める場合は, すべての一次 事象を識別しておき, カット・セット間の和は, 同じ く, 最終段階で実行する。

計算方法の詳細は以下の2節において説明する。

4.4 各ゲートにおける手続き

各ゲートにおいては、ブール代数に従い、和、積の 演算を行う。その場合、各一次事象、カット・セット 間の包合関係を考慮する。

本節で,反復事象をA,Bで,非反復事象をX,Yで 表わすこととする。

OR ケートにおいては、次の演算を実行す	ドる 。
$\mathbf{A} + \mathbf{A} = \mathbf{A}$	(4.1)
$\mathbf{A} + \mathbf{A} \cdot \mathbf{X} = \mathbf{A}$	(4.2)
ANDゲートにおいては,	
$\mathbf{A} \cdot \mathbf{A} = \mathbf{A}$	(4.3)

 $A \cdot \overline{A} = 0$ (4.4) (A · X) · (A · Y) = A · X · Y = A · Z (4.5) (A + B) · X = A · X + B · X = A · C + B · C (4.6) の演算を実行する。ここで \overline{A} はAの補集合、ZはX、 Yよりなる中間事象、(4.6)式におけるXは名称をC

と変えて,以後は反復事象と同様に取り扱う。 非反復事象間の数値計算は各ゲートにおいて実行し てしまい,その結果の中間事象とその発生確率を上位 ゲートの入力とする。

各ゲートにおける出力は,非反復事象だけから構成 されている中間事象と,反復事象を含んだ中間事象の 和となっている。

各ゲートにおいては,上記演算の他に,一次事象の 積の次数が一定次数より大きい中間事象,及び,発生 確率が事前に指定された値より小さい中間事象を除外 する操作も行う。それにより,各ゲートの出力を構成 するカット・セット(中間事象)の数を可能な限り少 なくする。

4.5 頂上事象発生確率の計算方法

前節で説明した,各ゲートでの操作を繰り返えして いくと,最終的に頂上事象に対して,次の式が得られ る。

$$TOP = C_0 + \sum_{i=1}^{7} C_i$$
 (4.7)

$$\mathbf{C}_{i} = \mathbf{X}_{i} \cdot \prod_{i} \mathbf{A}_{ij} \quad (i > 0) \tag{4.8}$$

この式で和は、ブール和を意味しており、 A_i, は反復 事象、 C₀および X_iは非反復事象のみで構成されてい る中間事象である。

頂上事象発生確率を与える式は、(4.7)式より、次のように表現できる。

$$P(TOP) = P(C_0) + \sum_{i=1}^{I} P(C_i) - \sum_{\substack{i,j=0\\i < j}}^{I} P(C_i) P(C_j) / f_{ij} + \sum_{\substack{i,j,k=0\\i < j < k}}^{I} P(C_i) P(C_j) P(C_k) / f_{ijk} + O(h)$$
(4.9)

ここで、 $P(C_i)$ は事象 C_i の発生する確率を意味して おり、O(h)は $P(C_i)$ についての4次以上の高次の項 を意味する。 f_{ij}, f_{ijk} 等は次の式で定義された因子で ある。

$$f_{ij}, f_{ijk} = \prod_{l} P(A_l)^{m-1}$$
 (4.10)
ここで, A_l は事象 C_i, C_j, C_k に含まれている反復事
象で, mは A_l が C_i, C_k の中にあらわれる総数で

ある。 原理的には、頂上事象発生確率を求める場合に(4. 9)式の計算を実行しなくてはならない。カット・セットの数(C_i の項数)が少ない場合は問題ないが,カッ

ト・セット数が多くなると、相互の組み合せの数は膨 大なものとなり計算はほとんど不可能となってしま う。そこで本プログラムでは、以下の手順に従い、近 似的に頂上事象発生確率を求める方法を取った。(4. 7)式における第1項から第m-1項までの和が

 P_{m-1} (TOP)と求まっているとする。その時,更に第m 項を加えた値 P_m (TOP)を,第一近似として次のよう に求める。

$$P_{m}(TOP) = P_{m-1}(TOP) + P(C_{m}) - P_{m-1}(TOP) \cdot P(C_{m})$$
(4.11)

(4.11)式に, (4.9)式を代入すると,

$$P_{m}(TOP) = P(C_{0}) + \sum_{i=1}^{m} P(C_{i}) - \sum_{\substack{i, j=0 \ i < j}}^{m-1} P(C_{i}) P(C_{j}) / f_{ij}$$
$$-P(C_{m}) \cdot \sum_{i=0}^{m-1} P(C_{i})$$

$$+ \sum_{\substack{i,j,k=0\\i

$$+ P(C_m) \sum_{\substack{i,j=0\\i< j}}^{m-1} P(C_i) \cdot P(C_j) / f_{ij}$$

$$+ O(h)$$
(4.12)$$

となる。この近似方法では, P(C_i)についての一次の 項まで厳密に計算していることが(4.9)式と比較して みてわかる。それ故, 第二近似として, (4.11)式に次 の項を加える。

$$P(C_{m})\sum_{i=0}^{m-1}P(C_{i}) - P(C_{m}) \cdot \sum_{i=0}^{m-1}P(C_{i}) / f_{im}$$

そうすると、 P_m (TOP)は、

$$P_{m}(TOP) = P(C_{0}) + \sum_{i=1}^{m} P(C_{i}) - \sum_{\substack{i,j=0\\i < j}}^{m} P(C_{i}) P(C_{j})/f_{ij}$$

+
$$\sum_{i,j,k=0}^{m-1} P(C_{i}) P(C_{j}) P(C_{k})/f_{ijk}$$

+
$$P(C_{m}) \cdot \sum_{\substack{i,j=0\\i < j}}^{m-1} P(C_{i}) P(C_{j})/f_{ij} + O(h)$$

(4, 13)

となる。(4.13)式によれば、P(C_i)についての2次の 項まで厳密な形をしていることがわかる。フォールト ・ツリー解析の大多数は、第二近似の方法により、項 上事象発生確率を厳密な値に非常に近い値まで求める ことができる。

本プログラムでは,更に,第三近似として,(4.13) 式に以下の項を付け加える操作もオプションとして与 えてある。

$$-P(C_m) \cdot \sum_{\substack{i,j=0\\i < i}}^{m-1} P(C_i) \cdot P(C_j) \{1/f_{ij} - 1/f_{ijm}\}$$

この追加項においては, i,jは次の条件を満足する ものだけに制限している。

$$P(C_m) \cdot P(C_i)/f_{mi} > COV$$
$$P(C_m) \cdot P(C_j)/f_{mj} > COV$$

ここで, COV はあらかじめ与えられた, 切り捨て値で ある。この制限を設けることにより, 計算すべき組み 合せが無制限に増大することを防いでいる

m=1に対しては、 P_m (TOP)は $P(C_0)$ と求まるので、上記の手続きをm=1から順次繰り返していけば、すべての項を加え合せた、項上事象発生確率の値が求まる。

もし,フォールト・ツリー中に反復事象が存在しない場合は,(4.7)式は

$$P(TOP) = P(C_0) \tag{4.15}$$

とただちに求まる。

最小カット・セットを求める場合は, すべての一次 事象を反復事象と同様に取り扱い, 各ゲートでの操作 を繰り返していく。その場合, (4.7)式において, C₀, X_iの項はあらわれず, C_iのみになる。そして, C_i が一次事象の積であらわせられ, 最小カット・セット そのものとなる。

4.6 プログラムの説明

4.6.1 プログラム概説

本プログラムは FORTRAN 77 により書かれており,船舶技術研究所に設置されている FACOM-180 II AD 計算機において使用可能となっている。

現時点においては、計算実行時、2048Kバイトの記 億容量を必要とする。

計算の実行により、フォールト・ツリーの項上事象 発生確率の点推定値が得られる。また,必要に応じて、 最小カット・セットも得られる。その場合、最小カッ ト・セットは各ゲートに対して求める事ができる。 解析可能なフォールト・ツリーのサイズは、一次事 象の数は最大500個、ゲートの数は最大500個、求めら れる最小カット・セットの数は最大2800個である。ま た、最小カット・セットを求める際の切り捨て次数、 切り捨て値は使用者が事前に定めるようになってい る。

4.6.2 解析実施時の具体的手順

以下,本節において,解析実施時における具体的な 手続きを説明することとする。

まず、入力データは、解析実施の際の条件とフォー ルト・ツリーについての記述から成り立っている。 フォールト・ツリーについての情報は、ツリー構造、 一次事象の発生確率、及び、オプションとして、一次 事象の10文字以内の名称である。NOTゲートがフォ ールト・ツリー中に存在する場合は、NOTゲートホフォ ールト・ツリー中に存在する場合は、NOTゲートへ の入力(一次事象)を補集合に置き換え、NOTゲー トを取り除く。この場合、(4.4)式の演算が可能とな る様、補集合の元となる一次事象の情報も与えてお く。NOR、ANOT、NAND、ONOT 等のゲートは、AND、 OR、NOTゲートの組み合せで表現しなおして、入力 36

する。

ゲート及び一次事象に対して,整数を割り当て,計 算機内部では,この整数により,ゲート,一次事象を 識別する。

フォールト・ツリーの構造は、項上事象から末端の 一次事象までを結びつけているゲート番号を並べる事 により表現する。例えば、図4-1に示したフォールト ・ツリーの構造は、図4-2のように表現される。第1 列から第3列まではゲート番号であり、第4列は、こ の場合、一次事象の番号である。ゲート番号0とはそ の位置にゲートが存在しないことを意味している。 ANDゲートは偶数で、ORゲートは奇数で表現するこ ととする。行の並ぶ順序は、フォールト・ツリーにお いて、一次事象の置かれている位置と対応している。 フォールト・ツリーの構造は、いかなる形であって



 1
 2
 0
 1

 1
 2
 6
 2

 1
 2
 6
 3

 1
 2
 6
 3

 1
 4
 0
 4

 1
 4
 3
 5

 1
 4
 3
 6

 1
 5
 0
 7

 1
 5
 0
 8

 図4-2
 フォールト・ツリーの表現方法 (図4-1のフォールト・ツリーの場合)

 も、この表現によって記述することができ、この表現 から容易にフォールト・ツリーの構造が思い浮べられ る。更に、この表現方法は、本解析プログラムにおけ る解析手順に適合している。

図4-1, 4-2 の構造のフォールト・ツリーを実際に 解析する際の手順をやや詳細に示し,解析手順の説明 とする。

図4-3 に, 項上事象発生確率を求める際の手順を示 す。図中, NG(1), NG(2), NG(3), はゲート番号を記 憶する変数, NE は一次事象番号を記憶する変数, PP は一次事象発生確率を記憶する変数である。P(m,n) は計算途中の値を一次的に保存する変数である。

第1ステップで,入力データの最初の行を読み込 む。(1,2,0,1,1.0×10⁻²)このデータから,一次 事象"1"は、ゲート"2"の入力であり、ゲート"2" は頂上事象から2段階目の位置にあることがわかる。 第2ステップで,一次事象"1"の発生確率の値(1.0 ×10⁻²)をP(2,1)に保存する。ここで,<u>2</u>の下の下 線は、2に着目していることを意味する。以下,本節 においては同様の表記法とする。P(2,1)は第2段階 に位置するゲートの入力値を保存するための変数であ る。

第3ステップで次の入力データを読み込む。一次事 象 "2"は、ゲート "6"の入力であり、ゲート "6" は AND ゲートであることがわかる。第4ステップで 一次事象 "2"の発生確率(3.0×10⁻²)を変数 P(<u>3</u>, 1)に保存する。

第7ステップで次の入力データを読み込む。一次事 象"4"はゲート"4"の入力である。ゲート"4"は 第2段階に位置しており,同じく第2段階に位置して いるゲート"2"から分岐した枝には属していないこ とがわかる。それ故,ゲート"2"の入力はすべて出 揃い,ゲート"2"の出力の計算が可能となったこと がわかる。第8ステップで,P(2,1)とP(3,1)の積 を計算し,その結果をP(2,1)に保存する。第9ス テップで,P(2,1)の値をP(1,1)に移す。P(1,1)は 第1段階に位置するゲートの入力値を保存する変数で ある。第10ステップで,一次事象"4"の発生確率を P(2,1)に保存する。

以上のような手順を繰り返し,第21ステップに至る ことにより,頂上事象発生確率の値が4.569×10⁻⁴と 求まる。

図4-4 に最小カット・セットを求める場合の手順を 示す。この手順は、図4-3の手順と類似しているが、
更に、カット・セットを構成する一次事象番号及び カット・セットの発生確率も記憶している。 第1ステップは、人力データの第一行の読み込みで

ある。第2ステップにおいて、一次事象"1"の発生 確率(1.0×10-2)をP(2,1)に保存し、一次事象番 号"1"をN(2,11)に保存する。変数N(1,m.n)は、



図4-3 計算手順 (頂上事象発生確率のみを求める場合)

37

Process		I	nputs					Variables		
Steps	NG(1),	NG(2),	NG(3)	,NE,	PP	N(3,J,K),P(3,K)	N(2,J,K),P(2,k)	N(1,J,K),P(1,K)
1	1,	2,	0,	1,	1.0×10^{-2}				_	
2					_				2	
3	1,	2,	6,	2,	3.0×10^{-2}	2				
4	ĺ					2,0,0,	3.0x10 ⁻²	1,0,0, [•] 1.0x10 ⁻	2	ъ
5	1,	2,	6,	3,	6.0×10^{-2}	AND				
6						2,3,0,	1.8×10^{-3}	1,0,0, [*] 1.0x10 ⁻	2	
7	1,	4,	0,	4,	3.0×10^{-3}	~		AND		
8								1,2,3, 1.8x10	5	
9									1,2,3,	1.8×10^{-5}
10								► 4,0,0, 3.0x10 ⁻	³ 1,2,3,	1.8x10 ⁻⁵
11	1,	4,	3,	5,	1.0×10^{-2}	2				
12						> 5,0,0,	1.0×10^{-2}	4,0,0, [*] 3.0x10 ⁻	³ 1,2,3,	1.8×10^{-5}
13	1,	4,	3,	6,	3.0×10^{-3}					
14						5,0,0, 6,0,0,	1.0×10^{-2} 3.0×10^{-3}	4,0,0, 3.0x10 ⁻	3 1,2,3,	1.8x10 ⁻⁵
15	1,	5,	0,	7,	1.0×10^{-4}	-	•	AND	5	l
16								4,5,0, 3.0x10 4,6,0, 9.0x10	6, 1,2,3,	1.8x10 ⁻⁵
									1, 2, 3,	1.8×10^{-5}
17									4,5,0, 4,6,0,	3.0×10^{-6} 9.0 \ 10^{-6}
18								7,0,0, 1.0x10 ⁻	$\begin{array}{cccc} 4 & 1,2,3, \\ & 4,5,0, \\ & 4,6,0, \end{array}$	1.8×10^{-5} 3.0 \times 10^{-5} 9.0 \times 10^{-6}
19	1,	5,	0,	8,	3.0×10^{-4}					_5
20								7,0,0, ¹ .0x10 8,0,0, 3.0x10	$\begin{array}{cccccccccccccccccccccccccccccccccccc$	1.8×10^{-5} 3.0×10^{-6} 9.0×10^{-6}
21									1,2,3, 4,5,0, 4,6,0, 7,0,0, 8,0,0,	1.8x10 ⁻⁵ 3.0x10 ⁻⁵ 9.0x10 ⁻⁶ 1.0x10 ⁻⁴ 3.0x10 ⁻⁴

図4-4 計算手順(最小カット・セットを求める場合)

38

1 段階目に位置するゲートのn番目の入力(カット・ セット)を構成するm番号の一次事象の番号を記憶す る変数である。今の場合,N(2,2,1),N(2,3,1)には, 初期値0が与えてある。

第4ステップで,一次事象"2"の発生確率 (3.0× 10⁻²)を P(3,1)へ,一次事象番号 ("2")を N(3,1, 1)保存する。

第6ステップで, P(3,1) と一次事象 "3"の発生確 率の積を計算し, それを再び P(3,1) に保存する。N (3,<u>m</u>,1)の値は, P(3,1) が事象 "2"と "3"の積を 記憶していることを示している。

第8ステップで, 事象 "1", "2", "3" の積を P (2,1) に保存する。

第14ステップで,事象 "6"の発生確率をN(3,1,2)に保存する。この場合, $N(3,m,n) \ge P(3,n)$ は,第 3段階に位置するゲートの入力が事象 "5" と "6" で あり,それらの発生確率がそれぞれ, $1.0 \times 10^{-2} \ge 3.0 \times 10^{-2}$ であることをあらわしている。

第16ステップで,事象 "4" と "5"の発生確率の積 が P(2,1) に保存され,事象 "4" と "6"の発生確率の積 積が P(2,2) に保存される。これらは,第 2 段階に位 置するゲートの出力となっているので,第17ステップ で,それらの値が,それぞれ,P(1,2) と P(1,3) に 移される。それに伴い,事象番号 "4","5" と "4", "6" はそれぞれ,N(1,1,2),N(1,2,2),N(1,1,3),N (1,2,3) へと移される。

以上の手順を続けることにより,第21ステップにおいて,頂上事象への入力が求まる。

第21ステップにおけるN(l,m,n)の値から最小カット・セット (Minimal Cut Sets, M.C.S. と略記) は 次のように求める。

$$M. C. S. = \{X_1, X_2, X_3\}, \{X_4, X_5\}, \{X_4, X_6\}, \\ \{X_7\}, \{X_8\}$$
(4.16)

最小カット・セットの発生確率は、変数 P(1,<u>1</u>) から P(1,<u>5</u>) に記憶されている。項上事象発生確率は、 (4.13) 式により4.569×10⁻⁴と求まる。

前節における C_i , $P(C_i)$ の情報は, 図4-4 からわか るように, 変数 N(l,m,n), P(l,n) に記憶されてい る。N(l,m,n)には, カット・セット C_i を構成する 一次事象の番号が記憶されているわけである。

以上で解析は終了し,結果が出力される。解析結果 は、フォールト・ツリーの構造、一次事象の名称、一 次事象の発生確率、頂上事象の発生確率、及び、必要 に応じて,最小カット・セットとその発生確率のリス トより成る。

4.7 解析実施例, WAM-BAM, WAM-CUTコードとの比較

4.7.1 解析対象

解析対象として、6種のフォールト・ツリーを選ん だ。第1番から4番まではRRS⁽¹⁹⁾に記載されている フォールト・ツリーであり、それぞれ、(1) TEST1, (2) 格納容器スプレイ系 (Containment Spray Injection System, CSIS), (3) 影響緩和系 (Consequence Limiting Control System, CLCS), (4) 苛性ソーダ 添加系 (Sodium Hydroxide Addition System, SH AS) である。

第5番目のフォールト・ツリーは渡辺ら⁽³⁶⁾により 解析された BWR 炉心スプレイ系のポンプ起動信号発 生回路系 (Initiation Signal Circuit for Core Spray, ISCCS) に関するフォールト・ツリーである。

第6番目は, Worrell et al.⁽³⁷⁾によって取り上げ られた複雑フォールト・ツリー (Complex Fault Tree,CFT)である。

これらのフォールト・ツリーの構造について表4-1 にまとめて示した。また、図4-5(a)~(f)に、図4-2 の表現方式によるフォールト・ツリーの構造を示す。 図4-5(e)(f)において、一次事象番号が記入されてお らず、途中のゲート番号までしか書いてない表記方法 が見られるが、これは、既に出現したゲートを繰り返 して記述するのを避けるための表記法である。例え ば、図4-5(e)の42行目は、5列目の27番のゲート番 号で終了している。これは、図中、15行目から37行目 までにあらわれている27番のゲートが再びこの位置に 存在することを意味し、しかも、このゲートより下位 には、15行目~37行目の既出の構造とまったく同一の ゲート、一次事象が存在することを意味している。こ の表記方法により、複雑なフォールト・ツリーの表現 がより簡単となった。

4.7.2 解析条件及び結果

本プログラムによる解析の他に,FTA-J-BAM及 びFTA-J-CUTコード⁽³⁸⁾によっても解析を実施し比 較を行った。FTA-J-BAM,FTA-J-CUTコードは日 本原子力研究所により整備されたコードで,基本的に は BAM⁽³⁹⁾,CUT⁽⁴⁰⁾コードと同じである。BAM,CUT コードは、多くの確率論的安全評価研究において,広 く使用されているコードである。

-	Tree Number	Tree Name	Number Primar	of Ty Events	Number of OR Gates	Numbe AND G	r of ates	Number Replic	of ated Ev	vents	
-	1	TEST1		8	1		3		2		
	2	ĊSIS	נ	.8	3		5		1		
	3	CLCS	3	5	3		1		0		
	4	SHAS	. 4	8	. 3		5		0		
	5	ISCCS	8	3	15		7		22		
	6	CFT	3	4	23	1	8		27		
-			<u>. </u>								
	TES	Г 1									
							CLO	21			
	1	0	7				1	,,, ,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,	0	٦	
	1	0	6				1	0	0	1 2	
	1 1	0	8				ĩ	ŏ	ŏ	3	
	1	6	2				1	0	0	4	
	ī	6	$\tilde{4}$				1	0	0	5	
	1	8	3				Ţ	2	3	6	
	1	8	4				1	2	3	7	
	1	10	2				1	2	ີ ຊ	8 0	
	1	10	5				ì	4 2	3	10	
(] 4 -5 (a)	フォール	L	1)	FOT 1			ī	$\tilde{2}$	3	11	
ม า ม (((((((((((((((((((7 <u>4</u> – J	••••	,— I	COLL			1	$\overline{2}$	3	$\overline{12}$	
							1	2	3	13	
							1	2	3	14	
	CSIS	5					1	2	3 2	15 16	
1	9	0	0	1			1	$\overset{\scriptscriptstyle 2}{2}$	3	17	
1	⊿ 2	0	0	1			ī	2	3	18	
1	2 4	0	0	⊿ ઽ			1	2	3	19	
î	4	õ	õ	4	·		1	2	3	20	
ī	6	õ	ŏ	5			1	2	5	21	
1	6	5	Ō	6			1	2	5	22	
1	6	5	0	7			1	2	5	23	
1	6	5	8	8			1	2	5	24	
1	6	5	8	3			1	2	5	25	
1	0	0	0	9			L r	2	5	26	
1	0	0	0]	LO			1	2	D F	27	
1	0	0	0	11			L T	2	Ð	28	
1	10	0	0]	12			1	2	5 5	29	
1 .	10	3	0]	.3			1	∠ 2	อ ร	3U 21	
1	10	3	0]	L 4			î	2	ม ร	20 21	
1	0	0	0]	5			ī	2	5	১⊿ ৭৭	
1 7	0	0	0]	16			î	2	5	34	
L J	0	0	U]	17			ī	$\overline{\overline{2}}$	5	35	
т.	U	U		lð				-	-		
図4-5 (b)) 71-	ルト・ツ	/リー	CSIS		図4-	-5(c)	フォール	ト・ツ	リー	(

表4-1 解析対象としたフォールト・ツリー

図4-5(d) フォールト・ツリー SHAS

参考文献(37)においては、フォールト・ツリーの基本事象に対して故障データを与えていないため、本解 析においては適当な値を割り当てて解析を実施した。

項上事象発生確率は、(4.13)式、つまり、第2次近 似により計算した。また、最小カット・セットは、一 次事象についての6次以上の高次項は除外し、打ち切 り値は、項上事象発生確率値の10⁻⁶倍の値とした。

BAMコードは,項上事象発生点推定値を計算する。 CUTコードは,最小カット・セットと項上事象の点 推定値を求める。

TEST 1, CLCS のツリーについては,フォールト ・ツリー中の3個のゲートについても最小カット・ セットを求め,その他のフォールト・ツリーに対して は,7個のゲートについて最小カット・セットを求め た。

WAM コードによる事前の処理を BAM, CUT コードの実行の前に実施した。

解析の結果を表4-2に示す。表中,FFTA-TPは 本プログラムにより頂上事象発生確率のみを計算した 場合で,FFTA-MCSは最小カット・セットと頂上事 象発生確率を求めた場合を意味している。

頂上事象発生確率は、FTA-J-BAM により得られた 値を記載してある。他の解析コードの結果では、第1 番のフォールト・ツリーに対し、FFTA は 6.468×10^{-3} の値を、3番に対し、FFTA-MCS は 6.447×10^{-4} の値を、2番に対し、FTA-J-CUT は 2.063×10^{-2} の値を与えたが、その他の組み合せに対しては、すべ て表中の値と同じであった。

計算時間には WAM コードの処理時間は含まれてい ない。図4-6 に所要計算時間を示し、相互の比較を容 易とした。

4.8 頂上事象発生確率計算方法の精度

本章で示した高速フォールト・ツリー解析プログラ ムでは、4.5節の近似方法を頂上事象の計算に用いて いる。実際のシステムを対象としたフォールト・ツリ ーでは、大きな発生確率を示す基本事象が比較的少数 存在しており、それらが主として頂上事象の値を支配 している。このような場合は、前節の解析実施例で示 したように実用上十分な精度で頂上事象の値が得られ ている。前節で比較のため用いた FTA-J-BAM コー ドは真理表を用いた計算方法であり、頂上事象の値と しては正しい値を与える。6 ケースのフォールト・ツ リー計算例では、有効数字4 桁において、FFTA-TP 42

ISCCS (1)

ISCCS (2)

1	0	0	0	0	0	1	_	_	_				
1	0	0	0	0	0	2	1	4	2	7	10	13	47
1	0	0	0	0	0	3	Ţ	4	2	7	10	13	48
1	0	0	0	0	0	4	Ţ	4	2	7	10	13	49
1	0	0	0	0	0	5	Ļ	4	2	7	10	13	50
1	0	0	0	0	0	6	1	4	2	7	10	13	51
1	0	0	0	0	0	7	1	4	2	7	6	9	37
1	0	0	0	0	0	28	1	4	. 2	7	6	9	38
1	0	0	0	0	0	29	1	4	2	7	6	9	39
1	4	17	0	0	0	57	1	4	2	7	6	9	. 40
1	4	17	0	0	0	58	ב ר	4	2	7	6	9	. 41
1	4	17	0	0	0	59	ע ר	. 4	2	. 7	6	15	. 0Z
1	4	17	0	0	0	60	1	· · · ·	2	7	. O	10	50
Ţ	4	17	0	0	0	61	1	4	2	7	6	15	55
1	4	17	27	0	0	62	1	4	2	7	6	10	50
1	4	17	27	0	0	63	1	2 2	11	6	. 0	10	20
T T	4	17	27	14	21	71	ĩ	. 8	11	ő	Õ	Ő	a a
1	4	17	21	14	21	70	ĩ	8	11	Õ,	ő	Ő	10
1 1	4	17	21	14	21	13	î	. 8	11	õ	õ	0	10
L l	4	17	21	14	21	75	î	8	11	ŏ	Õ.	õ	12
т 1	4 /	17	21	14	21	76	ī	8	11	ŏ	ŏ	ŏ	13
1	4	17	21	14	23	77	ī	8	11	ŏ	õ	ŏ	14
1	- 1	17	21	14	20	79	1	8	11	Õ	õ	Õ	15
1	4	17	27	14	23	79	1	8	11	Ō	Õ	Ō	16
1		17	27	14	23	80	1	8	11 .	0	0	0	17
ì		17	27	12	19	64	1	8	3	0	0	0	18
ì	4	17	27	12	19	65	1	8	3	0	0	0	19
î	4	17	27	12	19	66	1	8	3	0	0	0	20
î	4	17	27	12	19	67	1	8	3	0	0	0	21
ī	4	17	27	12	19	68	1	8	3	0	0	0	22
ī	$\overline{4}$	17	27	12	25	69	1	8	3	0	0	0	23
1	4	17	27	12	25	70	1	8	3	0	0	0	24
1	4	17	27	12	25	81	1	8	3	0	0	0	25
1	4	17	27	12	25	82	1	8	3	0	0	0	26
1	4	17	27	12	25	83	T	8	3	0	0	0	27
1	4	2	5	0	0	30							
1	4	2	5	0	.0	31							
1	4	2	5	0	0	32							
1	4	2	5	0	0	33							
1	4	2	5	0	0	34		t,					
1	4	2	5	27	-	<u> </u>							
1	4	2	7	0	0	35							
1	4	2	7	0	0	36							
1	4	2	7	10	29	42							
1	4	. 2	7	10	29	43		÷ .					
Ť	4	2		10	29	44						• •	
Ţ	4	2	7	10	29	45							
T	4	2	11	10	29	46							

図4-5(e) フォールト・ツリー ISCCS

CFT

$ \begin{array}{cccccccccccccccccccccccccccccccccccc$	2 3 0
---	---

43

Fault	Point Probability	Number of	CPU Time (sec)					
Tree Number	of Top Event	Minimal Cut Sets Determined	FFTA-TP	FFTA-MCS	FTA-J-BAM	FTA-J-CUT		
1	6.469×10^{-3}	8	0.005	0.007	1.56	1.75		
2	2.062×10^{-2}	13	0.006	0.011	2.77	5.95		
3	6.449×10^{-4}	155	0.009	1.06	4.63	615.		
4	$.2.055 \times 10^{-4}$	300	0.009	3.90	6.40	4459.		
5	7.545×10^{-3}	73	0,134	1.06	10.71	3108.		
6	1.211×10^{-4}	20	0.71	0.81	6.47	240.		

表4-2 解析結果及び要所計算時間



図4-6 所要計算時間

と BAM による計算結果が一致していた。

基本事象の値がすべて同じ値となった極端な場合 は、各基本事象間の二次、三次の積の組み合せが、各 々すべて同等の重みで頂上事象の値に寄与してくる。 このような場合、本プログラムの近似方法で、頂上事 象の値としてどの程度の精度が得られるかを調べ、一 般に、実際のシステムに対して使用する際の誤差の上 限の目安を求めることとする。

検討対象としては,前節で用いた6種のフォールト ・ツリーを本節でも用い,基本事象の発生確率として は、すべて3×10⁻³を与えた。

表4-3に、本プログラムによる計算結果と、FAT-J-BAMコードによる計算結果を示す。なお、FFTA の計算は2次までの近似方法とし、オプションとして 与えてある3次までの近似方法は適用しなかった。

表4-3 の結果よりわかるように、1~4 のフォール ト・ツリーのように反復事象を含まないか、含んでい る場合でも1,2 個で単純な構造のフォールト・ツリ ーに対しては有効数字5桁において、まったく同一の 結果が得られた。

5,6番の反復事象を多数含んだ複雑なフォールト ・ツリーに対しても、FFTAによる計算結果の誤差は 0.1%以下であり、本章で示したFFTAの近似方法 は、2次近似まででも、実用上十分な精度を持ってい ることが確認できた。

4.9 考 察

図4-6 によると、本解析プログラムの計算所要時間 は、BAM あるいは CUT コードの計算時間と比較し、 非常に少ないことがわかる。

第1番と2番のフォールト・ツリーでは、FFTA-TPとFFTA-MCSの計算所要時間は近い値となって

Fault	Point Probabil:	ty of Top Event		
Number	FFTA	WAM-BAM		
l	1.1973 x 10 ⁻²	1.19727×10^{-2}		
2	2.6713 x 10^{-2}	2.67133×10^{-2}		
3	1.6823×10^{-2}	1.68232×10^{-2}		
4	2.0587 x 10^{-2}	2.05875×10^{-2}		
5	5.5439 x 10^{-2}	5.54432×10^{-2}		
6	9.0539 x 10^{-6}	9.0515 $\times 10^{-6}$		

表4-3 頂上事象発生確率計算値の比較

いる。これは、これら2つのフォールト・ツリーは小 サイズのフォールト・ツリーであり最小カット・セッ トの数もわずか8及び13であるため、最小カット・ セットが少ない計算時間で容易に見つけられるためで ある。

第3番と4番のフォールト・ツリーでは,FFTA-TPとFFTA-MVSの計算所要時間の間に大きな差が ある。これは,これらのフォールト・ツリーが中サイ ズのフォールト・ツリーであり,最小カット・セット の数も155及び300と多いため,最小カット・セットを 見つけ出すのに計算時間がかかるためである。一方, フォールト・ツリーの構造は,反復事象が一つもない ことからわかるように,単純である。この場合,頂上 事象発生確率を計算する本プログラムの手順は,特に 計算時間の短縮に有効となっている。

第5番と6番のフォールト・ツリーでは、FFTA-TPによる計算所要時間が増大し、FFTA-MCSによ る所要時間に近づいている。これらのフォールト・ツ リーの構造は複雑であり、反復事象が多く存在する。 それ故、FFTA-TPの場合でも、反復事象を含んだ カット・セットを解析途中において多く求める必要が あり、結局、FFTA-MCSで実施する手順と、ほとん ど同じことを実施することとなる。このためにFFT A-TPの計算所要時間がFFTA-MCSに近くなってし まった。

特に,第6番のフォールト・ツリーでは,FFTA-TPの計算所要時間が増大し,ほとんどFFTA-MCS に等しくなっている。しかし,原理的に,FFTA-TP の計算が、FFTA-MCSの計算時間より多くなること はない。また、このFFTA-TPの計算所要時間は、

- それでも, BAMの所要時間の約1/10となっている。 フォールト・ツリー解析の高速処理が可能となった 理由としては以下のことが挙げられる。
- 1. 一次事象,ゲートに整数を割り当て,計算機内での取り扱いはこの整数値によった。
- フォールト・ツリー構造を、上記整数を用い、数 字の並びにより表現した。この表現方法は、計算機 内での処理と良く適合している。
- 3. 解析実行時,計算機のコア・メモリを有効に使用 し,外部記憶装置を使用していない。
- 4. 数値計算を可能な限り初期の時点で実行してしま う。
- 5. 各処理段階において不要な情報は切り捨ててい く。たとえば、一次事象の高次の積からなるカット ・セット、発生確率の低いカット・セット等は、途 中のゲートにおいて、可能な限り除いていく。

また,項上事象の値の計算において導入した近似方 法及び各ゲートにおける処理方法で,前節に示したよ うに,実用上十分な精度で項上事象の値が得られるこ とが確認できた。

4.10 結 論

本章で説明した解析プログラムにより、フォールト ・ツリー解析が、BAM、CUTコードに比較し、10~ 1000倍の高速で実施でき、項上事象の値も、実用上十 分な精度で得られることが示された。 この高速フォールト・ツリー解析プログラムの開発 により,フォールト・ツリー解析が,高速・大型計算 機システムを用いずとも手軽にできるようになり,確 率論的安全評価解析が今まで以上に容易に実施できる ようになった。

特に,第三章で示した信頼性解析プログラムにとっ ては,この高速フォールト・ツリー解析プログラムの 存在は必須の条件といえる。つまり,多数回のフォー ルト・ツリー解析の実施を行うため,既存の解析プロ グラムでは計算所要時間が非現実的な程長くなってし まった。この高速フォールト・ツリー解析プログラム の導入(図3-7の構成図の中のTOPに組み込まれて いる。)によりの信頼性解析プログラムの計算時間は 現実的なものとなった。

この高速フォールト・ツリー解析プログラムの活用 により,更に新しい機能の信頼性解析方法の開発,実 現の途が開けたと言える。

5. GO-FLOW 手法

5.1 緒 言

第二章の各種事故状態下におけるシステムの信頼性 解析,及び第三章の信頼性解析プログラムの中心は, いずれも、フォールト・ツリー解析であった。フォー ルト・ツリー解析は確立された信頼性解析手法とし て,確率論的安全評価において幅広く用いられてきて いる。それ故,第四章においては、高速フォールト・ ツリー解析プログラムを開発し、フォールト・ツリー 解析の応用範囲の拡大の途を拓いた。

しかし、フォールト・ツリー解析には、解析対象, 解析すべき内容等によっては、必ずしも使い易くない 点もある。これらの点を補う信頼性解析手法として GO 手法⁽⁴¹⁾がある。GO 手法は、フォールト・ツリー 解析に置き換え得ると共に、フォールト・ツリー解析 では不可能であった種類の解析も実施できる。

著者はこの GO 手法に着目しその解析⁽⁴²⁾を実施し てきたが, GO 手法においても,なお,不十分な点が あることがわかった。そこで,GO 手法を発展させた, GO-FLOW 手法⁽⁴³⁾の開発を行った。本章では,この GO-FLOW 手法について述べることとする。

以下,GO-FLOW 手法開発の経緯,GO 手法の説明 GO-FLOW 手法概説,GO-FLOW 手法による具体的計 算方法,解析例の順に述べていくこととする。更に比 較のため,附録に,GO 手法のオペレータの定義,GO 手法による解析実施例を収録した。

5.2 GO-FLOW 手法開発の経緯

フォールト・ツリー解析においては,項上事象とし て、システムの特定の一つの事象しか選定できないこ と、フォールト・ツリー作成には,解析者の熟練を要 し、作成されたフォールト・ツリーに論理的な欠陥が ないことを確証することが難しい等の問題点がある。

これらの問題点を補う解析方法として GO 手法があ る。GO 手法は1960年代中期に米国の KAMAN SCI-ENCES 社⁽⁴⁴⁾が開発し,軍事産業,航空機産業の分 野で主に電気回路の信頼性解析に用いられ,最近原子 力の分野への適用⁽⁴⁵⁾がなされるようになってきた。

GO 手法では、計算コード内部で特別に定義された 16種の標準オペレータを用いて解析対象とするシステ ムのモデルを構築する。このモデルとして作成される GO チャートは、解析対象とするシステムの構成と視 覚的に対応しており、解析モデルの作成がより機械的 に遂行でき、作成したモデルの妥当性を検討すること が容易である。また、GO 手法ではシステムの取り得 るいくつかの状態をひとつのモデルで同時に解析でき るという利点がある。

この GO 手法を, 配管系である原子力船"むつ"の 非常用崩壊熱除去系の信頼性解析に適用(42)した結果、 なお問題点の残ることが判明した。つまり、GO 手法 においては、On-to-Off かあるいは Off-to-On 信号 の流れを追って、解析対象のシステムの状態が変化す る時点がどこにあるかを調べている。ところが、非常 用崩壞熱除去系は、最初待機状態に置かれ、作動要求 時に動作を開始し、動作の時間経過と共に故障を起 し、機能停止に至る。システムの状態は、Off→On→ Offと推移するわけであり、この推移は GO 手法に よって直接的には取り扱い不可能である。定期点検. 保守を考慮に入れた、システムのアンアベイラビリ ティを求める事も同様の理由から GO 手法では実施で きない。また、時間経過に伴う系の故障確率の推移を 求めることも、同種の解析手続きを多数繰り返す必要 があり手数がかかる。

そこで、GO 手法を基本としその特長を生かしたま まGO 手法に於ける限界を克服するため、GO-FLOW 手法を開発した。この手法は、チャートによるシステ ム表現方法、信号の流れを追うという解析方法におい て GO 手法と類似しているが、信号の意味、タイム・ ポイントの取り方、定義されているオペレータの機能 は GO 手法とは本質的に異なる体系である。

この手法は、特に配管系の様な流れを扱う系の解析 に適している点、及び、信号の意味が、流れそのもの をモデル化したイメージを持っている点から、GO-FLOW 手法と呼ぶこととする。

5.3 GO 手法の特長及び限界

GO 手法とは系の信頼性を解析する一方法であり, GO 手法により系の動作成功及び動作失敗の確率値を ひとつのモデルで同時に解析することができる。

GO 手法においては、まず、系の構成、機能をモデ ル化した GO チャートを作成する。GO チャートはコ ード(プログラム)内部で定義された16種類の標準オ ペレータ及びそれらを結ぶ信号線より成り立ってい る。標準オペレータの中には、フォールト・ツリーで 用いられる AND ゲート、OR ゲートをあらわすオペ レータがある。さらに、これらの論理機能のオペレー タの他に、時間遅れ、スイッチ機能、基本事象等もオ ペレータとしてモデル化されている。信号線は情報の 流れが伝わって行く経路を示している。

次に,系の各構成機器の故障率データを用い,GO オペレータの動作モード(動作成功,動作失敗など) 毎に各々の発生確率を定め,入力データとする。これ らはフォールト・ツリー解析における基本事象の発生 確率に対応している。

更に、系の動作モードに対応して、離散的な時刻を 示すタイム・ポイントを定義する。このタイム・ポイ ントは実際の時刻を表わしているわけではないが、実 時刻との対応はついている。従って、タイム・ポイン トの順序は実際の時刻順序通りとなっている。タイム ・ポイントは、0,1,2,3,…と番号付けられている。タ イム・ポイント0は実際の系の動作に先立つ仮想的時 刻をあらわし実時刻との対応はない。また、タイム・ ポイントの最大値は"Never"あるいは"無限大時刻" をあらわし、要求された動作が実現されない系の状態 をあらわすのに用いる。これも実時刻との対応はな い。各タイム・ポイントにおいて信号が発生したり、 オペレータの各種動作が実施される。これらの情報は GO チャート作成の際に同時に与えておく。

GO コードは大別すると、GO コード群とFF コード群に分かれており、GO コード群で、系の特定の動作状態の発生確率を求める。ここに用いられている計算のロジックは、フォールト・ツリー解析プログラムWAM-CUT⁽⁴⁰⁾で用いられているロジックと同じもの

である。FFコード群においては、指定した事象(系の動作成功、動作失敗等)を構成するフォールト・ セットを見つけ出す(Fault Set Finder)ことと、特 定の基本事象の発生確率を変えて、感度解析を実施す ることができる。

以上概説した GO 手法は以下のような長所を持って いる。

体系をモデル化した GO チャートは、システムの P&I ダイヤグラム、シーケンスダイヤグラム等と視 覚的に対応させることが可能であり、解析対象のモデ ル化がより機械的に実行できる。それ故、GO チャー ト作成の際解析者の恣意が入りにくく、作成に要する 時間が短くて済む。更に GO チャートの理解、再検討 が容易で、GO チャートの正当性を確証しやすい。

GO 手法では各構成要素の成功/失敗状態の任意の 組み合せからなる体系のすべての可能な動作,非動作 状態をあらわすことができる。それにより、フォール ト・ツリー解析とは異なり、系のすべての状態の発生 確率を一つの GO チャートで同時に求めることができ る。このことは、系の Failure 状態だけでなく、Success 状態あるいは Premature 状態も調べられるこ とを意味している。

解析対象の系の構造が,設計変更等により変化した 場合は、対応するオペレータ、信号線を GO チャート において追加、削除するだけで良い。そのため、設計 変更に対する対応は大変容易であり、常に最新の状況 に対応した解析結果が得られる。更に、フォールト・ セットを見つけ出せるため、不確実さ解析をそのまま 続けて実行できる。

以上の特長を持つ GO 手法を用いて原子力船"む つ"の非常用崩壊熱除去系の信頼性解析を実施した結 果,多くの長所にもかかわらず,まだ実際の解析におい ては、GO 手法には問題点の残ることが判明した。

まず, GO 手法における信号は, "On-to-Off" あ るいは, "Off-to-On"信号を意味している。それ故, GO 手法においては, 系の状態の, On から Off ある いは, Off から On への変化が, どの時刻にどれだけ の確率で発生するかを調べている。例えば, "Off-to-On"信号を追うことは, Demand により系が起動する 確率を求めることに対応している。タイム・ポイント "0"から "∞" までの信号発生確率の和は0.1であり, タイム・ポイント "∞"における信号発生の確率は, Demand による起動が失敗し, 系が On 状態にならな い確率を意味している。GO 手法では, 系の状態が単 に1回変化する場合を取り扱っている。そのため,系の状態がOffからOnになり,更に他の指令でOff になるような,Phased Mission Problemに見られる 動作モードの切替を供う系の解析は、このままでは実 行不可能である。

また,GO 手法における,基本事象データはすべて, 発生確率値で与えてあり,発生率ではない。それ故, 例えば,非常用崩壊熱除去系が起動開始後に時間経過 と共に故障により停止する確率を求めることは容易で はない。この計算のためには,例えば,10時間後,20 時間後,50時間後,…における機器の故障確率をそれ ぞれ求め,それらを,オペレータに対する入力データ として与え,各々の場合について解析を繰り返す必要 がある。

5.4 GO-FLOW 手法の概略

GO-FLOW 手法は、GO 手法に於ける限界を克服す るために開発した、システム信頼性解析の一手法であ る。GO-FLOW 手法により系の取り得るすべての動作 状態あるいは非動作状態の確率値を一つのモデル (GO -FLOW チャート)で、一度の計算により求めること ができる。

GO-FLOE 手法においては,系の構成,機能をモデ ル化した GO-FLOW チャートを作成する。GO-FLOW チャートは標準オペレータ及びそれらを結ぶ信号線よ り成り立っている。

オペレータの動作モードに対し各々の発生確率をデ ータとして与え、オペレータの定義に基づいて信号を 処理していくことにより、最終的に系の動作/不動作 確率を求めることができる。

5.4.1 信号の意味

GO-FLOW 手法に於ける信号の意味は GO 手法と は異なり,配管中の流体の流れ,電流,情報,指令等 を意味しており,状態の変化 (On-to-Off 信号あるい は Off-to-On 信号)を意味するものではない。信号 が物理的な流れをあらわしている場合には,"信号の 存在"とは"物理的な流れの存在"ということになる が,GO-FLOW においては,"物理的な流れの存在" を次のように拡張して考える。つまり,"ある場所に おける流体の流れの存在"とは,下流の配管の流路抵 抗が零になった場合にその場所において流体が流れる ことを意味すると考える。同様に,"電流の存在"は, 現に電流が流れている場合だけでなく,下流の電気抵 抗が零になった場合に電流が流れることをも意味す る。

"信号の存在"とは、GO-FLOW においては、実際 に流体なり電流なりが流れていることだけでなく、流 れる可能性を持っていることをも意味している。物理 的な流れが実際に流れるためには、流路抵抗が駆動力 より小にならなくてはならない。例えば、直列配管 の途中一箇所の弁が閉じていると、流路全域にわたり 流体は流れないが、GO-FLOW 手法においては閉じ られた弁の上流側においては、"信号は存在する(弁 が開けば流体を流す能力を持っている)"と考え、下 流においては、"信号は存在しない(更に下流にある 弁を開いても流体は流れない)"と考える。

5.4.2 タイム・ポイント

系の動作の進行に対応して,離散的な時刻を示すタ イム・ポイントが定義される。タイム・ポイントは実 際の時刻を表わしているわけではなく,前後関係が, 実際の時間経過と同一となっていればよい。

タイム・ポイントは1から始まる整数値で番号づけ られている。タイム・ポイント1は、通常、系の動作 の開始に先立つ時刻を表わす。タイム・ポイントの総 数は、解析対象の動作モードをあらわすために必要な 時間の区切りの数によって定まり、解析者が指定する 量である。GO-FLOWにおいては、GO 手法とは異な り、"∞(never)"に対応するタイム・ポイントを与 える必要はない。

5.4.3 オペレータ機能概略

以上の信号の意味,タイム・ポイントの取り方をも とに,各機能の動作,論理機能等をモデル化したオペ レータが GO-FLOW においては定義されている。

オペレータは基本的には,GO手法と同様に主入力 信号 S, 副入力信号 P, 出力信号 R の三種の入出力 信号を持っている。信号発生器をあらわすオペレータ (タイプ25)は出力信号のみ,OR ゲートをあらわすオ ペレータ (タイプ22)は主入力信号と出力信号のみを 持っているように,必ずしもすべてのオペレータが三 種の入出力信号を持っているわけではない。

オペレータの機能は次の三つの基本原則により支配 されている。

(1) タイム・ポイントtにおける主入力信号S(t)
 は出力信号R(t)にのみ影響する。

(2) タイム・ポイントt以前に入力した全ての副
 入力信号 P(t') (t'≤t) は出力信号 R(t) に影響を
 及ぼす。

(3) タイム・ポイントt以後に入力される副入力

信号 P(t")(t">t)は出力信号 R(t) には何らの影響も及ぼさない。

5.4.4 信号の強度

信号には、"強度"という量が伴っている。主入力 信号は主として物理的な流れを表わしており、"強度" は信号の存在する確率に対応している。それ故、主入 力信号の強度は必ず1.0以下でなくてはならない。

例えば,信号#6がタイム・ポイント5において, 0.8の強度を持つことは次のように解釈される。冷却 水の流れ(信号#6)が配管中を時刻ts(タイム・ポイ ント5)において流れているか,流れる可能性を持っ ている確率が0.8(強度0.8)であり,0.2の確率(1.0 -0.8=0.2)で流れておらず流れる可能性も持ってい ない。

一方,時間経過に伴う機器の故障をモデル化したオペレータ(タイプ35,37,38)の副入力信号は,時間 経過量を表わすために用いているため,信号の強度は 1.0以下である必要はない。逆に,この場合は,最小 単位量(単位時間間隔)の整数倍の値を取ることが多い。

一つの信号線が分岐して,同時に複数のオペレータ の入力信号となる時は,それぞれは互に独立な信号と はならないことに注意する必要がある。つまり,分岐 したそれぞれの系統の信号線が,ANDオペレータや, ORオペレータにより結合される場合は,お互いの従 属性を考慮に入れなければならない。詳しい取扱い方 法の説明は5.6.節において与える。

GO 手法においては、任意の信号線における信号の 発生確率を全てのタイム・ポイントにわたり加え合せ た場合1.0になる必要があったが、GO-FLOW 手法に おいては、信号の意味から明らかなように、強度の和 が1.0になる必要はない。

5.4.5 解析手順

解析の手順は,基本的には GO 手法と類似している が,細部において異なっている。

信号の発生源(タイプ25のオペレータ)から出発 し、順次信号の流れの方向に沿って計算を実施してい く。各オペレータの機能に従い、主、副入力信号か ら、出力信号を求め、これを次に位置するオペレータ の入力信号とする。この手順を繰り返すことにより、 最後に、最終出力信号(系の動作状態を判断する信号) のすべての時刻(タイム・ポイント)における強度を 求めることができる。

より詳細な、具体的計算の実施例は、第6節におけ

るサンプル問題において示す。

5.5 標準オペレータ

本節では、GO-FLOW 手法において定義されている標準オペレータの機能を、各タイプ毎に説明する。

GO 手法においては、16種類の標準オペレータが定 義されており、それらに、1~17の番号(タイプ4は 欠番)が付けられている。(附録1.参照)

GO-FLOW 手法においても、各オペレータに番号付け を行っているが、GO 手法におけるオペレータとの混 同を避けるため、20番より大きな番号を与えてある。 図5-1 に GO-FLOW チャートにおける記号表現の一覧 を、また、表5-1 には標準オペレータの機能の定義式 を示す。

以下の各節において,各オペレータの一般的説明, 入出力信号強度のグラフを用いた機能の説明,モデル 化の対象となる具体的機器,その他のコメント等を与 える。また以下の各節において共通に使用されている 記号には次のものがある。

R(t): タイム・ポイント t における出力信号強度。

- S(t): タイム・ポイント t における主入力信号強 度。
- P(t): タイム・ポイント t における副入力信号強 度。
- P_g :機器が正常に動作をする確率。
- P_f :機器が動作失敗をする確率。
- P, :機器が早まった動作をする確率。
- P。 : 弁が開指令により開動作を正常に行う確率。
- P。: 弁が閉指令により閉動作を正常に行う確率。
- O(t):タイム・ポイントtにおいて弁が開状態に ある確率。

5.5.1 オペレータ・タイプ21

このオペレータは,正常状態か故障状態を取る機器 をモデル化している。GO 手法におけるタイプ1のオ ペレータに対応している。図5-2 にこのオペレータの 機能をグラフにより表現した一例を示す。図中,横軸 はタイム・ポイント,縦軸は入出力信号の強度であ り、実線は入力信号,破線は出力信号をあらわす。

このオペレータは、系の動作開始以前に一定の確率 で故障を起してしまっている機器を表現している。つ まり、待機中に一定確率で故障してしまっている機器 とか、系の動作開始に先立ち、一定確率で動作してし まう機器をあらわしている。例えば、 $P_g \approx 1.0$ の場合 は、通常開のバルブが、 $(1.0-P_g)$ の確率で詰まって しまっている状態を、 $P_g \approx 0.0$ の場合は、通常閉のバルブが P_g の確率で開いてしまっている状態をあらわす。後者の例では P_g が故障確率の値に対応している。 オペレータに与えるデータは P_g の値である。

5.5.2 オペレータ・タイプ22

このオペレータは, OR ゲートをモデル化している。 GO 手法におけるタイプ2のオペレータに対応してい るが機能は異なっている。図5-1の記号表現からもわ かるよう,主入力信号が2つ以上存在し,副入力信号 は存在しない。図5-3 にこのオペレータの機能をグラ フにより表現した一例を示す。図中,実線及び一点鎖 線は入力信号強度を示し,破線は出力信号強度を示す。 5.5.3 オペレータ・タイプ23

このオペレータは補集合を取る機能を持っている。 つまり、入力信号が存在する場合は出力信号を発生せ ず、入力信号が存在しない場合に出力信号を発生す る。信号の強度で考えると、入力信号強度が S(t) の



図5-1 標準オペレータの記号表現







図5-3 タイプ22オペレータの機能

Operator Main Input Signal Sub Input Signal Output Signal Type Intensity Intensity Intensity 21 S(t) $R(t)=S(t) \cdot P_{\varphi}$ _ $S_{1}(t), S_{2}(t), \cdots S_{n}(t)$ 22 Probability that at least one input signal exists. -23 S(t) _ R(t)=1.0-S(t) $S(t^{\dagger}), S(t)$ 24 R(t)=S(t)-S(t')----25 -Probability of a Demand, or Time Duration $R(t) = Min\{ S(t), S(t) \cdot (P_p + \sum_{k \leq t} P(t_k) \cdot P_g) \}$ 26 S(t) P(t) $R(t) = Max\{ 0.0, S(t) \cdot (1.0 - P_p - t_k \le t^p(t_k) \cdot P_g) \}$ S(t) 27 P(t) 30 $S_1(t), S_2(t), \dots S_n(t)$ Probability that all the input signals exist. $S(t_1), S(t_2), \cdots S(t_n) \mid P_1(t_1), \cdots P_1(t_n)$ 35 R(t) = S(t) $\cdot \exp(-\lambda \sum_{i} \sum_{t_{k} \leq t} P_{i}(t_{k}) \operatorname{Min}\{1.0, \operatorname{Min}[S(t_{k}), S(t_{k-1})]/S(t)\}$ $P_2(t_1), \cdots P_2(t_n)$ $- \lambda \sum_{1} t_{k=1} \sum_{k=1}^{r} t_{2} P_{i}(t_{k}) \frac{Min\{S(t_{k}), S(t)\} - Min\{S(t_{k-1}), S(t)\}}{S(t)}$ $P_1(t_1), \cdots P_1(t_n)$ $R(t) = S(t) \cdot \exp\{-\lambda \sum_{i \in L} \sum_{k \in L} P_i(t_k)\}$ 37 S(t) $\frac{P_2(t_1), \cdots}{P_1(t_1), \cdots P_1(t_n)}$ $R(t)=S(t)\cdot(1.0 - exp\{-\lambda \sum_{i \ t_k \leq t} P_i(t_k)\})$ 38 S(t) $P_2(t_1), \cdots$ $R(t)=S(t)\cdot O(t), O(t)=O(t')+\{1.0-O(t')\}\cdot P_1(t)\cdot P_2(t)$ 39 S(t) $P_1(t)$ $P_2(t)$ $R(t)=S(t)\cdot O(t), O(t)=O(t')\cdot \{1.0-P_2(t)\cdot P_2\}$

表5-1 標準オペレータの機能

 P_{o} :Probability for successful operation. O(t):Probability for valve in open state.

 P_p :Probability for premature operation. P_o :Probability for valve successfully open.

 P_c :Probability for valve successfully close. t':Time point immediately before the timepoint t.

時,出力信号強度 R(t) は 1.0-S(t) となる。主入 力信号と出力信号がそれぞれ一個存在し,副入力信号 は存在しない。図5-4 にこのオペレータの機能をグラ フにより表現した一例を示す。



5.5.4 オペレータ・タイプ24

このオペレータは差分機能を持っている。タイム・ ポイントtにおける出力信号は、タイム・ポイント t-1における入力信号強度からのタイム・ポイント t における入力信号強度の増減量となる。それ故。出力 信号強度は負の値を取ることもあり得る。また、タイ ム・ポイント1における出力信号強度は0.0と定義す る。図5-5にこのオペレータの機能をグラフにより表 現した一例を示す。



5.5.5 オペレータ・タイプ25

このオペレータは信号発生器をあらわす。GO 手法 におけるタイプ5に対応する。

通常一つのタイム・ポイントにおいて信号を発生す る場合を取り扱うが,複数のタイム・ポイントにおい て次々と信号を発生する場合も取り扱える。

解析対象とする系の外部からの信号,指令に用いる 場合が多い。また,各機器の動作の制御,時間経過量 を表現する場合にも用いられる。

GO-FLOW チャート中に, 2個以上のタイプ25オペレータが存在する場合は, 各々, 独立な信号を発生するとして取り扱う。

5.5.6 オペレータ・タイプ26

このオペレータは、通常閉状態のバルブをモデル化 している。GO手法におけるタイプ6に対応している。 このオペレータには、主入力信号Sと副入力信号Pが あり、副入力信号の入力によりバルブは開状態へと変 化させられる。このオペレータの定義式では、副入力 信号が、 $t_1 \sim t_n$ の複数のタイム・ポイントにおいて 入力する一般的な場合をあらわしている。表におい て、 P_g は副入力信号が入力した時、機器が正常に動 作する確率で、 P_p は副入力信号の有無にかかわらず 早まってバルブが開いてしまう確率である。

図5-6 に、このオペレータの機能をグラフにより表現した一例を示す。この図では、副入力信号はタイム ・ポイント t_2 において入力し、主入力信号はタイム ・ポイント t_1 、 t_3 において入力する場合を表している。



オペレータに与えるデータは P_p, P_gの値である。 このタイプ26のオペレータは,通常開状態のスイッ チが副入力信号により閉じる場合も表現できる。 5.5.7 オペレータ・タイプ27

このオペレータは、通常開状態のバルブをモデル化 している。GO 手法におけるタイプ7 に対応している が信号の意味が異なっているため、機能は大幅に異な る。このオペレータには、主入力信号Sと副入力信号 Pがあり、副入力信号の入力によりバルブは閉状態へ と変化させられる。表5-1 における、このオペレータ の機能の定義式では副入力信号が $t_1 \sim t_n$ の複数のタ イム・ポイントにおいて入力する一般的な場合をあら わしている。 P_g , P_p はオペレータ26の場合と同様で ある。

図5-7 に、このオペレータの機能をグラフにより表現した一例を示す。この図では、副入力信号はタイム・ポイント t_2 において入力し、主入力信号はタイム・ポイント t_1 、t₃において入力する場合を表している。

オペレータに与えるデータはPg, Ppの値である。 このタイプ27のオペレータは,通常閉状態のスイッ チが副入力信号により開く場合も表現できる。





5.5.8 オペレータ・タイプ30

このオペレータは、AND ゲートをモデル化してい る。GO 手法におけるタイプ10のオペレータに対応し ているが機能は異なっている。図5-1 のオペレータの 記号表現からもわかる様に主入力信号が2つ以上存在 し、副入力信号は存在しない。図5-8 にこのオペレー タの機能をグラフにより表現した一例を示す。図中, 実線及び一点鎖線は入力信号強度を示し,破線は出力 信号強度を示す。



図5-8 タイプ30オペレータの機能

5.5.9 オペレータ・タイプ35

このオペレータは、機器が動作中に故障を発生する 現象をモデル化している。つまり、Operating Failureを取り扱う時用いる。主入力信号Sが存在する場 合を機器が動作している場合と考え、その場合のみ、 故障が発生するようになっている。副入力信号によ り、事前に定義されたタイム・ポイント間の時間経過 量を与える。つまり、P(t) はタイム・ポイントt-1 からtまでの間の実際の時間間隔をあらわす。この時 の時間の単位は、機器の故障率 (Operating Failure Rate)を与える時間単位と一致している必要がある。

タイム・ポイントtにおいて機器が故障状態にあ る確率はt以前における機器の運転経歴に依存して いる。それ故、タイム・ポイントtにおいて機器が 故障状態にある確率は、t以前のすべての主入力信号 Sの関数となる。タイム・ポイントtにおける出力 信号 R(t) は、入力信号 S(t) に機器の正常動作確率 をかけたものになるため、結局 R(t) は、t以前のす べての入力信号 S(t) の値に関係する事になる。これ は、5.4.3 で述べたオペレータ機能の三基本原則のう ちの(1)の規則の例外となっている。

図5-9 にこのオペレータの機能をグラフにより表現 した一例を示す。この例では、機器の動作要求の確率 が時刻 t_2 , t_3 , において、それぞれ0.4, 0.8となって いる(主入力信号 S(t)の強度)。動作中の故障率が 10^{-3} /h であるとし、タイム・ポイント間の時間間隔 がすべて10時間であるとすると、出力信号 R(t) は次 のようになる。



出力信号 $R(t_2)$ を求める際,タイム・ポイント t_2 に おいて機器が作動を要求されている確率は0.4である が, t_2 において突然0.4だけの要求が発生するのでは なく, t_1 から t_2 の間で作動している機器の割合が一 様に増加し, t_2 の時刻においてちょうど0.4になると 考えて,その間の故障発生確率を求めるようになって いる。

$$\frac{1}{t_{2}-t_{1}}\int_{t_{1}}^{t_{2}}e^{-\lambda(t_{2}-t_{1})}dt = \frac{1}{t_{2}-t_{1}}\int_{0}^{t_{2}-t_{1}}e^{-\lambda t} dt$$

$$= \frac{1}{\lambda(t_{2}-t_{1})}(1.0-e^{-\lambda(t_{2}-t_{1})}) = \frac{1}{\lambda(t_{2}-t_{1})}\left\{1.0-1.0+\lambda(t_{2}-t_{1})-\frac{1}{2}\lambda^{2}(t_{2}-t_{1})^{2}+\cdots\right\}$$

$$= 1.0-\frac{1}{2}\lambda(t_{2}-t_{1}) \doteq e^{-\frac{1}{2}\lambda(t_{2}-t_{1})}$$
(5-3)

出力信号 $R(t_3)$ を求める計算式の指数部分の中の第 1項は, t_2 において既に作動が要求されていた機器 が, $t_2 \sim t_3$ の間に故障する確率をあらわしている。 第二項は, $t_1 \sim t_2$ の間において新たに作動を開始し た機器の故障確率を,第三項は, $t_2 \sim t_3$ の間に作動 動を開始した機器の故障確率を表している。

5.5.10 オペレータ・タイプ37

このオペレータは,通常開状態のバルブが時間経過 と共に故障を起し,閉状態となることをモデル化して いる。GO手法において対応するオペレータは存在し ない。

このオペレータは、主入力信号と副入力信号があ り、副入力信号の強度により一般に直前のタイム・ポ イントからの時間経過量をあらわしている。副入力信 号線は複数個あってもよい。

表5-1 におけるオペレータの機能の定義式中 λは, 単位副入力信号強度(単位時間)当たりの故障率を表 している。

系の動作開始以前に副入力信号を与えると、待機中 の故障をモデル化できる。また、保修により故障が回 復し正常状態へ機器がもどる場合は、副入力信号に負 の強度を与えることによりモデル化できる。詳細は、 5.7.4 の解析例を参照のこと。

図5-10 にこのオペレータの機能をグラフにより表現した一例を示す。



オペレータに与えるデータはんの値である。

5.5.11 オペレータ・タイプ38

このオペレータは,通常閉状態のバルブが時間経過 と共に故障を起し,開状態になることをモデル化して

54

いる。GO 手法において対応するオペレータは存在しない。このオペレータはタイプ37と類似しており,副入力信, λ の意味は同様である。

図5-11 にこのオペレータの機能をグラフにより表 現した一例をし示す。

I · · ·

オペレータに与えるデータは入の値である。





5.5.12 オペレータ・タイプ39

このオペレータはバルブの開閉をモデル化している。GO手法において対応するオペレータは存在しない。

二種類の副入力信号を持っており副入力信号 P₁ に より,バルブ開の指令が与えられ,副入力信号 P₂ に より,バルブ閉の指令が与えられる。

表5-1 におけるこのオペレータの機能の定義式中 O(t) は、バルブが開状態にある確率を示す量である。 副入力信号の入力がタイム・ポイントtにおいて存 在しない場合は、O(t)の値は、直前のタイム・ポイ ントにおける値と等しく置く。Po, Poは、それぞれ、 バルブ開,閉の指令により正常に動作する確率である。

図5-12 にこのオペレータの機能をグラフにより表現した一例を示す。

オペレータに与えるデータは, O(1) (系の動作開始 に先立ってのバルブ開状態の確率), P_o, P_oの値であ る。

図5-12の例では、 $P_o=0.666, P_c=0.9$ の値が与え てあり、最初、バルブは完全に閉じている。時刻 t_1 にバルブ開指令が与えられ、 $P_o=0.666$ の確率でバル ブが開く。時刻 t_2 において閉指令が与えられるが完 全には閉とならない。定義式により、

$$O(t') \times (1.0 - P_2(t_2) \cdot P_c) = 0.666 \times (1.0 - 1.0)$$

 $\times (0.9) = 0.0666$ (5-4)

なお0.0666の確率で開状態にある。時刻 t₃において 再び開指令が与えられ

$$O(t') + (1.0 - O(t')) \cdot P_1(t_3) \times P_0 = 0.0666 + (1.0)$$

-0.0666) × 1.0 × 0.666=0.688 (5-5)

0.688の確率で開状態となる。



図5-12 タイプ39オペレータの機能

5.6 解析手順の説明

ここでは、解析対象として、簡単なサンプル問題を 取り上げ、GO-FLOWによる解析のステップを詳しく 追うことにより、解析手順の説明を行う。

5.6.1 サンプル問題(1)

解析対象として、図5-13 に示す簡単な電気回路を 取り上げる。この回路は、GO 手法の解説⁽⁴⁸⁾において 使用された回路であり、GO-FLOW による解析と GO による解析の比較が容易となるよう、このサンプル問 題を選んだ。

この回路は、電源、2個のスイッチ、2個のランプ より成り立っている。電源が接続された後に、スイッ チ1が閉じられ、その後、更にスイッチ2が閉じられ るとする。ここで求める事柄は、各時刻(タイム・ポ イント)において少なくとも1つのランプが点灯する 確率値である。

(1) GO-FLOW チャートによる表現

図5-13 の電気回路を GO-FLOW チャートに表現す ると 図5-14 の様になる。図中, オペレータ記号の円 の中で, 横線の上に記した数字は, オペレータ・タイ プを示し, 下側に記した数字は, オペレータに付けた 通し番号である。信号線に添えてある数字は信号の番 号を示す。

図5-13 と 図5-14 の比較から推測がつくように, 4 番のオペレータはバッテリー, 5,6 番はスイッチ 1,2 を, 7,8 番はランプ1,2 をあらわしている。 9 番のオペレータは,どちらか一方のランプが点灯す れば良いという論理をあらわす OR ゲートを示す。 オペレータ1,2,3 番は,それぞれ,バッテリーの接



図5-13 サンプル問題 (電気回路)



図5-14 GO-FLOW チャート (サンプル問題1)

続,スイッチ1,2を閉じる時刻を指定するための信 号発生器である。

タイム・ポイントは表5-2のように定める。また, 各信号線の意味を表5-3に示す。最終信号線は, #9 であり,少なくともランプ1か2が点灯することをあ らわしている。それ故。求めるべき答は,信号9の強 度となる。

表5-4には、各オペレータに与えるデータを示す。 オペレータ1の出力信号強度は、タイム・ポイント1, 2,3において1.0であることを意味している。また、 オペレータ2は、タイム・ポイント2において、出力 信号強度1.0であり、他は、0.0である。オペレータ3 の出力信号強度も同様である。

(2) 計算手順

表5-5に、計算の手順及び表記方法を示す。

信号の強度は,一般にその信号が存在する確率をあ らわしている。計算は,信号線に沿って,その存在確 率を順次求めて行くことにより行う。

表5-5 の一行目は、オペレータ#1 を取り扱うこと を示し、入力信号は存在せず、出力信号は#1 であ り、タイム・ポイント1,2,3 において、それぞれ、 1.0の強度を持っていることをあらわす。回路図にお ける意味は、電源が、タイム・ポイント1,2,3 にお いて、接続されていることである。

表5-2 タイム・ポイントの定義(サンプル問題1)

Time Points	作用	意 味
1	信号#1発生開始	電源接続開始
2	信号 #2 発生	スイッチ1閉指令
3	信号#6発生	スイッチ 2 閉指令

Signals	意 味
1	電源の接続
2	電源よりの電圧
3	スイッチ1の閉動作指令
4	電圧がランプ1に加えられる
5	ランプ1点灯
6	スイッチ2の閉動作指令
7	電圧がランプ2に加えられる
8	ランプ2点灯
9	ランプ1か2が点灯

表5-3 信号の意味(サンプル問題1)

表5-4 オペレータに与えるデータ (サンプル問題1)

Operator	Туре	· ·	Data	· · · ·	意味、対応機器	
1	25		R=1.0(1), 1.0(2), 1.0(3)		電源接続	
2	25		R=0.0(1), 1.0(2), 0.0(3)		スイッチ1閉指令	
3	25		R=0.0(1), 0.0(2), 1.0(3)		スイッチ2閉指令	
4	21		$P_g = 0.9, P_f = 0.1$		電源	
5	27	· · ·	$P_{p}=0.1, P_{g}=0.7, P_{f}=0.2$		スイッチ1	
6	27		$P_{p} = 0.1, P_{g} = 0.7, P_{f} = 0.2$		スイッチ2	
7	21		$P_g = 0.8, P_f = 0.2$		ランプ1	
8	21		$P_g = 0.8, P_f = 0.2$		ランプ2	
9	22		なし		OR ゲート	

第二行目は、オペレータ#4を取り扱うことを示 す。オペレータ#4の働きにより、入力信号#1から 出力信号#2の強度が得られ、その結果が各タイム・ ポイントについて記載されている。例えば、タイム・ ポイント1における出力信号強度は、

 $R(1) = S(1) \times P_g = 1.0 \times 0.9 = 0.9$ (5-6)

と求まる。同様にして、タイム・ポイント2,3にお ける信号#2の強度もそれぞれ0.9となる。回路図に おける意味は、電源が正常に働き、電圧がスイッチ S1, S2に加わる確率がタイム・ポイント1~3にお いて0.9であることに相当する。

第三行目は、オペレータ#2を取り扱うことを示 す。オペレータ#2により発生された信号#3の存在 確率(強度)が、タイム・ポイント2において1.0で あり、他は、0.0であることを示している。回路図に おいては、タイム・ポイント2において、スイッチ1 を閉じる動作の指令が出されることに相当する。 第四行目は、オペレータ#5を取り扱うことを示 す。入力信号は、#2、#3であり、オペレータ#5 の働きにより、信号#4の強度が得られ、その結果が 記載されている。ただし、信号#2は分岐して、オペ レータ#5と#6の主入力信号となっており、それら の信号はオペレータ#5~#8の変換を受けた後に、 オペレータ#9のORゲートにおいて再び結合され る。その時、オペレータ#9の計算をする際、入力信 号#5と#8は、独立事象でない事を考慮しなくては ならない。それ故、今のような場合には、分岐した信 号番号の情報を残しておく必要がある。第四行目出力 信号欄においては、信号#2が存在し、なおかつ、信 号#4が存在する確率値であることを明示してある、 具体的な計算方法は次のようになる。

 $R(1) = S(1) \times P_{p} = 0.9 \times 0.1 = 0.09$ (5-7)

- $\mathbf{R}(2) = \mathbf{S}(2) \times \{\mathbf{P}_{p} + \mathbf{P}(2) \times \mathbf{P}_{g}\}$
 - $=0.9 \times (0.1+1.0 \times 0.7) = 0.72$ (5-8)

Tino	(monoton (Truce)	Sign	al	Intensity of Output Signal				
TIDE	operator(Type)	Input Output		T:	Time Points 1 2			
1	1 (25)	·_	1	1.0	1.0	1.0 /		
2	4 (21)	1	2	0.9	0.9	0.9		
3	2 (25)	-	3	0.0	1.0	0.0		
4	5 (27)	2,3	4(2)	0.09	0.72	0.72		
5	7 (21)	4	5(2)	0.072	0.576	0.576		
6	3 (25)	. –	6	0.0	0.0	1.0		
7	6 (27)	2,6	7(2)	0.09	0.09	0.72		
8	8 (21)	7	8(2)	0.072	0.072	0.576		
9	9 (22)	5,8	9	0.13824	0.60192	0.78336		

表5-5 GO-FLOW 手法計算手順(サンプル問題1)

 $R(3) = S(3) \times \{P_p + P(2) \times P_g\}$

 $=0.9 \times (0.1+1.0 \times 0.7) = 0.72$ (5-9)

回路図においては,スイッチ S1 に電圧が加わっており,なおかつスイッチ S1 が閉状態になっている場合に相当する。

第五行目は、オペレータ#7を取り扱うことを示している。オペレータ#7により入力信号#4から出力 信号#5を得た結果を与えてある。例えば、

 $R(1) = S(1) \times P_g = 0.09 \times 0.8 = 0.072$ (5-10)

等の計算により信号 #5 の強度が得られる。信号 #4 は、オペレータ #7 の入力信号としてのみ使用されて いるだけであるため,第五行目の出力信号欄の信号 #5 の記述には、信号 #4 の情報は入っていない。回路図 においては、スイッチ S1 に電圧が加わり、なおか つ、ランプ L1 が点灯している場合に相当している。

第六行目は,オペレータ#3を取り扱うことを示し ている。オペレータ#3により,タイム・ポイント3 において,信号#6が1.0の確率で発せられることを 示している。回路図においては,タイム・ポイント3 においてスイッチS2を閉じる動作の指令が出される ことに相当する。

第七行目は、オペレータ#6を取り扱うことを示している。オペレータ#6により、入力信号#2、#6から、出力信号#7が得られた結果を記す。これは、 第四行目と同様に、信号#2が分岐しており、なおかつ、分岐した信号のそれぞれの系統が先において再び 結合されるため, 信号 #2 が存在し, なおかつ, 信号 #7 が存在する確率であることを明示してある。回路 図においては, スイッチ S2 に電圧が加わり, なおか つ, スイッチ S2 が閉状態になっている場合に相当し ている。

第八行目は、オペレータ#8を取り扱うことを示している。出力信号強度は第五行目と同様にして求める。

第九行目は、オペレータ#9を取り扱うことを示し ている。オペレータは#9は OR ゲートであり、信号 #5 と#8 が主入力信号、#9 が出力信号である。信 号#5 と#8 の強度は、第五、第八行目で、それぞれ 求められている。信号#9 の強度を求めるためには、 信号#5、#8 の従属性を考慮して次のような計算を 行う。

$P(1) = \left\{ \frac{S_1(1)}{P(\#2)} \right\}$	$\frac{1}{(1)} + \frac{1}{1}$	$\frac{S_2(1)}{P(\#2(1))}$	$-\frac{S_1(1)}{P(\#2(1))}$
$\times \frac{\mathrm{S}_{2}(1)}{\mathrm{P}(\#2)}$	$\left(\begin{array}{c} \\ 1 \end{array} \right) \right) \right\} \times \mathbf{P}$	(#2(1))	a
$=\left\{\frac{0.072}{0.9}+\right.$	<u>- 0.072</u> 0.9	$-\frac{0.072}{0.9}\times$	$\frac{0.072}{0.9}$ $\} \times 0.9$
=0.13824			(5-11)

ここで P($\pm 2(1)$) は信号 ± 2 がタイム・ポイント 1 において存在する確率で、第二行目において0.9と求 められている。S₁, S₂ は主入力信号であり、それぞ れ、信号 ± 5 , ± 8 に対応している。計算の結果が第 九行に記載されている。回路図においては、ランプ L1 と L2 の少なくともいずれか一方が点灯している 確率が,電源接続時,スイッチ S1 閉動作時,スイッ チ S2 閉動作時のそれぞれにおいて,0.13824,0.601 92,0.78336である事に相当している。

以上が,サンプル問題(1)をGO-FLOW手法により 解析する際の計算手順である。

(3) GO 手法による結果との比較

GO-FLOW により得られた結果と、GO により得られた結果(附録2.1参照)とを比較してみる。

GO 手法による解析結果では,信号 #9の到達する 確率は,タイム・ポイント1,2,3,4 において,そ れぞれ,0.13824,0.46368,0.18144,0.21664であ る。これは,言い換えれば,ランプ L1,L2の少なく とも一方が点灯状態になる確率が,電源接続時,ス イッチ S1 閉動作時,スイッチ S2 閉動作時におい て,それぞれ0.13824,0.46368,0.18144であり,決 して点灯しない確率が,0.21664であることを示して いる。

この結果を、GO-FLOWの解析結果の表現(各タイム・ポイントにおいて点灯状態に<u>あ</u>る確率)になおすと、それぞれ、0.13824、0.60192(=0.13824+0.463 68)、0.78336(=0.13824+0.46368+0.18144)となり、GO-FLOWによる結果と同じであることがわかる。

5.6.2 サンプル問題(2)

前節で取り上げた電気回路において電球の寿命を考 慮に入れた場合を考えてみる。つまり、電球が点灯中 に一定確率で断線し、点灯状態から非点灯状態へと変 化する場合を取り入れて解析を実施してみる。このよ うな時間経過に伴う機器の動作中の故障発生は、GO 手法では解析を多数回繰り返すしか取り扱い方法はな い。これを GO-FLOW 手法ではどのように取り扱うか を本節において紹介する。また、この解析例により、 タイプ35のオペレータの実際的な使用方法を見ること とする。

(1) GO-FLOW チャートによる表現

図5-13 の電気回路を GO-FLOW チャートに表現す ると 図5-15 のようになる。図5-14 のサンプル問題 (1)のチャートと比較してみると、タイプ35のオペレー タ (オペレータ番号 8,11) とオペレータ番号 4 の信 号発生器が余分に付け加わっている。この部分がラン プ1,2 の点灯中の断線をモデル化した部分である。 他のオペレータはサンプル問題(1)の場合と同じ役割を 持っている

次にタイム・ポイントの定義に先立ってランプを点 灯させておく時間を決めておかなくてはならない。そ こで、この回路の動作を次のようなものとする。

まず,電源が接続され,その直後にスイッチ1が閉 じられる。その10時間後にスイッチ2が閉じられ,更 にその10時間後までランプの点灯状態が観察される。

以上の動作に対応して、表5-6 に示すようにタイム ・ポイントを定義する。タイム・ポイント1はすべて の動作開始に先立つ初期時刻。タイム・ポイント2に おいて電源が接続される。タイム・ポイント3におい てスイッチ S1 閉の指令が出される。実際の時刻にお いては、タイム・ポイント2の直後と考えられる。タ イム・ポイント4は、スイッチ S1 閉指令が出されて から10時間後。タイム・ポイント5においてスイッチ S2 閉の指令が出される。実際の時刻においては、タ イム・ポイント4の直後と考えられる。タイム・ポイ ント6はスイッチ S2 閉指令が出されてから10時間後 の時刻を表す。



図5-15 GO-FLOW チャート(サンプル問題 2)

各信号線の意味は 表5-7 に示す。最終信号線は# 12 であり、少なくともランプ1か2 が点灯状態にあ ることを表している。

表5-8 には各オペレータに与えるデータを示す。オ ペレータ1の出力信号強度は、タイム・ポイント1に おいて0.0、タイム・ポイント2以降は1.0である。こ れは、電源がタイム・ポイント2以降において接続状 態にあることを意味している。オペレータ2の出力信 号はスイッチS1の閉指令信号で、オペレータ3の出 力信号はスイッチS2の閉指令信号である。

オペレータ4の出力信号は時間経過量をあらわして いる。タイム・ポイント4と6において、それぞれ強 度10.0の信号を出力するが、これは、タイム・ポイン ト4はタイム・ポイント3から10時間後であり、タイ ム・ポイント6はタイム・ポイント5から10時間後で あることを意味している。

ランプの寿命としては、1,000時間を仮定し、オペレータ8と11のタイプ35オペレータのデータとして、

ランプの使用中(点灯中)の故障率0.001/hを与えた。

(2) 計算手順

表5-9に計算の手順及び表記方法を示す。

表5-5 と比較し、タイム・ポイント数及びステップ 数が増加している。

第七行目まで、表5-15と同様の手続きである。

第八行目は、オペレータ#8を取り扱うことを示 す。このオペレータはランプ1の点灯中の故障をモデ ル化している。出力信号#8の強度は,タイプ35オ ペレータの定義式を用いて計算されている。

タイム・ポイント1においては、入力信号強度が 0.0であるため出力信号強度も0.0となる。

タイム・ポイント2,3においては、副入力信号の タイム・ポイント3以前の強度がすべて0.0であるた め定義式より

$$R(2) = S(2) \times exp\{-0,0\} = S(2)$$
 (5-12)

表5-6 タイム・ポイントの定義 (サンプル問題2)

	**	A state of the second
Time Points	作 用	意味
1		初期時刻
2	信号 #1 発生開始	電源接続開始
3	信号#2発生	スイッチ1閉指令
4	信号#4 強度10.0	タイム・ポイント 3 から10時間後
5	信号#3発生	スイッチ2閉指令
6	信号#4 強度10.0	タイム・ポイント 5 から10時間後

Sector Strategy

表5-7 信号の意味(サンプル問題2)

Signals	意 味
1	電源の接続
2	スイッチ1の閉動作指令
3	スイッチ2の閉動作指令
4	時間経過量
5	電源よりの電圧
6	電圧がランプ1に加えられる
7	ランプ1点灯(点灯中の故障を考慮せず)
8	ランプ1点灯
9	電圧がランプ2に加えられる
10	ランプ2点灯(点灯中の故障を考慮せず)
11	ランプ2点灯
12	ランプ1か2が点灯

$$R(3) = S(3) \times \exp\{-0.0\} = S(3) \quad (5-13)$$

となり,出力信号強度は入力信号強度と等しくなる。 タイム・ポイント4においては,タイム・ポイント 3と4の間の10時間のランプ1点灯中の故障が考慮に 入れられ,出力信号強度が次のように求まる。

$$R(4) = S(4) \times \exp\{-\lambda \times P(4) \times \frac{S(4)}{S(4)}\}$$

$$=0.576 \times \exp\{-0.001 \times 10.0 \times 1.0\} = 0.5703$$
(5-14)
タイム・ポイント5における強度は次式により求ま
る。
R(5)=S(5) × exp $\{-\lambda \times P(4) \times \frac{S(4)}{S(5)}\}$
=0.576 × exp $\{-0.001 \times 10.0 \times 1.0\} = 0.5703$ (5-15)

表5-8 オペレータに与えるデータ(サンプル問題2)

Operator	Type	Data	意味、対応機器
1	25	R = 0.0(1), 1.0(2), 1.0(3), 1.0(4), 1.0(5), 1.0(6)	電源接続
2	25	R = 0.0(1), 0.0(2), 1.0(3), 0.0(4), 0.0(5), 0.0(6)	スイッチ1閉指令
3	25	R = 0.0(1), 0.0(2), 0.0(3), 0.0(4), 1.0(5), 0.0(6)	スイッチ2閉指令
4	25	R = 0.0(1), 0.0(2), 0.0(3), 10.0(4), 0.0(5), 10.0(6)	時間経過量発生
5	21	P _g =0.9	電源
6	26	$P_{\rho} = 0.1, P_{g} = 0.7$	スイッチ1
7	21	$P_g = 0.8$	ランプ1
8	35	$\lambda = 0.001/h$	ランプ1の点灯中の故障
9	26	$P_{\rho} = 0.1, P_{g} = 0.7$	スイッチ2
10	21	$P_g = 0.8$	ランプ2
11	35	$\lambda = 0.001/h$	ランプ2の点灯中の故障
12	22		OR ゲート

表5-9 GO-FLOW 手法計算手順(サンプル問題2)

		Sigr	al		Inten	sity of Ou	tput Signa	1	
Line	Operator (Type)	Input	Output			Time Po	ints		
				1	2	3	4	5	6
1	1 (25)	-	1	0.0	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0
2	2 (25)	-	2	0.0	0.0	1.0	0.0	0.0	0.0
3	3 (25)	-	3	0.0	0.0	0.0	0.0	1.0	0.0
4	4 (25)	-	4	0.0	0.0	0.0	10.0	0.0	10.0
5	5 (21)	1	5	0.0	0.9	0.9	0.9	0.9	0.9
6	6 (26)	5,2	6(5)	0.0	0.09	0.72	0.72	0.72	0.72
7	7 (21)	6	7(5)	0.0	0.072	0.576	0.576	0.576	0.576
8	8 (35)	7,4	8(5)	0.0	0.072	0.576	0.5703	0.5703	0.5646
9	9 (26)	5,3	9(5)	0.0	0.09	0.09	0.09	0.72	0.72
10	10 (21)	9	10(5)	0.0	0.072	0.072	0.072	0.576	0.576
11	11 (35)	10,4	11(5)	0.0	0.072	0.072	0.0713	0.5753	0.5696
12	12 (22)	8,11	12	0.0	0.13824	0.60129	0.59642	0.78105	0.77687

タイム・ポイント4における強度と同じ値となる。これは、タイム・ポイント4と5は実際の時刻においては同一の時刻と考えて良く、スイッチ2を閉じる前と閉じた後の状態の違いを区別しているだけであるためである。

タイム・ポイント6における強度は定義式より,

$$R(6) = S(6) \times \exp\{-\lambda \times P(4) \times \frac{S(4)}{S(6)} -\lambda \times P(6) \times \frac{S(6)}{S(6)}\} = 0.576$$
$$\times \exp\{-0.001 \times 10.0 \times 1.0 - 0.001 \times 10.0 \\\times 1.0\} = 0.5646 \qquad (5-16)$$

となる。この式で,指数の中の第一項は,スイッチ1 を閉じてから10時間点灯中の故障,第二項は,更にそ の後の10時間の点灯中の故障による入力信号の減衰を 計算している。

第九行,十行も表6-4と同様の手続きである。

第十一行において、オペレータ#11 を取り扱う。 このオペレータはランプ2の点灯中の故障をモデル化 している。タイム・ポイント1~3の計算は、オペレ ータ#8の場合と同様であるので説明は省略する。 タイム・ポイント4においては、出力信号強度は、

$$R(4) = S(4) \times \exp\{-\lambda \times P(4) \times \frac{S(4)}{S(4)}\}$$

= 0.072×exp{-0.001×10.0×1.0}=0.0713
(5-17)

となる。この式では、スイッチ2の閉指令が来ないに もかかわらず、事前にスイッチ2が閉じ、ランプ2が 点灯していた場合における、タイム・ポイント4まで の10時間の点灯中の故障を考慮している。

タイム・ポイント5における出力信号強度は,オペ レータ#8の場の時と同様の理由でタイム・ポイント4 における値と等しくなる。

タイム・ポイント6における出力信号強度は定義式より.

$$R(6) = S(6) \times \exp\left\{-\lambda \times P(4) \times \frac{S(4)}{S(6)} -\lambda \times P(6) \times \frac{S(6)}{S(6)}\right\} = 0.576$$
$$\times \exp\left\{-0.001 \times 10.0 \times \frac{0.072}{0.576} - 0.001\right\}$$

 $\times 10.0 \times 1.0$ = 0.5696 (5-18)

これは,最初から点灯していた場合と,スイッチ2の 閉指令の時から点灯した場合の故障,両方を考慮した 計算式となっている。

今,タイム・ポイント6において,ランプ2が点灯 している確率を厳密な式で表わすと次のようになる。

 $S(4) \times \exp\{-\lambda \times (P(4) + P(6))\} + \{S(6) - S(4)\} \times \exp\{-\lambda \times P(6)\} (5-19)$

第一項は,最初から点灯していたランプ [S(4)] が20 時間 [P(4)+P(6)] の点灯中に故障して減少した結果 を,第二項は,スイッチ2 閉指令がでた時点で点灯し た [S(6)-S(4)] が10時間 [P(6)] の点灯中に故障し 減少した結果を表す。

故障率 λ が小さく,指数の中の値が小の場合には上 式は次のように変形できる。

$$S(4) \times \{1.0 - \lambda \times (P(4) + P(6))\} + \{S(6) - S(4)\} \times \{1.0 - \lambda \times P(6)\} = S(4) \{1.0 - \lambda P(4) - \lambda P(6) - 1.0 + \lambda P(6)\} + S(6) \{1.0 - \lambda P(6)\} = S(4) \times \lambda \times P(4) + S(6) \times \{1.0 - \lambda \times P(6)\} = S(6) \times \{1.0 - \lambda \times P(6) - \lambda \times P(4) \times \frac{S(4)}{S(6)}\} (5-20)$$

上式は, (5-18)式の指数の中の数値が小の場合の近 似式に一致している。

オペレータ・タイプ35の定義式は,機器が種々の異 なった時刻から動作を開始した場合の動作中の故障を まとめて計算する近似式となっている。

なお、定義式の指数の中の第二項は、今の場合は、 P(5)=0.0 であるため0.0となる。この項は、入力信 号が連続的に増加/減少する場合(機器の運転状態に なっている確率が連続的に変化する場合)に必要とな る項である。詳しい使用例は、5.7.3 の解析実施例(3) において与えることとする。

第十二行目は、オペレータ#12を取り扱うことを 示している。このオペレータは OR ゲートであり、信 号#8と#11 が主入力信号で、信号#12 が出力信号 である。計算方法は、サンプル問題(1)の場合と同様で ある。結果が第十二行に出力信号の強度として記載さ れている。

信号#12の強度の意味は以下のように解釈される。

ランプ1と2の少なくともいずれか一方が点灯して いる確率が電源接続時(タイム・ポイント2)に、 0.13824である。これは、スイッチ閉指令が出されて いないのにもかかわらず、1個あるいは2個のスイッ チが事前に閉じてしまった場合に相当する。

スイッチ1の閉指令が出された時(タイム・ポイン ト3),0.60129の確率で少なくとも一つのランプが点 灯状態となっている。その10時間後(タイム・ポイン ト4)には、ランプの故障により、点灯している確率 は0.59642へと下がる。

スイッチ2の閉指令が出された時(タイム・ポイン ト5)には、0.78105の確率で少なくとも一つのラン プが点灯状態となっている。更にその10時間後(タイ ム・ポイント6)には、点灯している確率は0.77687 へと下がる。

以上, サンプル問題(2)を GO-FLOW 手法により解 析する際の計算手順を説明した。

5.6.3 計算方法まとめ

サンプル問題についての説明で示した計算方法を, 二,三の補足説明を加えまとめることとする。

計算は信号の流れに沿って実施していく。つまり, 信号発生器から始めて,順次信号の流れの下流側へと 計算を進めていく。各オペレータにおける計算を実施 する際には,オペレータの入力信号強度の値はすべて 定まっている必要がある。

オペレータの動作原理に従い, すべてのタイム・ポ イントにおける出力信号強度を求め, その値を計算手 順の表(例えば 表5-3, 5-9)に記載して行く事を原 則とする。

一つの信号線が分岐して,複数のオペレータの入力 信号として使用され,なおかつ,それぞれの信号の系 統が再び AND ゲート,OR ゲート等により結合され る場合は,分岐した信号の情報を出力信号に付加して おく必要がある。これにより,分岐した信号相互間の 存在確率の従属性を扱うことができる。例えば,AND /OR ゲートの入力信号がA,Bであり,それぞれは, 元をたどると同一の信号Cから分岐した信号の系統で ある場合,次の計算式により,それぞれのゲートの出 力信号の強度が得られる。

 $\begin{aligned} \text{AND} \dot{\mathcal{T}} & \vdash \text{P}(C) \times \frac{P(A)}{P(C)} \times \frac{P(B)}{P(C)} \\ \text{OR} \dot{\mathcal{T}} & \vdash \text{P}(C) \times \left\{ \frac{P(A)}{P(C)} + \frac{P(B)}{P(C)} \right. \end{aligned}$

$$-\frac{P(A)}{P(C)} \times \frac{P(B)}{P(C)} \}$$

ここで、P()はカッコ内の信号の強度を意味する。

なお,分岐した信号の強度が1.0の場合は,以上の 取り扱いは不要となる。また,分岐したそれぞれの系 統が下流において再び結合されることのない場合も不 要である。

更に,オペレータ・タイプ35,37,38の副入力信号 となっている信号線が分岐し,複数のこれらの種類の オペレータの副入力信号として使用されている場合も 以上の取り扱いは不要となる。つまり,この場合,信 号強度は時間経過量をあらわし,存在確率をあらわし ているわけではない。時間経過は,すべてのオペレー タにとって,暗のうちに,1.0の確率で存在している と考えられるからである。

より複雑な場合で、OR ゲートの出力信号が、更に 下流において他の OR/AND ゲートの入力信号となっ ており、なおかつ、その OR/AND ゲートの別の入力 信号の上流に、共通の信号が含まれている場合は、最 初の OR ゲートにおいては、数値計算を実施せず、OR ゲート以降個々の信号を並列に処理して行き、二番目 の OR/AND ゲートで始めて数値計算を実施する。

AND ゲートの入力信号中に,更に下流に存在する 他の OR/AND ゲートの別の入力信号(あるいはその 別の入力信号の系統の上流にある信号)と同じ信号が ある場合は,AND ゲートの出力信号がその信号を含 んでいる(積になっている)ことを記録しておく。こ の場合は,AND ゲートにおいて数値計算は実施して しまう。これにより,下流における OR/AND ゲート の処理を正しく行うことができる。

結局,信号線が分岐する場合は,フォールト・ツリ ー解析において,同一の基本事象が複数個所に存在す る場合を取り扱う方法⁽³⁵⁾と基本的には同じ方法を実 施することとなる。

5.7 解析実施例

本節において、GO-FLOW 手法を実際の系に適用した解析例を紹介する。これらの解析例により、GO-FLOW 手法のより実際的な使用方法及び GO-FLOW 手法の適用範囲、有用性を示す。

解析対象は, (1) 待機安全防護系である原子力船"む つ"の非常用崩壊熱除去系⁽¹⁷⁾, (2) Phased Mission Problem として取り扱われた⁽⁴⁶⁾, 沸騰水型原子炉 (BWR)の非常用炉心冷却系, (3) Phased Mission

Problemの一種である船用炉非常炉心注入系⁽¹⁷⁾の非常 用電源系,(待機冗長系の一種),(4)試験,,修理を考 慮した場合の Time Dependent Unavailability の問 題⁽⁴⁷⁾として加圧水型原子炉の補助給水系(PWA AF WS系),の4例を選んだ。

5.7.1 原子力船"むつ"の非常用崩壊熱除去系

(1) 系の説明

図5-16 に原子力船"むつ"の非常用崩壞熱除去系⁽¹⁷⁾ を示す。この系は,他の安全防護系が機能しなくなっ た場合に,炉心から崩壊熱を除去する事を目的として いる。二基の蒸気発生器が,非常の場合における熱交 換器として使用される。

この系は、二つの主ループより成り立っている。一 つは、一次系の水を循環するループで、もう一方は、 冷却水を循環するループである。一次水は、通常運転 時に使用されているループを循環する。冷却水は、非 常用水タンクからの純水を用い、非常用崩壊熱除去ポ ンプによって循環させられる。ポンプから出た冷却水 は、2つの流路にわかれ、それぞれ、蒸気発生器A、 Bに供給される。蒸気発生器において、一次側から熱 を受け取り、飽和蒸気となり、蒸気放出塔から船外へ 放出される。

ー次水は主循環ポンプにより循環させられるが,自 然循環による除熱も可能である。また,一基の蒸気発 生器によっても十分崩壊熱の除去は可能であるとす る。

非常用ディーゼル発電機は,船の上層部に位置する 非常用発電機室に置かれている。非常用発電機は,主 タービン,及び,補助発電機が停止した場合に自動的 に運転を開始する。更に,主コンソール室あるいは, 非常用発電機室から手動により運転を開始することも できる。

(2) GO-FLOW チャートによる表現

図5-16 のシステム図を GO-FLOW チャートに表現 すると 図5-17 のようになる。図中,オペレータ記号 の円の中の横線の上の数字は,オペレータ・タイプを 示し,下側の数字は,オペレータの番号を示す。信号 線に添えてある番号は,信号番号を示す。

ここで,タイム・ポイントは 表5-10 のように定め る。各信号線の意味は次のようになっている。信号 # 5 は非常用発電機の起動信号,信号 #6~ #8 は非常 用崩壊熱除去ポンプへの電力,信号 #17 はバルブ V4, V5 の開操作指令,信号 #10 は機器の故障をあらわす オペレータへの副入力信号で,時間経過量をあらわ す。他の信号はすべて,二次側冷却水の流れをあらわ している。

最終信号線は#46 である。この信号の存在は、少 なくとも、どちらか一方の蒸気発生器により除熱が行 われることをあらわしている。それ故、本解析例にお いては、信号#46 の各タイム・ポイントにおける強 度を求める事が解析目的となる。

表5-11 に各オペレータに対して与えるデータ及び オペレータの意味,対応機器を示す。オペレータ#4 タイプ25はタイム・ポイント3,4において強度1.0の 信号を発生するが,これは,今の場合時間経過量10時 間を意味している。それ故,,この信号を副入力信号 としているオペレータ(#12, #13,…)には,故障 率データとして,10時間当たりの故障確率値を与えて ある。

(3) 解析結果

解析の手順及び結果を表5-12 に示す。表において 各オペレータの出力信号番号のみを記し、入力信号番 号の記載は省略した。出力信号欄において、カッコの 中に記された番号は、5.6.3 において説明した、上流 において分岐した信号線の番号である。

表5-12 より,信号 #46 の強度は、タイム・ポイン ト 1 ~ 4 において,それぞれ0.0,0.964866,0.9356109, 0.9063748, であることがわかる。 これらの意味 は,系が待機状態にある時の動作確率は0.0,起動信 号により動作を開始する確率が0.964866,起動後10時 間後において動作している確率が0.9356109,起動後 20時間後において動作している確率が0.9063748であ る。これを系の故障確率で言い換えると,起動失敗確 率が 3.5134×10⁻²,起動後10時間後における故障確率 が 6.4389×10⁻²,起動後20時間後における故障確率が 9.3625×10⁻²である。

起動失敗確率は、附録2.2 に示した GO 手法による 解析によると、3.51339×10⁻² である。また起動後10 時間後における故障確率は、フォールト・ツリー解析 ⁽²³⁾によると、6.4389×10⁻²である。GO-FLOW による 解析では、一度の解析で、これらの値及び20時間後に おける故障確率まで求めることができる。

5.7.2 沸騰水型原子炉非常用炉心冷却系

(1) 系の説明

この系は、Phased Mission Problem の例題として 取り上げられたシステムである⁽⁴⁶⁾。系のフロー・チャ ートを 図5-18 に示す。系は、高圧炉心スプレイ系



図5-16 原子力船むつ非常用崩壊熱除去系

65





図5-17 GO-FLOW チャート (原子力船むつ非常用崩壊熱除去系)

表5-10	タイム・	ポイン	ントの定義	(むつ非常用崩壊熱除去系)
-------	------	-----	-------	---------------

Time Points	作用	意 味
1	信号#1発生開始	系待機状態に置かれる
2	信号 # 5, # 17 発生	系動作開始
3	信号#10 発生	起動後10時間
4	信号#10 発生	起動後20時間



図5-18 BWR 非常用炉心冷却系

(HPCS), 低圧炉心スプレイ系 (LPCS), 低圧炉心 注入系 (LPCI), 自動減圧系 (ADS), 熱交換器 (H_x) より成り立っている。

この系は,LOCA後の炉心からの除熱を目的としているが,LOCA後の時間経過に供い,次の三種のフェーズを考え,各々に対し要求される系の動作モードは異なっている。

フェーズ1は、初期炉心冷却である。このフェーズ においては、HPCS だけか、あるいは、ADS と低圧 系の一つの動作が必要とされる。この場合、V-1 は開 いており、V-2、V-3 は閉じている。フェーズ1の継 続時間は30分間である。

フェーズ 2 は, サプレッション・プール冷却である。このフェーズにおいては, まず ADS が炉心内の

Operator	Туре	Data	意味、対応機器
1	25	1.0(1-4)	タンク接続
2	25	1.0(2)	非常用発電機始動指令
3	25	1.0(2)	V4、 V5 開指令
4	25	1.0(3,4)	運転経過時間
5	21	$P_f = 1.2 \times 10^{-7}$	非常用水タンク
6	21	$P_{f} = 1.0 \times 10^{-4}$	V 1
7	21	$P_{f} = 1.0 \times 10^{-4}$	V 2
8	21	$P_{f} = 3.0 \times 10^{-2}$	非常用発電機起動
9	21	$P_{f} = 2.0 \times 10^{-3}$	スイッチ
10	21	$P_{f} = 2.0 \times 10^{-3}$	ブレーカー
11	26	$P_{\rho} = 0.0 P_{f} = 1.0 \times 10^{-3}$	崩壊熱除去ポンプ始動
12	37	$\lambda = 3.0 \times 10^{-2} / 10 \text{ hr}$	非常用発電機運転中の故障
13	37	$\lambda = 3.0 \times 10^{-s} / 10 hr$	配線断線
14	37	$\lambda = 3.0 \times 10^{-4} / 10 \text{hr}$	ポンプ運転中の故障
15	21	$P_r = 1.0 \times 10^{-4}$	V 3
16	21	$P_{f} = 7.2 \times 10^{-7}$	二次側バイブ破裂
17	37	$\lambda = 1.0 \times 10^{-9} / 10 \mathrm{hr}$	二次側バイフ詰り
18	26	$P_{p} = 0.0 P_{f} = 1.0 \times 10^{-3}$	V4 開失敗
19	37	$\lambda = 1.0 \times 10^{-4} / 10 \text{hr}$	V4 継続開失敗
20	21	$P_{r} = 1.0 \times 10^{-4}$	V6 開失敗
21	37	$\lambda = 1.0 \times 10^{-9} / 10 \mathrm{hr}$	V6 詰り
22	21	$P_{f} = 7.2 \times 10^{-7}$	二次側バイブ破裂
23	37	$\lambda = 1.0 \times 10^{-9} / 10 hr$	二次側パイプ詰り
24	37	$\lambda = 2.4 \times 10^{-8} / 10 \text{hr}$	一次側バイブ破裂
25	21	$P_{f} = 1.0 \times 10^{-4}$	V8 開失敗
26	37	$\lambda = 1.0 \times 10^{-9} / 10 hr$	V8 詰 り
27	21	$P_f = 3.6 \times 10^{-7}$	二次側パイプ破裂
28	37	$\lambda = 3.0 \times 10^{-9} / 10 \mathrm{hr}$	二次側バイブ詰り
29	21	$P_{1} = 1.0 \times 10^{-5}$	V10 開失敗
30	37	$\lambda = 1.0 \times 10^{-9} / 10 \text{hr}$	V10 詰り
31	21	$P_{1} = 1.0 \times 10^{-4}$	V12 開失敗
32	26	$P_{a} = 0.0 P_{c} = 1.0 \times 10^{-3}$	V5 開動作失敗
33	37	$\lambda = 1.0 \times 10^{-4} / 10 \text{ hr}$	V5 詰り
34	21	$P_{2} = 1.0 \times 10^{-4}$	V7 開失敗
35	37	$\lambda = 1.0 \times 10^{-9} / 10 \text{ hr}$	V7詰り
36	21	$P_{r} = 7.2 \times 10^{-7}$	二次側パイプ破裂
37	37	$\lambda = 1.0 \times 10^{-9} / 10 \text{ hr}$	二次側パイプ詰り
38	37	$\lambda = 2.4 \times 10^{-8} / 10 \text{ hr}$	一次側パイプ詰り
39	21	$P_{r} = 1.0 \times 10^{-4}$	V9 開失敗
40	37	$\lambda = 1.0 \times 10^{-9} / 10 hr$	V9 詰 り
41	21	$P_{r} = 3.6 \times 10^{-7}$	二次側バイブ破裂
42	37	$\lambda = 3.0 \times 10^{-9} / 10 \text{ hr}$	二次側パイプ詰り
43	21	$P_{z} = 1.0 \times 10^{-5}$	V11 開失敗
44	37	$\lambda = 1.0 \times 10^{-9} / 10 \text{ hr}$	V11 詰り
45	21	$P_{z} = 1.0 \times 10^{-4}$	V13 開失敗
46	-22		OR ゲート
		· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	

表5-11 オペレータに与えるデータ(むつ非常用崩壊熱除去系)

Onometor	(Tuna)	S:1		Time	Points	
Operator	(Type)	Signai	1	2	3	4
1	(25)	1	1.0	1.0	1.0	1.0
5	(21)	2	.99999988	.99999988	.99999988	.99999988
6	(21)	3	.9999	.9999	.9999	.9999
7	(21)	4	.9998	.9998	.9998	.9998
2	(25)	5	.0	1.0	.0	.0
8	(21)	6	.0	.97	.0	.0
9	(21)	7	.0	.96806	.0	.0
10	(21)	8	.0	.9661238	.0	.0
11	(26)	9	.0	.9649646	.9649646	.9649646
4	(25)	10	.0	.0	1.0	1.0
12	(37)	11	.0	.9649646	.9360157	.9070667
13	(37)	12	.0	.9649646	.9359876	.9070123
14	(37)	13	.0	.9649646	.9357068	.906468
15	(21)	14	.0	.9648681	.9356132	.9063773
16	(21)	15	.0	.9648674	.9356125	.9063766
17	(37)	16	.0	.9648674	.9356125	.9063766
3	(25)	17	.0	1.0	.0	.0
18	(26)	18(16)	.0	.9639025	.9346768	.9054702
19	(37)	19(16)	.0	.9639025	.9345833	.9052891
20	(21)	20(16)	.0	.9638061	.9344898	.9051985
21	(37)	21(16)	.0	.9638061	.9344898	.9051985
22	(21)	22(16)	.0	.9638054	.9344891	.9051978
23	(37)	23(16)	.0	.9638054	.9344891	.9051978
24	(37)	24(16)	.0	.9638054	.9344891	.9051978
25	(21)	25(16)	.0	.963709	.9343956	.9051072
26	(37)	26(16)	.0	.963709	.9343956	.9051072
27	(21)	27(16)	.0	.9637086	.9343952	.9051068
28	(37)	28(16)	.0	.9637086	.9343952	.9051068
29	(21)	29 (16,28)	.0	.9636989	.9343858	.9050977
30	(37)	30(16,28)	.0	.9636989	.9343858	.9050977
31	(21)	31 (16,28)	.0	.9636172	.9343017	.9050162
32	(26)	32(16)	.0	.9639025	.9346768	.9054702
33	(37)	33(16)	.0	.9639025	.9345833	.9052891
34	(21)	34(16)	.0	.9638061	.9344898	.9051985
35	(37)	35(16)	.0	.9638061	.9344898	.9051985
36	(21)	36(16)	.0	.9638054	.9344891	.9051978
37	(37)	37(16)	.0	.9638054	.9344891	.9051978
38	(37)	38(16)	.0	.9638054	.9344891	.9051978
39	(21)	39(16)	.0	.963709	.9343956	.9051072
40	(37)	40(16)	.0	.963709	.9343956	.9051072
41	(21)	41 (16)	.0	.9637086	.9343952	.9051068
42	(37)	42(16)	.0	.9637086	.9343952	.9051068
43	(21)	43(16,42)	.0	.9636989	.9343858	.9050977
44	(37)	44 (16,42)	.0	.9636989	.9343858	.9050977
45	(21)	45(16,42)	.0	.9636172	.9343017	.9050162
46	(22)	46	.0	.964866	9356109	9063748

表5-12 GO-FLOW手法による計算手順(むつ非常用崩壊熱除去系)

圧力が上昇しすぎるのを押えるために必要となる。更 に,熱交換器の一つと,対応するLPCIループが, サプレッション・プール水の冷却のために必要とな り,それと共に,炉心とサプレッション・プールとの 間の循環のため残りの低圧注入系,低圧炉心スプレイ 系,高圧炉心スプレイ系の中のどれか一つが最低必要 となる。この場合,サプレッション・プール水の冷却 のため V-3 は開いている必要がある。フェーズ2の 継続時間は36時間である。

フェーズ3は余熱除去である。このフェーズにおいては、LOCA部分は補修されていると仮定している。

熱交換器(H_x)と対応する低圧注入(LPCI)の動作 が一組必要とされる。この場合,バルブ V-2 が開い ている必要がある。フェーズ 3 の継続時間は84時間で ある。

(2) GO-FLOW チャートによる表現

図5-18 のシステム図を GO-FLOW チャートに表現 すると 図5-19 のようになる。オペレータの意味は 図5-28 と同様である。図中,各々のシステムに対応 したオペレータの脇に,システム名を略記した。他の オペレータは,AND/OR の論理オペレータである。

最終信号線は、 #30、 #38、 #27 であり、 それぞ



図5-19 GO-FLOW チャート (BWR 非常用炉心冷却系)

	33 13 ノーム 小イントの定我(BWR 升	帝用定心(114)余)
Time Points	作用	意味
1	信号 #1, #2 発生開始	待機
2	信号#3発生開始,信号#4発生	フェーズ1開始
3	信号#7強度0.5	フェーズ1開始後30分
4	信号#5 発生	フェーズ 2 開始
5	信号#7強度5.0	フェーズ 2 開始後 5 時間
6	信号#7強度31.0	フェーズ 2 開始後36時間
7	信号#6発生	フェーズ3開始
8	信号#7強度84.0	フェーズ 3 開始後84時間

表5-13 タイム・ポイントの定義(BWR 非常用炉心冷却系)

表5-14 バルブ開閉の状態(BWR 非常用炉心冷却系)

Valves	Standby	Phase 1	Phase 2	Phase 3
V1_ A	×	0	×` 0	×
в	×	0	o ×	×
v2- A	×	×	x x	0
В	×	×	× ×	0
V3. A	×	×	o ×	×
• J- B	×	×	× o	×

表5-15 単純化したバルブ開閉の状態 (BWR 非常用炉心冷却系)

Valves	Standby	Phase 1	Phase 2	Phase 3
V1-A,B	×	o	; o	0
V2-A,B	×	×	x	o
V3-A,B	×	* ×	ø	0

れ,フェーズ1,2,3の動作に対応している。

タイム・ポイントは表5-13のように定義する。

表5-14 にバルブの実際の開閉状態を示す。フェーズ1において、V-1は、サプレッション・プール水を 炉心へ再注入するラインを確保するため開いておく。 フェーズ2においては、サプレッション・プール水の 冷却のため、一つの熱交換器を働かせる。そのため、 例えば、V-3Aを開き、V-1Aを閉じる。一方、残り のループは、冷却されたサプレッション・プール水を 炉心へ注入するために使用された。そのため、V-1B を開き、V-2B、V-3Bを閉じておく。フェーズ3に おいては、熱交換器を通して冷却された水を、V-2を 通して炉心へもどす。他のバルブは閉状態にしてお く。 以上のバルブ開閉の動作を、本解析においては、表 5-15 の様に単純化して取り扱った。このバルブ開閉 のモデルでも、GO-FLOW チャート中の各フェーズに 対応する信号線(#30, #38, #27)は、各フェーズ における動作を正しく模擬している。更に、各フェー ズのミッションが終了した後にも、仮に、動作を継続 させた場合の動作確率も与えている。

表5-16 にオペレータに与えたデータ及び対応する 機器,意味を記す。文献(44)においては,故障率の データとしては, ADS, LPCI, HPCS, LPCS, H_x の5つに,サブ・システム全体としての値が与えてあ る。それ故,本解析では,バルブ,タンク,パイプ等 には,機能としての役割のみを与えて,故障は考慮し なかった。

(3) 解析結果

解析の手順及び結果を表5-17に示す。表記方法は 表5-12と同様である。各タイム・ポイントにおける 強度は、有効数字7桁まで示した。

信号#27はフェーズ3の動作に対応している。タ イム・ポイント7,8における強度の下に不動作確率 を括弧の中に記した。信号#30, #38の強度の下に も,同様に不動作確率を示した。

オペレータ#31のORゲートの入力信号の一つで ある信号#11は信号#10の系統の信号である。そし て,このORゲートの出力信号は更に下流において信 号#10の系統と結合されている。この場合,原則と して、5.6.3節で説明した方法により計算をする必要 がある。しかし、#31のオペレータのORゲートに おいて,信号#11以外の入力信号のみで出力信号は 1.0(有効桁数8桁において)となってしまうため、 5.6.3節での計算方法を実施する必要はなくなる。 オペレータ#34の入力信号の一つの信号#17とオペレータ#33の入力信号である信号#15との間の関係も上と同様である。

更に、オペレータ#31と#34にはそれぞれ、信号

#16, #22, #23の共通の信号が入力しているが, この場合も,特定の一つの信号以外の入力で, OR ゲ ートの出力は1.0となる。

Jperator	Туре	Data	意味、対応機器
1	25	1.0(1-8)	タンク接続
2	25	1.0(1~8)	サブレッション・ブール接続
3	25	1.0(2~8)	ADS 作動,フェーズ 1 開始
4	25	1.0(2)	V1 開指令
5	25	1.0(4)	フェーズ2開始, V3開指令
6	25	1.0(7)	V2 開指令
7	25	.5(3) 5.0(5) 31(6) 84(8)	経過時間
8	21	$P_{g} = 1.0$	サプレッション・ブール
9	37	$\lambda = 2.8 \times 10^{-6}$ /hr	Hx-A
10	37	$\lambda = 2.5 \times 10^{-5}$ /hr	LPCI-A
11	26	$P_{g}=1.0$	V1-A
12	26	$P_{g} = 1.0$	V 2-A
13	26	$P_{g} = 1.0$	V 3-A
14	37	$\lambda = 2.8 \times 10^{-6} / hr$	Hx-B
15	37	$\lambda = 2.5 \times 10^{-5} / hr$	LPCI-B
16	37	$\lambda = 2.5 \times 10^{-5} / hr$	LPCI-C
17	26	$P_{g} = 1.0$	V1-B
18	26	$P_{g} = 1.0$	V 2-B
19	26	$P_{g} = 1.0$	V3-B
20	21	$P_{g} = 1.0$	タンク
21	22		OR Gate
22	37	$\lambda = 2.7 \times 10^{-4} / hr$	HPCS
.23	37	$\lambda = 2.6 \times 10^{-6} / hr$	LPCS
24	37	$\lambda = 1.4 \times 10^{-5} / hr$	ADS
25	30		AND Gate
26	30		AND Gate
27	22		OR Gate
28	22		OR Gate
29	30		AND Gate
30	22		OR Gate
31	22		ORGate
32	30		AND Gate
33	30		AND Gate
34	22		OR Gate
35	30		AND Gate
36	30		AND Gate
37	22		OR Gate
38	30		AND Cate

表5-16 オペレータに与えるデータ(BWR 非常用炉心冷却系)

表5-17 GO-FLOW 手法による計算手順(BWR 非常用炉心冷却系)

Operator			**************************************		Time Points		·······		- <u> </u>
(Type)	Signal	1	2	3	4	5	6	7	8
1 (25)	l	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0
2 (25)	2	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0
3 (25)	3	0.0	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0
4 (25)	4	0.0	1.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0
5 (25)	5	0.0	0.0	0.0	1.0	0.0	0.0	0.0	0.0
6 (25)	6	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	1.0	0.0
7 (25)	7	0.0	0.0	0.5	0.0	5.0	31.0	0.0	84.0
8 (21)	8	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0
20 (21)	20	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0
21 (22)	21	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0
9 (37)	9	1.0	1.0	•9999986	•9999986	.9999846	. 9998978	.9998978	.9996627
13 (26)	13	0.0	0.0	0.0	.9999986	.9999846	.9998978	.9998978	.9996627
12 (26)	12	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	.9998978	.9996627
10 (37)	10	1.0	1.0	.9999875	.9999875	.9998625	.9990879	.9990879	.9969920
11 (26)	11	0.0	1.0	.9999875	.9999875	.9998625	.9990879	.9990879	.9969920
14 (37)	14	1.0	1.0	•9999986	•9999986	.9999846	.9998978	.9998978	.9996627
19 (26)	19	0.0	0.0	0.0	.9999986	.9999846	.9998978	.9998978	.9996627
18 (26)	18	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	.9998978	.9996627
15 (37)	15	1.0	1.0	.9999875	.9999875	.9998625	.9990879	.9990879	,9969920
17 (26)	17	0.0	1.0	.9999875	.9999875	.9998625	.9990879	.9990879	.9969920
25 (30)	25	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	.9989858	.9966557
26 (30)	26	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	.9989858	.9966557
27 (22)	27	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	•99999990 (1.03x10-6)	.9999888 (1.12x10 ⁻⁵)
23 (37)	23	1.0	1.0	.9999987	•9999987	.9999857	.9999051	.9999051	.9996867
24 (37)	24	0.0	1.0	•9999930	.9999930	.9999230	.9994891	.9994891	.9983144
16 (26)	16	1.0	1.0	•9999875	•9999875	•9998625	.9990879	.9990879	.9969920
28 (22)	28	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0
29 (30)	29	0.0	1.0	.9999930	•9999930	.9999230	.9994891	.9994891	.9983144
22 (37)	22	1.0	1.0	.9998650	.9998650	.9985161	.9901934	.9901934	.9679886
30 (22)	30	1.0	1.0	1.0	1.0	•99999999	•9999950	.9999950	.9999460
				(9.45x10 ⁻¹⁰)	(9.45x10 ⁻¹⁰)	(1.14x10 ⁻⁷)	(5.01x10 ⁻⁶)	(5.01x10 ⁻⁶)	(5.40x10 ⁻⁵)
31 (22)	31	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0
32 (30)	32	0.0	0.0	0.0	•9999986	.9999846	•9998978	.9998978	.9996627
33 (30)	33	0.0	0.0	0.0	.9999861	.9998471	.9989858	.9989858	.9966557
34 (22)	34	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0
35 (30)	35	0.0	0.0	0.0	•9999986	.9999846	.9998978	.9998978	,9996627
36 (30)	36	0.0	0.0	0.0	.9999861	.9998471	.9989858	.9989858	.9966557
37 (22)	37	0.0	0.0	0.0	1.0	1.0	•99999990	•99999990	•9999888
38 (30)	38	0.0	0.0	0.0	.9999930	.9999230	.9994881	.9994881	.9983032
					(7.0x10 ⁻⁶)	(7.7x10 ⁻⁵)	(5.12x10 ⁻⁴)	(5.12x10 ⁻⁴)	(1.70x10 ⁻³)

それ故, オペレータ#31, #34 の出力信号には, 表7-3 に見られるような, (16, 22, 23, 11) 等の表 記を付け加える必要はない。信号#31, #34 の強度 は全タイム・ポイントにおいて1.0となっている。 表5-18 に解析結果をまとめて示してある。各フェ ーズの開始時及び終了時における対応する系の不動作 確率が得られている。表中,括弧の中に示した数値 は,仮に各フェーズにおいて要求された動作が終了し た後も動作を継続した場合における不動作確率であ る。
Time	State		Unreliability					
Point		Signal #30 (Phase 1)	Signal #38 (Phase 2)	Signal #27 (Phase 3)	System			
1	Stand-by	0. 0	1.0	1.0				
	Phase 1							
2	Demand	0.0	1.0	1.0	0.0			
3	30 min. after	9.45×10^{-10}	1.0	1.0	9.45x10 ⁻¹⁰			
	Phase 2							
4	Demand	(9.45x10 ⁻¹⁰)	7.00×10^{-6}	1.0	7.00x10 ⁻⁶			
5	5 hr. after	(1.14×10^{-7})	7.70×10^{-5}	1.0	7.70x10 ⁻⁵			
6,	36 hr. after	(5.01x10 ⁻⁶)	5.12×10^{-4}	1.0	5.12×10^{-4}			
	Phase 3							
7	Demand	(5.01x10 ⁻⁶)	(5.12×10^{-4})	1.03×10^{-6}	5.13x10 ⁻⁴			
8	84 hr. after	(5.40x10 ⁻⁵)	(1.70x10 ⁻³)	1.12×10^{-5}	5.23x10 ⁻⁴			

表5-18 解析結果(BWR 非常用炉心冷却系)

各フェーズにおいて、炉心からの有効な除熱という 指令を満足するためには、各フェーズの対応する系が 正常に動作するだけではだめである。例えば、フェー ズ2における動作が失敗している場合は、たとえフェ ーズ3で熱交換器(H_x)、低圧注入系(LPCI)が正 常に動作したとしても、フェーズ3における要求は満 されていないと考える。それ故、システム全体として 考えた場合の各フェーズにおける動作失敗確率は、そ れ以前のフェーズにおけるシステムの動作成功/失敗 に依存することとなる。表7-9におけるシステム故障 確率は各フェーズ以前の故障確率を加え合わせたもの となっている。

図5-20に、動作失敗確率の時間経過による推移を





示す。図中,実線は文献(44)に示された解析結果で あり,○印は,本解析の結果である。GO-FLOW手法 により同一の結果が得られることがわかる。

5.7.3 舶用炉非常炉心注入系非常用電源系

(1) 系の説明

舶用炉非常炉心注入系は、図5-21 に示すように, 独立二系統の高圧注入系(HPCI),ポンプ出口がタ イラインで接続された二系統の低圧注入系(LPCI), 及び,再循環冷却系一系統で構成されている。

この系も,LOCA後の炉心からの除熱を目的とし ており,時間経過に伴い動作モードが順次変化する Phased Mission Problemの一例と言える。

この系の非常用電源としては、補助発電機(720kW) 2台、非常用発電機(240kW)1台の計3台のディー ゼル発電機が用意されている。本章では、この非常用 電源系の信頼性解析にGO-FLOW手法を適用した例 を示す。

3台のディーゼル発電機のうち1台の機能が満足さ れれば非常用電源は確保される。そこで(1)LOCA信 号発生と共に,ディーゼル発電機3台が同時に起動さ れる,単純な冗長系の場合と,(2)LOCA信号発生と 共にディーゼル発電機1台が起動され,他の2台は, バック・アップとして待機状態に置かれている,待機 冗長系の場合,の2ケースについて解析を行い相互の 比較を行う。また,ケース2の場合については,解析 的な解も合わせて求める。



図5-21 舶用炉非常炉心注入系

74

(2) 冗長系, ケース(1)

非常用電源系の部分を GO-FLOW チャートに表現 すると 図5-22 のようになる。最終信号線は#14 で あり少なくとも1 台のディーゼル発電機が動作状態に あること,すなわち,非常用電源の確保を意味してい る。

タイム・ポイントは 表5-19 のように定義する。 LOCA 信号が発せられるまでの系の待機時間は720時間(30日)とした。非常炉心注入系の動作モードの変化に対応して, Phasel は 0 ~30分, Phase2 は30分~ 1時間, Phase3 は 1 ~36時間とした。非常用電源系にとっては、これらの区別は特に意味はないが、非常



図5-22 GO-FLOW チャート (冗長系)

表5-19 タイム・ポイントの定義(冗長系)

		and the second		
Time Points	作	用	意	味
1	信号#1発生	開始初期時刻	IJ	
2	信号 #2 強度	720.0 Phase 1	開始	14 - Ale - A
· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	信号 #3 発生			
3	信号#4強度	0.25 15分後		
4	信号#4強度	0.25 30分後,	Phase1終了, J	Phase 2 開始
5	信号#4強度	0.25 45分後	····.	
6	信号#4強度	0.25 1時間後	٤, Phase 2 終了,	Phase 3 開始
7	信号#4強度	11.0 12時間後	ź	
8	信号#4強度	12.0 24時間後	ά το	
9	信号#4強度	12.0 36時間後	è, Phase 3 終了	and a second s
	and the second			and the second second second second

表5-20 オペレータに与えるデータ(冗長系)

Operator	Туре	Data	意味、対応機器
1	25	1.0(1~9)	非常用電源系待機開始
2	25	720(2)	待機時間
3	25	1.0(2)	起動信号
4	25	$.25(3 \sim 6), 11.0(7), 12.0(8 \sim 9)$	経過時間
5	37	$\lambda = 0.0$	DG1待機中の故障
6	26	$P_{r}=3\times 10^{-2}$	DG1起動
7	35	$\lambda = 3 \times 10^{-3} / h$	DG1 運転中の故障
8	37	$\lambda = 0.0$	DG2待機中の故障
9	26	$P_{f} = 3 \times 10^{-2}$	DG2起動
10	35	$\lambda = 3 \times 10^{-3} / h$	DG2運転中の故障
11	37	$\lambda = 0.0$	DG3待機中の故障
12	26	$P_{r} = 3 \times 10^{-2}$	DG3起動
13	35	$\lambda = 3 \times 10^{-3} / h$	DG3運転中の故障
14	22	the second s	OR ゲート

炉心注入系の信頼性解析と結びつける場合に意味を 持ってくる。

表5-20 にオペレータに与えたデータ及び対応する 機器,意味を示す。タイプ37のオペレータはディーゼ ル発電機の待機中の故障をモデル化している。DGの 待機中の故障は小であるので、本解析では、無視し た。従って、タイプ37のオペレータのデータには、 =0.0が与えてある。タイプ26のオペレータはディー ゼル発電機の起動をモデル化しており、タイプ35のオ ペレータは運転中の故障発生をモデル化している。

信号 #1 に対応する実在の流れ,信号は存在しない が,この信号は,ディーゼル発電機が待機状態にあり 起動指令を受け付ける態勢にあることをあらわしてい る。タイプ37 オペレータを通過後の信号 #5, #8, # 11 も信号 #1 と同じ意味である。信号 #2 は待機時 間,信号 #3 は起動指令,信号 #4 はデイーゼル発電 機の運転時間をそれぞれあらわしている。その他の信 号は,ディーゼル発電機からの電力をあらわしている と考えられる。

解析の手順及び結果を表5-21 に示す。表記方法は 表5-12,17 等と同様である。 (3) 待機冗長系, ケース(2)

待機冗長系とした場合の非常用電源系を GO-FLOW チャートにあらわすと、図5-23の様になる。図5-23 と比較すると、オペレータ#5、#9、#10、#11、# 15、#16、#17が増えている。信号#3の起動指令 は#7のオペレータのみに入っている。ディーゼル発



図5-23 GO-FLOW チャート (待機冗長系)

Operator					Time P	oints				
(Type)	Signal	1	2	3	.l i	5	6	7	8	9
1 (25)	l	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0
2 (25)	2	0.0	720.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0
3 (25)	3	0.0	1.0	0.0	0,0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0
4 (25)	h .	0.0	0,0	0.25	0.25	0.25	0.25	11.0	12.0	12.0
5 (37)	5	1.0	1,0	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0
6 (26)	6	0.0	0.97	0.97	0.97	0.97	0.97	0.97	0.97	0.97
7 (35)	7	0.0	0.97	0.969293	0.968546	0.967820	0.967094	0.935701	0.902615	0.870699
8 (37)	8	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0
9 (26)	9	0.0	0.97	0.97	0.97	0.97	0.97	0.97	0.97	0.97
10 (35)	10	0.0	0.97	0.969293	0.968546	0.967820	0.967094	0.935701	0.902615	0,870699
11 (37)	11	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0
12 (26)	12	0.0	0.97	0.97	0.97	0.97	0.97	0.97	0.97	0.97
13 (35)	13	0.0	0.97	0,969293	0.968546	0.967820	0.967094	0.935701	0.902615	0.870699
14 (22)	14	0.0	0.999973	0.9999971	0.999969	0.9999967	0,999964	0.999734	0.999076	0,997838

表5-21 GO-FLOW 手法による計算手順(冗長系)

電機の起動をモデル化した他のオペレータ#13, #19 には, #11, #17の信号線が入っており,起動はこ れらの信号によって行なわれる。最終信号線は, #21 であり, 1台のディーゼル発電機が動作状態にあるこ とを意味している。

タイム・ポイントは表5-22の様に定義する。単純 な冗長系の場合と同じである。

表5-23 にオペレータに与えたデータ及び対応する

Time Points	作用	意
1	信号#1 発生開始	初期時刻
	信号 #5 強度1.0	
2	信号 #2 強度720.0	Phase1開始
	信号#3発生	
3	信号#4 強度0.25	15分後
4	信号#4 強度0.25	30分後,Phase 1 終了, Phase 2 開始
5	信号#4 強度0.25	45分後
6	信号#4 強度0.25	1 時間後, Phase 2 終了, Phase 3 開始
. 7	信号#4 強度11.0	12時間後
8	信号#4強度12.0	24時間後
9	信号#4 強度12.0	36時間後, Phase 3 終了

表5-22 タイム・ポイントの定義(待機冗長系)

.

表5-23 オペレータに与えるデータ(待機冗長系)

Operator	Type	Data	意味、対応機器
1	25	1.0(1~9)	非常用電源系待機開始
2	25	720(2)	待機時間
3	25	1.0(2)	起動指令
4	25	.25(3-6), 11.0(7), 12.0(8-9)	経過時間
5	25	1.0(1)	ディーゼル発電機を待機させておく
6	37	$\lambda = 0.0$	DG1待機中の故障
7	26	$P_{f} = 3 \times 10^{-2}$	DG1起動
8	35	$\lambda = 3 \times 10^{-3} / h$	DG1 運転中の故障
9	22		OR ゲート
10	23		DG1 運転停止の時信号発生
11	24		DG2起動指令
12	37	$\lambda = 0.0$	DG2待機中の故障
13	26	$P_{J} = 3 \times 10^{-2}$	DG2起動
14	35	$\lambda = 3 \times 10^{-3} / h$	DG2運転中の故障
15	22		OR ゲート
16	23		DG2運転停止の時信号発生
17	24		DG 3 起動指令
18	37	$\lambda = 0.0$	DG3待機中の故障
19	26	$P_{f} = 3 \times 10^{-2}$	DG 3 起動
20	35	$\lambda = 3 \times 10^{-3} / h$	DG3運転中の故障
21	22		OR ゲート

機器,意味を示す。タイプ25のオペレータ#5は信号 #5を発生する。この信号は初期時刻(タイム・ポイ ント1)において、二番目、三番目のディーゼル発電 機を起動させないでおくために必要である。つまり, タイム・ポイント1において、強度1.0の信号を発生 し, それにより, タイム・ポイント1における信号# 11, #17(起動指令)の強度を0.0にしておく。タイ プ23のオペレータ#10は、入力信号#9が存在しな い時に信号を発生する。信号#9は信号#8と#5が OR ゲートにより結合されたものであるので、 #10の 信号は、タイム・ポイント2以降においてディーゼル 発電機1の運転が停止している時に発せられることと なる。タイプ24のオペレータ#11は、入力信号#10 の直前のタイム・ポイントからの増減量を出力する。 これにより、出力信号11は、ディーゼル発電機2の 起動指令となる。#16, #17のオペレータもそれぞ れ#10, #11 と同様の働きをしている。その他のオ ペレータの役割は、表5-20の場合と同様である。 解析の手順及び結果を表5-24に示す。第11行目



表5-24 GO-FLOW 手法による計算手順(待機冗長系)

Operator	Signal				Time F	oints				
(Type)		1	2	3	4	5	6	7	8 -	9
1 (25)	1	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0
2 (25)	2	0.0	720.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0
3 (25)	3	0.0	1.0	0.0	0.0	0.0	0.0	. 0.0	0.0	0.0
4 (25)	4	0.0	0.0	0.25	0.25	0.25	0.25	11.0	12.0	12.0
5 (25)	5	1.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0
6 (37)	6	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0
7 (26)	7	0.0	0.97	0.97	0.97	0.97	0.97	0.97	0.97	0.97
8 (35)	8	0.0	0.97	0.969273	0.968546	0.967820	0.967094	0.935701	0.902615	0.870699
9 (22)	9	1.0	0.97	0.969273	0.968546	0.967820	0.967094	0.935701	0.902615	0.870699
10 (23)	10	0.0	0.03	0.030727	0.031454	0.032180	0.032906	0.064299	0.097385	0.129301
11 (24)	11	0.0	0.03	0.000727	0.000727	0.000726	0.000726	0.031393	0.033086	0.031916
12 (37)	12	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0
13 (26)	13	0.0	0.0291	0.029805	0.030510	0.031215	0.031919	0.062370	0.094463	0.125422
14 (35)	14	0.0	0.0291	0.029783	0.030465	0.031147	0.031828	0.060744	0.090097	0.117271
15 (22)	15	1.0	0.9991	0.999056	0.9999011	0.998967	0.998922	0.996445	0.992712	0.987970
16 (23)	16	0.0	0.0009	0.000944	0.000989	0.001033	0.001078	0.003555	0.007288	0.012030
17 (24)	17	0.0	0.0009	0.000044	0.000045	0.000044	0.000045	0.002477	0.003733	0.004742
18 (37)	18	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0
19 (26)	19	0.0	0.000873	0.000916	0.000959	0.001002	0.001046	0.003448	0.007069	0.011669
20 (35)	20	0.0	0.000873	0.000915	0.000958	0.001000	0.001043	0.003372	0.006808	0.011081
21 (22)	21	0.0	0.999973	0.999971	0.999969	0.999967	0.999965	0.999817	0.999520	0.999051

78

で、ディーゼル発電機2の起動指令が得られる。図5-24 に各タイム・ポイントにおけるこの信号の強度を 示す。第13行目に、ディーゼル発電機2が起動指令に より正常に起動を開始した割合が得られている。これ を図に表すと、図5-25 となる。





第14行目には、起動を開始したディーゼル発電機2 が運転中の故障発生により停止した分だけ減少した 運転状態にある割合が記してある。この計算には、タ イプ35のオペレータの定義式を用いてある。例えば、 タイム・ポイント8における信号#14の強度を与える 計算式は次のようになる。

14(8)=0.0944	l63×exp{-	$-\lambda imes 0.25 imes$	$\frac{0.0291}{0.094463}$
$-\lambda \times 0.25 \times$	<u>0.029805</u> 0.094463 -	$-\lambda imes 0.25 imes$	$\frac{0.\ 030510}{0.\ 094463}$
$-\lambda \times 0.25 \times$	$\frac{0.031215}{0.094463}$ -	-λ×11.0×	$\frac{0.\ 031919}{0.\ 094463}$

$-\lambda \times 12.0 \times \frac{0.062370}{0.094463} - \frac{1}{2}\lambda \times 0.25 \times \frac{0}{0}$	0.000705 0.094463
$-\frac{1}{2}\lambda \times 0.25 \times \frac{0.000705}{0.094463} - \frac{1}{2}\lambda \times 0.25 \times 0.25 \times 0.0000000000000000000000000000000000$	$\times \frac{0.000705}{0.094463}$
$-\frac{1}{2}\lambda \times 0.25 \times \frac{0.000704}{0.094463} - \frac{1}{2}\lambda \times 11.02$	$\times \frac{0.030451}{0.094463}$
$-\frac{1}{2} \lambda \times 12.0 \times \frac{0.032093}{0.094463} \big\}$	(5-21)

指数の中の第一項は、タイム・ポイント2において 起動していたディーゼル発電機がタイム・ポイント2 ~3の間の0.25時間の間に故障する部分で、図5-26 ①に相当している。

第七項は、タイム・ポイント2~3の間に新たに起動したディーゼル発電機がその間の運転中に故障する 割合を計算している。タイム・ポイント3における信 号#13の強度は,起動指令により起動を開始したディ ーゼル発電機のタイム・ポイント3における累積値で ある。タイム・ポイント2から3の間で絶えず新たな 起動指令が発せられ、その間、起動を開始したディー



ゼル発電機の割合は順次増大していくわけである。タ イプ35のオペレータの定義式は、その間、一定割合で 起動指令が出るとした場合の近似値となっている。単 位時間当たり s の割合で起動するとすると、 $t_2 \sim t_3$ の間で起動を開始したディーゼル発電機が t_3 におい て作動している割合は次の式で表せられる。

$$\int_{t_2}^{t_3} s \, c^{-\lambda(t_3-t_1)} dt = s \int_{0}^{t_3-t_2} e^{-\lambda t} dt = \frac{s}{\lambda} \left(1.0 - e^{-\lambda(t_3-t_2)} \right)$$
$$= \frac{s}{\lambda} \left(1.0 - 1.0 + \lambda \left(t_3 - t_2 \right) - \frac{1}{2} \, \lambda^2 \left(t_3 - t_2 \right)^2 \right)$$
$$= s \left(\left(t_3 - t_2 \right) - \frac{1}{2} \, \lambda \left(t_3 - t_2 \right)^2 \right)$$
$$= s \times \left(t_3 - t_2 \right) \left\{ 1.0 - \frac{1}{2} \, \lambda \left(t_3 - t_2 \right) \right\}$$
(5-22)

ここで $s \times (t_s - t_2)$ は $t_2 \sim t_s$ の間で新たに起動 を開始した割合、つまり、タイム・ポイント 2 ~ 3 の 間での信号 #13 の増加量である。それ故

 $s \times (t_3 - t_2) = \#13(3) - \#13(2) = 0.000705$ (5-23)

となり、又、 t₃−t₂ =0.25であるので、元の式は、 0.000705×(1.0−<u>1</u>λ×0.25)

となる。この結果, $t_2 \sim t_3$ の間の故障による減少量 は

 $0.000705 \times \frac{1}{2} \lambda \times 0.25$

であることがわかる。一方, (5-21)式 を展開し, 第 7項からの寄与を求めると,

 $-0.000705 \times \frac{1}{2} \lambda \times 0.25$

である。これにより, (5-21)式, すなわち, タイプ35 オペレータの定義式は, この故障発生モデルの近似式 となっていることがわかる。図5-26 において, ⑦の 部分が, 上記検討部分に相当する。

第八~十二項はそれぞれ⑧~⑪に対応する。

なお、今の場合、タイム・ポイント1~2の間については上記7~12項に相当する項は出てこない。これは、タイム・ポイント2における副入力信号#4の強度を0.0にしてあるためである。タイプ35の定義式により、起動指令が順次増大する場合だけでなく、突然、ステップ状に増大する場合も正しく取り扱えることがわかる。

表5-24 における第15行目は、ディーゼル発電機1 と2 どちらかが運転状態にある確率をあらわしてい る。(タイム・ポイント1における値は除く)

#10 のオペレータにより, #9 の信号から, #10 の信号が得られた際, #10 は, #9 の補集合となっ ていた。それ故, #15 のオペレータの OR ゲートの 計算の時は, #9 と #14 の信号で重なり合う部分が ないため, 単純な加算を行う。

最終オペレータの OR ゲートも, 同様に, 信号#8, #14, #20 の強度の単純な加算となる。

最終結果は、信号#21の強度である。これは、ど れか一台のディーゼル発電機が作動状態にある確率を 表している。

(4) 解析的な解法,ケース(2)

ここで、ケース(2)の場合を解析的に解いて、前節の GO-FLOW 手法による結果と比較してみる。

ディーゼル発電機 $1 \sim 3$ の運転状態にある確率を、 それぞれ、 N_1, N_2, N_3 と置く。タイム・ポイント2 を時間の原点に取り、t=0と置く。

t=0における初期値は,

$$N_{1}(0) = (1.0-720 \times \lambda_{s}) \times (1.0-Q_{d})$$

=1.0×(1.0-0.03)=0.97 (5-24)
$$N_{2}(0) = (1.0-N_{1}(0)) \times (1.0-720 \cdot \lambda_{s}) \times (1.0-Q_{d})$$

=0.03×1.0×0.97=0.0291 (5-25)
$$N_{3}(0) = (1.0-N_{1}(0)-N_{2}(0)) \times (1.0-720 \cdot \lambda_{s})$$

×(1.0-0.000×1.0×0.07=0.0000×2.00

$$\times (1.0-Q_d) = 0.0009 \times 1.0 \times 0.97 = 0.000873$$

(5-26)

となる。これらは, 表5-24の, タイム・ポイント2 における信号#8, #14, #20の強度と同じである。 なお上記計算において, λ_s (待機中の故障率) = 0.0, Q_a (起動失敗確率) =0.03の値を用いた。

N1, N2, N3についての式を立てると次のようになる。

$$\frac{dN_1}{dt} = -\lambda_0 \cdot N_1$$
(5-27)
$$\frac{dN_2}{dt} = (1.0 - Q_d) \times \lambda_0 \cdot N_1 - \lambda_0 \cdot N_2$$
(5-28)
$$\frac{dN_3}{dt} = (1.0 - Q_d) \times Q_d \times \lambda_0 \cdot N_1 + (1.0 - Q_d)$$

$$\times \lambda_0 \cdot N_2 - \lambda_0 \cdot N_3$$
(5-29)

(5-28)式 右辺の第一項は,第1のディーゼル発電 機が故障した場合に第2のディーゼル発電機が起動さ れる割合である。

(5-29)式の第1項は、第一のディーゼル発電機が故

障し,第2のディーゼル発電機に起動指令が出された が,起動失敗し,最後に,第3のディーゼル発電機が 起動される割合である。第二項は,第2のディーゼル 発動機が運転中停止し,第3のディーゼル発動機が起 動される割合である。

N₁はすぐ

$$\frac{dN_2}{dt} = \lambda_o (1 - Q_d) \times N_1(0) \times e^{-\lambda_o t} - \lambda_o \cdot N_2 \quad (5 - 31)$$

両辺に e^{λot} を乗じ, 変形すると,

$$\frac{d}{dt} \{ N_2 e^{\lambda_0 t} \} = \lambda_0 (1 - Q_d) N_1(0)$$
(5-32)

上式を積分し、初期条件を代入すると、

- $$\begin{split} N_{2}(t) &= \{0.0291 + \lambda_{o}(1 Q_{d})N_{1}(0) \times t\} \times e^{-\lambda_{o}t} \\ &= (0.0291 + 0.0028227 \times t) \times e^{-0.003t} \quad (5-33) \end{split}$$
- と、 N₂(t) についての式が求まる。 (5-29)式 に, (5-30), (5-33)式を代入すると,

$$\frac{dN_3}{dt} = (1 - Q_d \lambda_o N_1(0) e^{-\lambda_o t})$$

$$+ (1 - Q_d) \lambda_o (0.0291 + \lambda_o (1 - Q_d) N_1 (0) t) e^{-\lambda_o t}$$

- $\lambda_o N_2$ (5-34)

両辺に e^{λot} を乗じ変形すると,

$$\frac{d}{dt} \{ N_{3} e^{\lambda_{0} t} \} = \lambda_{0} (1 - Q_{d}) (0.0291 + Q_{d} N_{1} (0)) + \lambda_{0}^{2} (1 - Q_{d})^{2} N_{1} (0) t \qquad (5-35)$$

積分を実行し,初期条件を代入すると,

$$N_{s}(t) = \{0.000873 + \lambda_{o}(1 - Q_{d})(0.0291 + Q_{d}N_{1}(0)) \\ \times t + \frac{1}{2}\lambda_{o}^{2}(1 - Q_{d})^{2}N_{1}(0) \times t^{2}\}e^{-\lambda_{o}t} \\ = (0.000873 + 1.6936 \times 10^{-4} \times t + 4.107 \\ \times 10^{-6} \cdot t^{2})e^{-\lambda_{o}t}$$
(5-36)

と, N₃(t)についての式が求まる。

(5-30, 33, 36)式のtに数値を代入して計算すれ ば,各時刻における N_1 , N_2 , N_3 の値,つまり,各タ イム・ポイントにおける,ディーゼル発電機1,2,3 の運転確率が求まる。結果を表5-25 に示す。表に は,GO-FLOW 手法による解析結果も合わせて示し た。

全般的に,両者は大変良い一致を示している。 N₁の値は両者まったく同じである。

N₂の値は, GO-FLOW の方が, タイム・ポイント 7~8において, やや小であるが, これは, 起動状態

表5-25 解析結果の比較(解析的な解と GO-FLOW 手法における信号強度との比較)

9	8	-		TTHE FOIL				
	0	7	6	5	4	3	2	
								· .
15 0.870699	0.902615	0.935701	0.967094	0.967820	0.968546	0.96923	0.97	Nl
15 0.870699	0.902615	0.935701	0.967094	0.967820	0.968546	0.96923	0.97	#8
17 0.117335	0.090117	0.060746	0.031827	0.031147	0,030466	0.029783	0.0291	N2
97 0.117271	0.090097	0.060744	0.031828	0.031147	0.030465	0.029783	0.0291	#14
96 0.011034	0,006796	0.003373	0.001043	0.001000	0.000957	0.000915	0.000873	^N з
0.011081	0.006808	0.003372	0.001043	0.001000	0.000958	0.000915	0.000873	#20
28 0.999068	0,999528	0.999820	0,999964	0,999967	0.999969	0.999971	0.999973	Total
20 0.999051	0.999520	0.999817	0.999965	0.999967	0.999969	0.999971	0.999973	#21
	0.9026 0.9026 0.0901 0.09009 0.00679 0.00680 0.99955	0.935701 0.935701 0.060746 0.060744 0.003373 0.003372 0.999820 0.999817	0.967094 0.967094 0.031827 0.031828 0.001043 0.001043 0.999964 0.999965	0.967820 0.967820 0.031147 0.031147 0.001000 0.001000 0.999967 0.999967	0.968546 0.968546 0.030466 0.030465 0.000957 0.000958 0.999969 0.999969	0.96923 0.96923 0.029783 0.029783 0.000915 0.000915 0.999971 0.999971	0.97 0.0291 0.0291 0.000873 0.000873 0.999973	N ₁ #8 N ₂ #14 N ₃ #20 Tota1 #21

にあるディーゼル発電機の割合の増加を各タイム・ポ イント間で直線的と仮定しているため,故障確率をや や大き目に見積もっているためである。

 N_s の値は、GO-FLOWの方が、タイム・ポイント 8,9において、やや大きくなっているが、これは、 N_2 の値が小であった分だけ、第3のディーゼル発電 機の起動が余分に要求されたためである。

N₁~N₃の和についてみると,更に良い一致を示している。GO-FLOWの方がタイム・ポイント7~9において,わずかばかり小の値を示している。

以上,解析的な解と比較した結果,GO-FLOW 手法 は厳密解に大変近い値を与えていることが示された。 本解析例は,比較的単純な系であったため,解析的な 解が簡単に得られたが,複雑な系の場合,常に解析的 に解けるとは限らない。これに対し,GO-FLOW 手法 は離散的なタイム・ポイントを取り,数値的に処理し ていく方法のため,基本的にはGO-FLOW チャート に表現することができれば解析可能となる。ここに GO-FLOW 手法の特長があると言える。

図5-27 に, ケース(1), ケース(2)の GO-FLOW 手法





による解析結果及びケース(2)の解析的な解を示す。図 中, 横軸のタイム・ポイント間の間隔は実際の時間間 隔と一致していないことに注意する必要がある。ケー ス(1)とケース(2)では時間経過と共に大きな差が出てく る。これは, 非常用電源の動作要求後の起動確率に対 してはどちらのケースでも差はないが, 長時間冷却に 対するシステムの信頼性は, ケース(2)の待機冗長系と した方が向上することを意味している。

5.7.4 加圧水型原子炉補助給水系

本節では、Time Dependent Unavailability 解析の GO-FLOW 手法による実施例を紹介し、試験、修理を も考慮に入れた解析が可能であることを示す。

(1) 系の説明

解析対象は Reactor Safety Study⁽³⁾ で取り上げら れた,加圧水型原子炉補助給水系を単純化したもので ある。

図5-28 に補助給水系のフロー・チャートを示す。 この系は、蒸気発生器の二次側に補給水を供給し、主 給水の喪失をバック・アップする機能を持っている。 系には、3台のポンプが備えられており、2台は電動 ポンプで1台はタービン駆動ポンプである。タンクか らの補給水を途中並列に置かれた二基のヘッダーを介 して蒸気発生器へ供給する。3台中1台のポンプが確 保されれば補助給水系の機能は満足されるものとす る。

図5-29 は、補助給水系のフォールト・ツリーで Reactor Safety Study からの再録である。このツリ ーの中で項上事象へ主要な寄与をなすものは、"No Flow from Turbine Pump"と "No Flow from Elec Pump A,B"である。Pump A,B の不作動の主原因は電 源喪失で、今の場合はディーゼル発電器の故障とな る。"No Flow from Turbine Pump"は故障モード、 PSTTBCNT、PXV4041Y、…で構成されており、その 中にポンプ、バルブの故障が含まれている。

結局, 試験, 修理の対象となっており, 故障確率の 高い機器でこの系を表現すると, 図5-30 のように単 純化されたブロック・ダイヤグラムが得られる。解析は このブロック・ダイヤグラムを基に実施した。

次に,定期試験のスケジュールであるが,複数の機器が試験対象となっているため,試験時期のオーバー ・ラップ等に種々の場合が考えられるが⁽⁴⁷⁾,本解析 では次のように仮定した。

バルブ,ポンプは,30日毎に同時に試験を実施する。ディーゼル発電機は60日毎に試験するが,2台の



図5-28 PWR 補助給水系

83



図5-29 PWR 補助給水系のフォールト・ツリー





ディーゼル発電機相互,及びバルブ,ポンプとも試験 時期をずらす。図5-31 に定期試験のスケジュールを 示す。

試験に要する平均時間は、すべての機器共、1.5時 間とする。もし、試験により故障が発見された場合 は、修理を実施するが、その修理に要する平均時間 は、バルブが7時間、ポンプが19時間、ディーゼル発 電機が21時間であるとした。更にディーゼル発電機は 試験中であっても、起動要請がある場合は、90%の確 率で起動可能であるとした。

·(2) GO-FLOW チャートによる表現

図5-30 のブロック・ダイヤグラムから, 試験, 修 理条件を組み込み, GO-FLOW チャートを作成すると 図5-32 のようになる。図中, 各々のオペレータの下 に対応する機器名を記した。

タイプ37のオペレータは故障発生と修理をモデル化 しており、タイプ39のオペレータは定期試験の実施を モデル化している。信号 #16 は時間経過量を与え、 信号 #17, #18, #19, #20 は修理完了の信号を与



図5-32 GO-FLOW チャート (PWR 補助給水系)

えている。信号#21, #23, #25 は定期試験の開始 信号で,信号#22, #24, #26 は定期試験の終了信 号である。最終信号線は#15 で系の動作可能状態に 対応している。

表5-26 に各オペレータに与えたデータ及び対応す る機器,意味を記す。オペレータ#5, #7のP_cの値 は0.1とし,ディーゼル発電機が試験中でも0.9の確率 で起動可能な事をモデル化している。

タイム・ポイントは表5-27 に示したように定義す る。75日目までの試験,修理の実施に対応して30個の タイム・ポイントを定めた。タイム・ポイント1は初 期時刻。タイム・ポイント2,3 はどちらも360時間後 に対応しており,同時刻であるが、タイム・ポイント 3はディーゼル発電機1の試験を開始した後の状態に 対応し,タイム・ポイント2は,その直前の状態に対応する。その他の同一時刻に2つのタイム・ポイント が定義されている場合も同様のことをあらわす。

信号 #16 の強度は直前のタイム・ポイントからの 時間経過量をあらわし、単位は「時間」である。信号 #17~ #20 により修理完了をモデル化している。こ れらの信号は、故障発生をあらわすタイプ37のオペレ ータの副入力信号となっている。この信号線で今まで の時間経過量をキャンセルする負の強度を入力するこ とにより、故障の進展を初期状態へ戻している。すな わち、この方法により、修理完了をモデル化してい る。この信号強度の与え方から、本解析では、修理期

Operator	Туре	Data	意味、対応機器
1	25	1.0(1~30)	DG1 起動可能状態
2	25	1.0(1~30)	DG2 起動可能状態
3	25	1.0(1~30)	ポンプ,バルブ系使用可能状態
4	37	$\lambda = 4.2 \times 10^{-5} / h$	DG1故障,修理
5	39	$P_o = 1.0, P_c = 0.1$	DG1 試験
6	37	$\lambda = 4.2 \times 10^{-5} / h$	DG2故障,修理
7	39	$P_o = 1.0, P_c = 0.1$	DG2試験
. 8	22		OR ゲート
9	37	$\lambda = 3.0 \times 10^{-7} / h$	バルブ1故障,修理
10	39	$P_o = 1.0, P_c = 1.0$	バルブ1試験
11	37	$\lambda = 3.0 \times 10^{-6} / h$	ポンプ故障,修理
12	39	$P_o = 1.0, P_c = 1.0$	ポンプ,試験
13	37	$\lambda = 3.0 \times 10^{-7} / h$	バルブ2故障,修理
14	39	$P_o = 1.0, P_c = 1.0$	バルブ2試験
15	22	· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	OR ゲート

表5-26 オペレータに与えるデータ (PWR 補助給水系)

	Bool Time			Int	ensity of S	ignal	
Time Points	(h)	Test and Repair	16	17	18	19	20
1	0.0			1994 1995 1997			
2	200.0		360.0				
3	300.0	Diesel generator 1 under test					
4	261.5		1.5		·		
5	301.5	Diesel generator 1 under repair					
6	202.5	1	21.0				
7	382.5				· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	-361.5	
8	500.0		337.5				
9	720.0	Pump, valves under test					
10			1.5				
11	721.5	Valves under Pump under		·			
12	720.5	repair repair	7.0				-
13	728.5			-721.5			
. 14	5 10 C		12.0				
15	740.5		-,		-721.5		
16	1000.0		339.5				
17	1080.0	Diesel generator 2 under test					
18	1001.5		1.5				
19	1081.5	Diesel generator 2 under repair					
20	1102.5		21.0	4 N I.			
21	1102.5						-1081.5
22	1440.0		337.5				
23	1440.0	Pump, valves under test					
24	1441.5		1.5	:			
25	1441.5	Valves under Pump under					
26	1448 5	Tepan Tepan	7.0				
27	1440.5			-720.0			
28	1460.5		12.0				
29	1400.3				-720.0	1. 1. 1. 1.	
30	1800.0		339.5				

表5-27 タイム・ポイントの定義(PWR 補助給水系)

間中でも新たな故障が発生し,それは検出不可能と考 え,試験が修了した時点までの故障が修理完了時に直 されるとしていることがわかる。

(3) 解析結果

解析の手順及び結果を表5-28 に示す。表記方法は 他の場合と異なり、タイム・ポイントを左端、縦に並 べ、オペレータの表記を上端、横とした。

各タイム・ポイントにおける強度は,必要に応じ て,有効数字8桁まで示した。強度の値の中で下線を 付けたものは,この位置において,試験か修理を実施 していることを意味している。

最終結果は信号 #15 の強度であり,系が動作可能 である確率を意味している。

図5-33 に系の動作不可能確率(アンアベイラビリ ティ)の時間経過による推移を示す。各タイム・ポイ ント間の実際の時間間隔は均一でないことに注意する 必要がある。

なお、本節では示さなかったが、試験実施に伴い、 一定確率で故障が発生する場合、及び故障検出率が 100%より低い場合も既存のオペレータのみで取扱い



図5-33 解析結果 (PWR 補助給水系)

が可能であった。

本解析例で示したように、GO-FLOW 手法により、 Time Dependent Unavailability の解析が一度の計算 で実施できることがわかり、GO-FLOW 手法がこの種 の解析においても有用な手段であることが確認され た。

5.8 GO-FLOW 手法まとめ

この節では、以上説明してきた、GO-FLOW 手法に ついて整理し、要点を記述することとする。

GO-FLOW 手法とは、系の信頼性解析方法の一手法 であり、特に配管系の解析に適した解析方法と言える。

GO-FLOW 手法により,複数の時刻,状態における 系の動作成功/失敗の確率値を一つのモデル(GO-F LOW チャート)により,一度の計算で求めることがで きる。

系を構成する機器は、GO-FLOW 手法において定義 されている標準オペレータにより表現する。冷却水の 流れ、信号、情報の流れ等は信号線を伝わる信号によ り表現する。オペレータ及びそれらを結ぶ信号線から できている GO-FLOW チャートにより、系の構成・ 機能をモデル化して表現する。

標準オペレータとしては, 論理機能をあらわす種類 [タイプ22 (OR ゲート), タイプ30 (AND ゲート)], 信号を発生する種類 [タイプ25], 機器の動作状態を あらわす種類 [タイプ21, 26, 27, 29], 時間経過に 伴う故障をあらわす種類 [タイプ35, 37, 38], 信号 処理を行う種類 [タイプ23, 24] の合計12種類のタイ プが定義されている。

オペレータには通常,入力信号と出力信号が接続し ており,オペレータの機能に従い,入力信号を処理 し,出力信号を発生する。

入力信号には,主入力信号と副入力信号の二種類が ある。主入力信号は主として実在の流体の流れ(冷却 水,電流,等)の存在を表わしている。副入力信号は 機器の動作指令の存在,時間経過量等を表わす。

信号に付随して"強度"という量が存在する。主入 力信号の場合は,強度は流体等の存在確率をあらわ す。それ故,主入力信号の強度は必ず1.0以下の値で ある。副入力信号の強度は,指令が与えられる確率, 時間経過量等をあらわすため,必ずしも1.0以下の値 である必要はなく,時には負の値も取り得る。

異なった信号発生器(タイプ25)から発生した信号 は相互に独立な信号として扱う。一つの信号が分岐し

	•				表5-28	GO-DI	LOW 手法	による計算	〔手順(PV	WR 補助給	(水系)				8
Operator	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15
Туре	25	25	25	37	39	37	39	22	37	39	37	39	37	39	22
Signal	1.	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15
Time Point		· ·	-												
1	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0
2	1.0	1.0	1.0	.98488	.98488	.98488	.98488	.9997714	.999892	.999892	.998812	.998812	.998704	.998704	.9999997
3	1.0	1.0	1.0	.98488	.8864	.98488	.98488	.99828	.999892	.999892	.998812	.998812	.998704	.998704	.99999777
4	1.0	1.0	1.O	.98482	.8863	.98482	.98482	.998274	.9998915	.9998915	.998807	.998807	.998699	.998699	99999775
5	1.0	1.0	1.0	.98482	.98482	.98482	.98482	.9997696	.9998915	.9998915	.998807	.998807	.998699	.998699	.9999997
6	1.0	1.0	1.0	.98393	.98393	.98393	.98393	.9997418	.9998852	.9998852	.998738	.998738	.998623	.998623	9999964
7	1.0	1.0	1.0	.999118	.999118	.98393	.98393	.9999858	.9998852	.9998852	.998738	.998738	998623	.998623	.99999998
8	1.0	1.0	1.0	.98494	.98494	.96976	.96976	.9995446	.999784	.999784	.997624	.997624	997408	,997408	.99999882
9	1.0	1.0	1.0	.98494	.98494	.96976	.96976	. 9995446	.999784	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	999545
10	1.0	1.0	1.0	.98488	.98488	.96970	.96970	.9995419	.9997835	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	,999542
11	1.0	1.0	1.0	.98488	.98488	.96970	.96970	.9995419	.9997835	.9997835	.997619	.997619	.997403	.997403	.99999881
12	1.0	1.0	1.0	.98459	.98459	.96940	.96940	.9995285	.9997814	.9997814	.997596	.997596	.997377	.997377	.99999876
13	1.0	1.0	1.0	.98459	.98459	.96940	.96940	.9995285	.9999979	•9999979	.997812	.997812	.997810	.997810	.99999897
14	1.0	1.0	1.0	.98408	.98408	.96890	.96890	.9995049	.99999943	.9999943	•997777	.997777	.997771	.997771	.99999890
15	1.0	1.0	1.0	.98408	.98408	.996890	.96890	.9995049	.9999943	.9999943	.9999373	.9999373	.9999316	.0000316	.99999997
16	1.0	1.0	1.0	.96982	.96982	.95464	.95464	.998631	.9998924	.9998924	.998817	.998817	.998709	.998709	.99999823
17	1.0	1.0	1.0	.96982	.96982	.95464	.8592	•995751	.9998924	.9998924	.998817	.998817	.998709	.998709	.99999451
18	1.0	1.0	1.0	.96976	.96976	.95458	.8591	•995739	.999892	.999892	.998812	.998812	998704	.998704	.99999118
19	1.0	1.0	1.0	.96976	.96976	. 95458	.95458	.998624	.999892	.999892	.998812	.998812	.998704	.998704	,99999822
20	1.0	1.0	1.0	.96888	.96888	•95369	.95369	.998559	.9998857	.9998857	.998743	998743	.998629	.998629	,99999802
21	1.0	1.0	1.0	.96888	.96888	.999118	.999118	.9999726	.9998857	.9998857	.998743	.998743	.998629	.998629	,99999996
22	1.0	1.0	1.0	.95470	.95470	.98494	.98494	.9993178	.9997844	.9997844	.997629	.997629	.997413	.997413	.99999824
23	1.0 [.]	1.0	1.0	.95470	.95470	.98494	.98494	.9993178	.9997844	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	.999318
24	1.0	1.0	1.0	.95464	.95464	.98488	.98488	.9993142	.9997840	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	.99931L
25	1.0	1.0	1.0	.95464	.95464	, 98488	.98488	.9993142	.9997840	.9997840	.997624	.997624	997408	.997408	.99999822
26	1.0	1.0	1.0	.95435	.95435	.98459	.98459	.9992965	.9997819	.9997819	.997601	.997601	.997383	.997383	.99999816
27	1.0	1.0	1.0	.95435	•95435	.98459	.98459	. 9992965	.99999979	.99999979	.997817	.997817	.997815	.997815	.99999846
28	1.0	1.0	1.0	.95384	.95384	.98408	.98408	.9992651	.9999943	.9999943	.997777	.997777	.997771	.997771	.99999836
29	1.0	1.0	1.0	.95384	.95384	.98408	.98408	.9992651	.99999943	.9999943	.9999373	.9999373	.9999316	.9999316	99999995
30	1.0	1.0	1.0	•93958	.93958	.96982	.96982	.998177	.9998924	.9998924	.998817	.998817	.998709	.998709	.99999765

て,別々のオペレータの入力信号となる場合は,それ ぞれのオペレータの出力信号の間には従属性がある。 ただし,タイプ35,37,38の副入力信号は時間経過量 を表現しているため,上記規則にもかかわらず,相互 に独立な信号として扱うこととする。

GO-FLOW チャートを用いて,系の解析を実施する ためには,まず機器の故障率データを基に個々のオペ レータの動作モードに対して各々の発生率を与える。 これは,フォールト・ツリー解析における基本事象の 発生確率に対応している。

更に,系の動作モードに対応して,離散的な時刻を 示すタイム・ポイントを定義する。このタイム・ポイ ントは,1,2,3,…と番号づけられており,解析対 象の動作モードをあらわすために必要な時間区切り数 により,その総数は定まる。タイム・ポイントは単に 時間の区切りをあらわすだけであるため,順序は実際 の時刻順であるが,タイム・ポイント間の間隔は実時 間において均一である必要はない。

計算は,信号発生オペレータ(タイプ25)から出発 し,順次,入力信号の強度がすべて求められているオ ペレータについて,その出力信号の強度を求める。こ の手順を繰り返すことにより,すべての信号の強度が すべてのタイム・ポイントにおいて求まる。

最後に,系の解析の目的となる信号線の強度から, 系の動作の成功/失敗確率が,各々の時刻,状態にお いて求まる。

5.9 考 察

GO-FLOW 手法は、GO 手法を基本とし、その特長 を生かしたまま、GO 手法解析における限界を克服す るために開発した信頼性解析手法である。それ故、第 7章の解析実施例からもわかるように、GO 手法ある いはフォールト・ツリー解析、等、従来の解析方法で は実施が困難であった種類の解析も可能となり、信頼 性解析の実際の系への適用における、有用な解析手法 と言える。

GO 手法と同様に,解析対象の系をモデル化して表 現する GO-FLOW チャートはシステムの P&I ダイ ヤグラム,シーケンス・ダイヤグラム等と視覚的に対 応している。それ故,

GO-FLOW チャート作成が機械的に実行できる。

(2) GO-FLOW チャート作成の際解析者の恣意が入りにくい。

(3) GO-FLOW チャート作成に要する時間が短い。

(4) GO-FLOW チャートの理解,再検討が容易で, チャートの正当性を確証しやすい。

(5) 解析対象の系の構造が変更になった場合容易に 対応できる。

等の長所を保持している。

GO 手法解析の限界を克服した本解析方法の最大の 特徴は,信号の意味を GO 手法とは異なったものに取 り,それを基本的な出発点として解析手法の体系を組 み立てた点にある。GO 手法においては,信号は,"On -to-Off"か "Off-to-On"の信号であり,状態の変 化の発生をあらわしている。信号が存在することは, 状態が変化することを意味し,信号が存在しないこと は,一定の状態を継続することを意味する。これに対 して,GO-FLOW 手法では,"信号の存在"とは実際 の流体,情報の流れの存在あるいは存在する可能性を 意味している。

信号の意味する所が GO 手法とは異なっているため GO 手法におけるオペレータの定義式は、タイプ5の 信号発生器の様な一部オペレータを除いて、GO-FLO W 手法においては使用できない。それ故、新たに、 GO-FLOW 手法におけるオペレータ群を定義した。こ れらの中には、タイプ23、24、35、39等、GO-FLOW 手法特有なオペレータが存在する。

この新たな信号の意味,オペレータ群の定義から, 更に信号の"強度"を定義し,タイム・ポイントの取 り方を定めて作成したのが GO-FLOW 手法と言える。

GO-FLOW 手法の新たな信号を用いることにより, 状態が Off→On→Off のような任意の変化をする系 を取り扱うことが可能となった。GO 手法においては, 信号は "On→to-Off" あるいは "Off-to-On" であっ たため,系の状態の変化としては Off→On あるいは On→Off の変化のような一方向の変化しか取り扱えな かった。この点が, GO 手法による解析の大きな制約 となっていたわけである。

Off→On→Off の状態変化をする系としては,5.7, 解析例(1)で示した原子力船"むつ"の非常用崩壊熱除 去系がある。この系は最初待機状態(Off) に置かれ, 起動指令により動作を開始する(On)。系の運転継続 中に故障発生により機能停止(Off) に致する。この 解析例(1)では,各時刻における系の動作成功/失敗確 率が一つの GO-FLOW チャートにより,一度の計算で 得られることが示されている。

解析例(2)は沸騰水型原子炉非常用炉心冷却系で,解

析例(1)より更に複雑な動作が要求されている例であ る。これは、Phased Mission 問題の例であり、時間 経過に伴い要求される系の動作モードが順次変化して いく。系は複数のサブ・システムより構成されてお り、各フェーズにおける動作モードでは、個々のサブ ・システムあるいはそれらを組み合せた動作が要求さ れる。この解析例(2)により、このような複雑な動作を する系も容易に解析できることが示されている。

この解析例(2)では,各サブ・システムは一体化して 取り扱っているため,対象とする系が比較的大きい割 には少ないデータで解析が済んでいる。より実際の系 に忠実にモデル化するためには,各サブ・システムを 基本的構成機器に分解して取り扱えばよい。その場合 は,GO-FLOWチャートを,各機器に対応したオペレ を用いて書きあらわせば良く,オペレータ数は増加す るが,解析方法は基本的には変化しない。

解析例(3)は, 舶用炉非常炉心注入系の非常用電源系 で, これは待機冗長系の例である。

この解析例では、バック・アップする機器が待機状 態に置かれ、起動要求があった時点で動作を開始し、 故障した機器の代りを務める。

バック・アップする機器の作動は,主機器の故障時 であるため,時間経過と共に確率的に増大していく。 このような作動中の故障発生をモデル化するために, タイプ35のオペレータの特徴が最大限生かされてい る。タイプ35オペレータは,機器が動作中の場合にの みに故障発生を計算し,一本の主入力線で,動作中の 場合と非動作中の場合両方をまとめて処理する事がで きる。この GO-FLOW 手法特有のオペレータを用い ることにより,待機冗長系の解析が容易に実施できる こととなった。

解析例(4)は、加圧水型原子炉補助給水系を対象とし ており、定期試験、修理を考慮に入れた系のアン・ア ベイラビリティの求め方を示している。定期試験はタ イプ39のオペレータによりモデル化しており、On 状 態、Off 状態間を任意に遷移できるという GO-FLOW 手法の特徴を用いている。修理はタイプ37の故障発生 のオペレータに複数の副入力信号を入力し、その中の 一本の副入力信号で、時間経過量を打ち消す負の信号 強度を与える。これにより、機器の故障状態を初期状 態へ戻し、修理実施をモデル化している。

この解析例にみられるように、タイム・ポイントの 取り方、信号線の工夫により、時間経過に伴う系のア ン・アベイラビリティが一度の計算で得られることが わかった。

以上の解析例より、まず、GO-FLOW 手法は幅広い 適用範囲を持っていることがわかる。更に、GO-FLOW チャートに表現できる系であれば原理的には解析可能 であり、それにより大規模な系が複雑な動作モードを 持つ場合も、個々のサブシステムに分割して解析する のではなく、一体として解析することが可能である。 このことより、GO-FLOW 手法は、特に実際の系を対 象とした解析において威力を発揮すると言える。また 一体として解析できるため、各サブシステム間の相互 関連が系の機能に及ぼす影響も見落すことなく解析す ることが可能となる。

解析例に示したような幅広い解析を可能としたの は、信号の意味するところの変更だけではなく、機器 が時間経過に伴い故障する現象をモデル化したオペレ ータ(タイプ35, 37, 38)を導入した点もある。

GO 手法においては、故障の発生確率をデータとし てオペレータに与える。そのため、待機中や運転中の 故障発生の取り扱いには、待機時間や運転時間を事前 に定め、故障率との積から故障確率を求め、その値を オペレータのデータとして与える。その結果、GO 手 法の解析により得られるのは、事前に与えられた待機 時間/運転時間が経過した時点の特定の一時刻におけ る系の動作成功/失敗確率となる。GO 手法における タイム・ポイントは、それ故、実際の時間推移を表わ すために用いることはできない。

これに対し、GO-FLOW 手法では、故障率のデータ をオペレータに与えておき、時間経過量は副入力信号 の強度で与えるようになっている。そのことにより、 GO-FLOW 手法におけるタイム・ポイントは、実際の 時間経過と共に系のアン・アベイラビリティ、等も一 度の計算で解析できるようになった。

GO-FLOW 手法において今後更に開発を要する項目 として以下のことが考えられる。

まず、人間の動作をも含んだ、マンーマシン系も解 析可能とする必要があるであろう。人間の動作を GO -FLOW 手法に導入する場合は、人間の動作遅れを表 現する遅延オペレータを導入する必要がある。本論文 で示した解析例では遅延オペレータの必要がなかった ため、特に遅延オペレータの定義は与えていない。遅 延オペレータの導入の際に注意を要することは、一定 の遅延時間の後に出てきた信号と、遅延がない他の信 号との間の従属性、独立性を正しく扱う必要があるこ とである。 また,現在の所,GO-FLOW 手法では,フォールト ・ツリー解析における点推定値に相当する値を得るだ けであるが,これに不確実さ解析を加える必要があ る。このための一方法としては,モンテ・カルロ法を 用い直接的に多数回の解析を実施する方法が考えられ る。他の方法としては,GO 手法で実施しているよう に,特定の事象(特定の信号線出力)を構成するオペ レータの状態を見い出すプログラムを作成する方法が ある。GO 手法においては,Fault Set Finder として 与えられている。これにより,フォールト・ツリー解 析におけるミニマル・カット・セットに相当するもの が得られる。このフォールト・セットを用い,同じく モンテ・カルロ法により多数回の計算を繰り返し,不 確実さ解析が実施できる。

更に、共通原因故障、外部事象誘起の故障、系内の 機器間の故障の従属性、等の取り扱いを、GO-FLOW 手法において実施する方法を開発することも、GO-F LOW 手法の応用にとり重要と考えられる。

以上,これらの機能をGO-FLOW 手法に付け加え ることにより,GO-FLOW 手法は更に適用範囲の広い, 有用な信頼性解析手法となることが期待される。

5.10 結 論

本章において、GO 手法を基本とし、その特徴を生 かしたまま GO 手法における限界を克服するための新 しい信頼性解析法 GO-FLOW 手法を提案し、その解 析法の体系についての説明及び解析例を示した。

GO-FLOW 手法は、GO 手法と同様、チャートによ り解析対象をモデル化し、信号の流れを追う解析方法 であるが、信号の意味、タイム・ポイントの取り方、 オペレータの機能は GO 手法と本質的に異なってい る。

GO-FLOW 手法における信号は実際の流体,情報, 指令等を意味している。「信号の存在」は実際に流体 が流れている場合に加えて,流れる可能性を持ってい ることも意味すると定義した。信号には強度という量 が伴っており,この強度により信号の存在確率あるい は,時間経過量が表せられる。

タイム・ポイントは,実際の時間順序に対応して, 1から始まる離散的な値を解析者が定義して用いる。

オペレータにより、システム中の機器の機能・故障 等がモデル化される。信号の意味、タイム・ポイント の取り方に基いて、GO-FLOW 手法特有の機能を持っ たオペレータを含む12種のオペレータを定義した。オ ペレータに与えるデータは GO 手法とは異なり故障率 で与えるようになっている。

更に,信号の意味,オペレータの機能等を基として,解析手順,計算の細則を定義し,GO-FLOW手法の体系を完成させた。

この GO-FLOW 手法の特徴としては以下の項目が 挙げられる。

 (1) 解析対象は GO-FLOW チャートと呼ばれるチャ ートにモデル化して表現される。

(2) GO-FLOW チャート中のオペレータが系の構成 機器の機能を表現し,信号が冷却材の流れ,情報等を 表現する。

(3) 一つの GO-FLOW チャートにより,一度の計 算で系の動作成功/失敗の確率を複数の時刻において 求めることができる。

(4) GO-FLOW チャートは系との対応が付け易く, チャートの作成,正当性の検証は容易である。

GO-FLOW 手法の適用可能性を明らかにするため, 本章で示した四例の解析を実施した結果, GO-FLOW 手法により, 待機安全防護系, Phased Mission Problem, 待機冗長系, Time Dependent Unavailability の解析が容易に実施できることが示された。

以上の特徴を持つ GO-FLOW 手法により, 従来の フォールト・ツリー, GO 手法等では実施が困難な種 類の解析も実施できることが示され, その有効性が確 認された。

今後、この GO-FLOW 手法は、原子力プラント等の現実に稼働している大規模工業プラントの信頼性解析において広く利用されることが期待される。

6. 結 論

6.1 総括的結論

本研究は確率論理的安全評価の主要な部分を占め る,システム信頼性解析法についての研究である。

RSS においては、システム信頼性解析として主と してイベント・ツリー、フォールト・ツリー解析が用 いられた。RSS 以降、システム信頼性解析についての 研究が盛んとなり、現在、システムの信頼性を構成機 器の故障率に基いて評価する手法は一応確立されたと 言える。

しかしながら,システム信頼性解析法は十分に完成 された技術とは言えず,なお一層の機能向上, 簡便 化,体系化が要求されている。本研究はこの方向に 沿ってのシステム信頼性解析法の改良,開発を目的としている。

第二章においては,船用炉非常用崩壊熱除去系の信 頼性解析を実施した。

この系は原子力船の安全防護系であることから,系 の動作が要求される場合は何らかの意味で船体事故が 発生していると考えられる。それ故,安全防護系の有 効性の評価のためには通常運転条件下だけでなく,各 種事故条件下における信頼性解析が重要となってく る。RSSに代表される従来の信頼性解析においては, 事故条件,厳しい環境条件の影響は露には取り扱われ ていなかった。

この章において,異なった構成,類似の機能を持 つ,原子力船むつの非常用崩壊熱除去系と原子力船サ バンナの非常用海水冷却系を取り上げ,種々の厳しい 環境条件下における信頼性解析を実施した。

環境条件としては10種の船体事故を選び出し,事故 時同一室内に設置された機器は同一の環境条件に曝さ れ,また,異なった区画への事故の伝播はないと仮定 し,解析を実施した。解析の基本はフォールト・ツリ 一解析で,モンテ・カルロ法を用いた SAMPLE プ ログラムにより頂上事象発生確率分布を求めた。

基本事象発生確率の値は RSS のデータを用い,各 種事故状態下における基本事象発生確率のデータは現 在の所整備されたものが存在しないため,各種文献を 参考に工学的判断により推定した。

両システムについての解析を実施し,結果を比較, 検討した結果以下の結論が得られた。

通常運転条件下においては両システムはほぼ同様の 信頼性を示し,系の信頼度は故障確率の大きな機器に より主として支配されている。

系の信頼度は,系の構成,系の置かれた環境条件に も依存しており,原子力船の安全防護系の有効性の評 価には,この章で実施した,各種事故条件下における 信頼性解析が必要となる。

第3章においては、故障原因、時間依存を考慮した 機器故障モデルを提唱し、その故障モデルに基く信頼 性解析プログラムの開発及びその解析実施例を示し た。

従来から集められている故障率データは通常の運転 条件下における値であり、しかも故障率の値は一定値 と考え、故障原因は露には考慮されていなかった。こ の章においては、機器の故障は、何らかの意味で原因 により引き起されるという考えを基本とし、機器の故 障確率が原因の種類,原因の程度,原因が作用する時 間/回数,及び,故障モードの関数となっている故障 モデルを提唱した。

機器に故障をもたらす原因としては、基本的な性質 に着目し20種類の基本的原因を選定した。これらの原 因を、作用の仕方により、連続的に作用する原因と、 衝撃的に作用する原因とに分類して取り扱った。機器 の故障モードに対しては待機中、運転中、起動時の故 障に分類し、故障原因との6通りの組み合せに対して それぞれ故障確率を与える式を求めた。また連続的に 作用する故障原因について時間依存性が t^aの場合の 故障確率を与える式も求めた。既存の故障データとの 比較より、 a の値としては 0~8 の比較的広い範囲の 値が得られた。

この故障モデルを応用した信頼性解析プログラムを 開発した。このプログラムの基本はフォールト・ツリ ー解析で,対象とする系は安全防護系である。このプ ログラムは次の三つの機能を備えている。

(1) 各種の事故状態下におけるフォールト・ツリー 項上事象発生確率の値が,事故条件を入力するだけで ほぼ自動的に得られる。

(2) 系を構成する機器の故障が他の機器の故障を誘 発する事による2次的効果を定量的に算定する。

(3) 項上事象発生確率に重大な影響を及ぼす環境条件の探索を実行する。

本プログラムを原子力船むつの非常用崩壊熱除去系 に対して適用し,解析を実施した結果,特に,環境条 件の探索においては第二章で取り上げた船体事故条件 が上位にリスト・アップされると共に,過電流,過電 圧による制御系の故障も重要要因であることが示され た。

第三章における研究の結果,提唱した故障モデルに より,機器の故障確率を与える式が比較的整理された 形で得られ,これにより,各種環境条件下における故 障確率に整合性のある値を与えることが可能となっ た。また,この故障モデルを用いた解析プログラムの 開発により,事故条件下の頂上事象確率,二次的効果 の算定,故障原因の探索が実行できるようになり,信 頼性解析における新しい機能が得られた。

第四章においては高速フォールト・ツリー解析プロ グラムの開発を実施した。

フォールト・ツリー解析はシステム信頼性解析にお いて主要な位置を占めており,解析プログラムも多数 開発され利用されている。しかし,必ずしも使い易い

92

93

ものが整備されているとは言えず,特に第三章の信頼 性解析プログラムの開発のために,高速フォールト・ ツリー解析プログラムの開発が必要となった。

本プログラムの解析方法は Bottom-Upの方法で, フォールト・ツリーの末端から始めて順次可能な限り 数値計算を実施し,項上へと至る方法である。

フォールト・ツリー構造の表記方法としては、一次 事象、ゲートを番号であらわし、解析プログラムの処 理方法に適合するように工夫した。各ゲートにおいて は、ブール代数に従い、和、積の演算を実施すると共 に、一次事象の積の次数が指定次数より大きいもの、 発生確率が指定値より小であるものを除去し、できる だけ早い時点で不要な情報を除くようになっている。

また、同一の一次事象がフォールト・ツリー中に複 数存在する場合は、その一次事象(反復事象)を含ん だカット・セット間の和は各ゲートでは実施せず、頂 上事象発生確率を計算する最終段階で実行する。 頂上事象発生確率の計算方法として、計算プログラ ム内部のデータ授受に対応した近似方法を与えた。

本プログラムでは最小カット・セットを求める事も 可能で,その場合は,各一次事象を反復事象と同様に 取り扱って計算を進める。

本解析プログラムの解析実施例として6種のフォー ルト・ツリーを選び解析を行った。それと同時に, WAM-BAN, WAM-CUTコードによる解析も実施し, 比較を行った。また,頂上事象計算のための近似方法 の精度についても検討を行った。

以上, 高速フォールト・ツリー解析プログラム開発 に関する研究の結果, 開発したプログラムは, BAM, CUTコードと比較し, 1000~10倍の高速で, 項上事象 発生確率, 最小カット・セットが得られ, 頂上事象の 値も実用上十分な精度で得られることが示された。

本プログラムの開発により、フォールト・ツリー解 析が高速・大型計算機システムを用いずとも手軽に実 施できるようになり、第3章で示した信頼性解析も実 現可能となった。

第5章においては, GO-FLOW 手法の開発を実施し た。

システム信頼性解析の中心を占めるものは、フォー ルト・ツリー解析であると言える。しかし、フォール ト・ツリー解析には限界点もあり必ずしも使い易いと は言えない。この点を補う方法として GO 手法があ り、近年、原子力の分野においても使用される様に なってきた。この GO 手法は種々の利点にもかかわら ず、なお不十分な点があることが判明した。

そこで,GO手法を基本とし,その特徴を生かした ままGO手法における限界を克服する目的で,GO-F LOW手法を開発した。

GO-FLOW 手法は、チャートによる解析対象のモデル化、信号の流れを追う解析方法という点で GO 手法 と類似してしているが、信号の意味、タイム・ポイントの取り方、オペレータの機能は GO 手法とは本質的 に異なっている。

GO-FLOW 手法における信号は,実際の流体の流 れ,電流,情報,指令等を意味している。「信号の存 在」は,実際に流体が流れている場合に加えて,流れ る可能性を持っていることも意味すると定義されてい る。また,信号の強度により,信号の存在確率あるい は時間経過量をあらわしている。実際の時間経過の順 序に対応して離散的なタイム・ポイントが定義され る。

GO-FLOW 手法においては、12種のオペレータが定 義されており、それぞれ機器の動作・故障等をモデル 化している。その中には、弁の開閉動作をモデル化し たような、GO-FLOW 手法特有のオペレータもいくつ か含まれている。

この GO-FLOW 手法の特徴としては以下の項目が 挙げられる。

 (1) 解析対象は GO-FLOW チャートと呼ばれるチャ ートにモデル化して表現される。

(2) GO-FLOW チャート中のオペレータが系の構成 機器の機能を表現し,信号が冷却材の流れ,情報等を 表現する。

(3) 一つの GO-FLOW チャートにより,一度の計 算で系の動作成功/失敗の確率を複数の時刻において 求めることができる。

(4) GO-FLOW チャートは系との対応が付け易く, チャートの作成,正当性の検証は容易である。

GO-FLOW 手法の適用可能性を明らかにするために 四種の系についての解析を実施した。その結果,GO-FLOW 手法により,待機安全防護系,Phased Mission Problem,待機冗長系,Time Dependent Unavailabilityの解析が容易に実施できることが示された。 本研究において提唱した GO-FLOW 手法は,従来の フォールト・ツリー,GO 手法等では実施が困難な種 類の解析も実施できることが示され,その有効性が確 認された。今後この GO-FLOW 手法が実プラントの 信頼性解析において広く利用されることが期待され 94

る。

本研究で示した、各種事故条件下の信頼性解析,故 障モデル,信頼性解析プログラム、フォールト・ツリ ー解析プログラム、GO-FLOW 手法は相互に深く関連 を持ち,全体として,確率論的安全評価におけるシス テム信頼性解析の分野において重要な役割を担うもの と言える。

6.2 今後の課題

本研究の成果を第一章第二節で述べたシステム信頼 性解析の問題点の観点から見なおし,今後の課題につ いて議論を進め,将来の研究の展望について考察す る。

本研究により,種々の問題点の中のある種の問題点 に対しては,しかるべき解答が与えられたと考えられ るが,なお多くの問題点に対しては十分な解答が得ら れていないばかりか,まったく手が付けられなかった 問題点もある,本研究を更に発展させることによるこ れら問題点の解決の可能性を中心に検討して行くこと とする。

第二章では、各種事故状態あるいは環境条件下にお ける信頼性解析が安全防護系の有効性の評価にとり重 要であることを示し、その解析手順を示した。本研究 で示した解析は、この種の解析の最初の試みと言える ため、事故状態等のモデル化においては各種の仮定を 置き単純化している。今後、より現実に近い条件を考 慮した解析を実施するために、各種モデルの改善、現 実化が必要となってくる。また、この種の解析が容易 に実施できるためには、解析手順をより整備された形 にまとめ、標準マニュアル化することが望ましい。故 障率データは本解析の最も重要な課題であり、データ の蓄積が望まれるが、第三章の故障確率モデルを援用 した工学的判断も有効な方法と考えられる。

第三章故障モデルでは、故障を引き起す原因を考 え、従来からの故障率一定の考えを見直した点に特徴 がある。この故障モデル自体には整合性があり、第二 章で示した工学的判断による故障率の値の推定に有用 である。この故障モデルの真の意味での実証のために は現実のデータとの比較が必要となるが、既存のデー タには十分なものは存在しない。それ故、逆に、この 故障モデルの考えに基づいた故障データの収集を積極 的に実施し、まず、二、三の故障モードについて、こ の故障モデルの検討、改良を行い、より現実に即した モデルとする必要がある。 また,この故障モデルは原因を明確に考慮している ため,共通原因故障の取り扱いが直接的な形で実施で きる可能性を持っている。信頼性解析プログラムで は,故障原因探索の機能が実現されているが,この機 能を発展させることにより,共通原因故障の探索及び 定量的評価が実現できると考えられる。

第四章の高速フォールト・ツリー解析プログラムの 開発は、従来大型計算機に頼り、解析フログラムの高 速化にはあまり目の向いていなかった傾向に対する異 なったアプローチと言える。フォールト・ツリー解析 は信頼性解析において重要な位置を占めており、系の モデル化という意味から考えると単なる道具以上のも のである。このフォールト・ツリー解析が高速で実施 できることにより、第三章信頼性解析プログラムで示 した新たな三種類の機能が実現できた。

この高速解析プログラムの応用により,(信頼性解 析の分野における)更に異なった機能の実現が可能と 考えられ,この方向での研究が重要となる。なお,本 論文で示した解析プログラムは更に機能を向上させる 余地が残されているため,その面の研究の実施も合わ せて必要である。

第五章 GO-FLOW 手法では、主として、GO-FLOW 手法の体系の説明とその適用可能性を示した。今後よ り多様な対象について解析を実施することにより、 GO-FLOW 手法をより洗練された手法とし、その適用 範囲を拡大することが可能と考えられる。

Phased Mission Problem の取り扱いでは、従来の 解析と同様、各フェーズの持続時間は決定論的に定 まっているとして解析した。しかし、各フェーズの遷 移に確率的要素を加えた解析を、GO-FLOW 手法によ り実施することが考えられる。

保守・点検の解析においても、スケジュールは決定 論的に定まっている例を解析した。この場合も、保修 に要する時間長さを確率的に与えることは、GO-FLOW 手法おいては容易と考えられ、この機能が GO-FLOW 手法に加わえられれば、定期点検スケジュールの評価 が実施できる。つまり、一定の定期点検の条件下にお いて、GO-FLOW 手法による解析を多数回繰り返し (モンテ・カルロ法により保修時間の長さをランダム に与える。)、アンアベイラビリティーの確率分布を求 め、それにより点検計画を評価する。

人的要因は、本論文では扱われなかったが、新たな 種類のオペレータの付加により、人的要因の取り扱い を可能とし、GO-FLOW 手法をより現実に即した解析 手法にすることができる。

共通原因故障の GO-FLOW 手法への組み込みは比較的容易と考える。現に EPRI では GO 手法により 共通原因故障を取り扱う方法を開発したと伝えられ る。共通原因故障はその探索,評価がより重要と考え られ,第三章の信頼性解析プログラムの機能を向上さ せ,GO-FLOW 手法と組み合わせて用いる方向が有望 である。

以上,これらの今後の課題に沿った研究を進めるこ とにより,本研究で示したシステム信頼性解析方法を より充実・発展させ,実用的な手法とし,確率論的安 全評価の普及において積極的に活用していきたいと考 えている。

7. 参考文献

- USAEC Report WASH-740 : Theoretical Possibilities and Consequences of Major Accidents in Large Nuclear Power Plants (March 1957)
- (2) F.R.Farmer : Reactor Safety and Siting : A Proposed Risk Criterion, Nuclear Safety, Vol.8 pp. 539-548 (1967)
- (3) U.S.Nuclear Regulatory Commission : Reactor Safety Study : An Assessment of Accident Risks in U.S. Commercial Nuclear Power Plants, WASH-1400 (NUREG-75/014) (1975)
- (4) J.G.Kemeny : Report of the President's Commission on the Acciclent at Three Mile Island, Washington, US Government Printing Office, (Oct. 1979)
- (5) M.Rogovin : Three Mile Island, a Report to the Commissioners and to the Public, Washington, Nuclear Regulatory Commission Special Inquiry Group, (Jan. 1980)
- (6) A.Bayer and F.W.Heuser : Basic Aspects and Results of German Risk Study, Nuclear Safety, Vol.22 pp. 695-709 (1981)
- (7) M.Llory, et al. : The program to Study the Reliability of Safety Systems in the Paluel 1300MWe Power Plant : Organization, Methodology, First Conclusions, International Meeting on Thermal Nuclear Reactor Safety -Chicago-USA (August 29-September 2, 1982)
- (8) J.B.Fussell : Nuclear Power System Reliability

: A Historical Perspective, IEEE Trans. on Reliability Vol.R-33 pp.41-47 (1984)

- (9) NUREG/CR-2815 : Probabilistic Safety Analysis Procedures Guide, (Jan.1984)
- (10) NUREG/CR-2300, PRA Procedures Guide (1983)
- (11) J.B.Fussell & J.S.Arendt : System Reliability Engineering Methodology : A Discussion of the State of the Art, Nuclear Safety, Vol. 20 pp. 541-550 (1979)
- (12) K.Terpstra : Phased Mission Analysis of Maintained Systems : A Study in Reliability and Risk Analysis, ECN-158 (Sept. 1984)
- (13) T.Matsuoka, An Application of a Reliability Analysis to the Emergency Sea Water Cooling System of the Nuclear Ship Savannah, Pap. Ship Res. Inst. No.67 (May 1982)
- (14) 立川潤次他:舶用原子炉系統の信頼性解析,電 力供給系統及び余熱除去系統を例として,日本 原子力学会誌 19巻 pp.842-852 (1977)
- (15) N.S.Savannah Safety Assessment Vol.1., Engineering and Construction, Babcoch & Wilcox Co., Atomic Energy Div.; (Aug. 1960)
- (16) N.S.Savannah Safety Assessment, Vol.2., Operations, State Marine Lines. (Aug. 1961)
- (17) 原子力船第一船むつ,石川島播磨重工技報(1970 年8月)
- (18) IEEE Trial-Use Guide : General Principles for Reliability Analysis of Nuclear Power Generating Station Protection Systems, IEEE Std 352-1972 (1972)
- (19) WASH-1400, Appendix II, Fault Tree Methodology, (1975)
- (20) WASH-1400, Appendix II, Failure Data, (1975)
- (21) A.F.Green and A.J.Bourne : Reliability Technology, Wiley-Intersci., New York (1972)
- (22) WASH-1400, Appendix IV, Common Mode Failures : Bounding Techniques and Special Techniques, (1975)
- (23) T.Matsuoka : Reliability Analysis of Emergency Decay Heat Removal System of Nuclear Ship under Various Accident Conditions, Comparison between Nuclear Ship 'Mutsu' and

Nuclear Ship 'Savannah', Journal of Nuclear Science and Technology Vol.21. pp. 266-278 (1984)

- (24) T.Matsuoka : Component Failure Model dependent on Time and Causes, Nuclear Engineering and Design, Vol.75, pp. 109-116 (1983)
- (25) K.N.Fleming et al. : AIPA Risk Assessment Methodology, in HTGR Accident Initiation and Progression Analysis Status Report, General Atomics GA-A 13617 (Oct. 1975)
- (26) D.Rasmuson et al. : Common Cause Failure Analysis Techniques : a Review and Comparative Evaluation, Idaho National Engineering Laboratory, TREE-1349 (1979)
- (27) G.T.Edwards and I.A.Watson : A Study of Common-Mode Failures, United Kingdom Atomic Energy Authority, SRD R 146 (July 1979)
- (28) D.Rasmuson et al. : COMCAN II A A Computer Program for Automated Common Cause Failure Analysis, Idaho National Engineering Laboratory, TREE-1361 (1979)
- (29) K.Boesebeck and P.Homke : Failure Data Collection and Analysis in the Federal Republic of Germany, in : Failure Date and Failure Analysis in Power and Processing Industries, ed. A.C.Gangadharan and S.J. Brown,Jr. (The American Society of Mechanical Engineering, New York, 1977) pp.7-19
- (30) François F.Behmann : Satellite Travelling Wave Tubes Reliability Controls, 1982 Annual Reliability and Maintainability Symposium, pp. 193-198 (1982)
- (31) A.Dey Kieron : Statistical Analysis of Noisy and Incomplete Failure Data, 1982 Annual Reliability and Maintainability Symposium, pp. 246-251 (1982)
- (32) M.Kobayashi : Reliability of Soldered Connections in Single Ended Circuit Components, Welded Research Supplement 363 (Oct. 1975)
- (33) R.G.Lambert : Mechanical Reliability for Low Cycle Fatigue, 1978 Annual Reliability and Maintainability Symposium pp. 179-183 (1978)
- (34) T.Matsuoka : A Computer Program for Auto-

mated Reliability Analysis under Extreme Environmental Conditions, American Nuclear Society Trans. Vol.44 pp. 363-364 (1983)

- (35) T.Matsuoka : FFTA : a Fast Fault Tree Analysis Program, Nuclear Engineering and Design, Vol.91 pp. 93-101 (1986)
- (36) 渡辺憲夫 他:フォールト・ツリー解析における 点推定と不確実さ解析 JAERI-M82-215 (1983)
- (37) R.B.Worrell and D.W.Stack : A SETS User's Manual for Fault Tree Analyst, NUREG/CR-0465 SAND 77-2051 (1978)
- (38) 石神努他:フォールト・ツリー解析コードシス テム:FAT-J使用手引,JAERI-M83-169 (1983)
- (39) F.L.Levereng and H.R.Kirch : User's Guide for the WAM-BAM Computer Code, EPRI-217-2 -5 (1976)
- (40) F.L.Levereng and H.R.Kirch : WAMCUT-A Computer Code for Fault Tree Evaluation, EPRI-NP-803 (1978)
- (41) W.V.Gately and R.L.Williams : GO Methodology Overview, EPRI-NP-765 (1978)
- (42) 松岡猛,小林道幸:GO手法による信頼性解析, 昭和59年日本原子力学会秋の分科会(1984)
- (43) T.Matsuoka and M.Kobayashi : GO-FLOW : A Reliability Analysis Methodology Applicable to Piping System, International ANS/ENS Topical Meeting on Probabilistic Safety Methods and Applications, San Fransisco U.S.A. Paper NO. 175 (February 24-March 1, 1985)
- (44) KAMAN SCIENCES CORPORATION, 1500 Garden of the Gods Road, P.O.Box 7463, Colorado Springs, Colo. 80933, U.S.A.
- (45) J.A.Wenger and R.L.Wiliams : Sequoyah Residual Heat Removal System Reliability Evaluation, K-81-42U(R), Kaman Scienses Corporation (1981)
- (46) G.R.Burdick et al. : Phased Mission Analysis
 : A Review of New Developments and An Application, IEEE Transactions on Reliability, Vol.R-26 pp.43-49 (1977)
- (47) W.E.Vesely and F.F.Goldberg : FRANTIC-A Computer Code for Time Dependent Unavailability Analysis, NUREG-0193 (Oct. 1977)

(48) B.Gateley : An Introduction to GO, K-75-94U
(R), Kaman Sciences Corporation (1975)

8.謝辞

本論文をまとめるにあたり,本研究の遂行に際し御 指導,御協力を戴いた関係者に感謝の意を表じます。

東京大学工学部原子力工学科近藤駿介教授には本研 究の遂行に関して終始温い御指導並びに有益なる御助 言を賜り深く感謝の意を表わす次第であります。

日本原子力研究所リスク評価解析室飛岡利明室長は じめ研究室の皆様方には、多くの計算プログラムの使 用の機会を与えて下さると共に、貴重な助言を数多く 賜りましたことに深く感謝の意を表します。

筑波大学構造工学系成合英樹教授には,筆者がこの 分野での研究に携る端緒を与えて下さり,今日に至る まで親身に御指導とお励ましを載きましたことに心か らお礼申し上げます。

船舶技術研究所原子力技術部小林道幸室長には,本 研究実施の環境を長年にわたり整えて下さると共に, 御指導を賜りました事厚く感謝致します。同部稲坂冨 士夫研究官には,数多くの計算プログラムを実際に動 かすに当り助力をいただきました事厚くお礼申し上げ ます。また,原子力船部前部長中田正也博士及び原子 力技術部部長布施卓嘉氏には,本研究遂行にあたり種 々御援助戴いたこと御礼申し上げます。

付録1 GO 手法における標準オペレータ

GO 手法の概略は既に第二章「GO 手法の特徴及び限 界」において説明されているので、ここでは、GO 手 法において定義されている標準オペレータについて説 明する。標準オペレータは、タイプ1~17の16種類 (タイプ4 は欠番)が定義されている。

以下一般的説明,オペレータの機能,その他のコメ ントを与える。GOチャートにおける記号表現はまと めて 図付-1 に示す。また以下の説明において共通に 使用されている記号には次のものがある。

- S:入力信号
- R:出力信号
- Pg:正常動作する確率
- Pp: 早まって作動する確率

P_f:作動失敗する確率

∞:タイム・ポイント値の最大値

付1.1 オペレータ・タイプ1

このオペレータは、最も一般的なタイプのオペレー タで、二つの状態を記述したい時に用いる。即ち、オ ペレータ自体は信号を発しないが、信号を通すか否か といった機能を持っている。機器の正常/故障状態を モデル化したオペレータである。

表付-1 にオペレータの機能を示す。オペレータに与 えるデータは, Pg, Pfの値である。

表付-1 タイプ1オペレータ

入力信号	出力	信 号
タイム・ポイント	タイム・ポイント	確率
∞	. 00	1.0
+ < ~	t t	\mathbf{P}_{g}
t < w	∞	P _J

適用コンポーネント例としては,抵抗(正常,断 線),電球(正常,断線),配管(正常,閉塞)等があ る。

GO-FLOW において,対応するオペレータはタイプ 21である。

付12 オペレータ・タイプ2

このオペレータは複数の入力信号のうちタイム・ポ イント値の最小のものを出力信号のタイム・ポイント 値として取る。つまり、いくつかの信号のうち最も早 く到達した信号により出力が決定される。フォールト ・ツリーで用いられる OR ゲートに相当する。

このオペレータの機能を具体的な例について見てみ ると次のようになる。入力信号 S_1, S_2 共に"0","1", "2"のタイム・ポイントにおいてそれぞれ、0.25, 0.5, 0.25の確率で信号が来るとする。出力信号 R が 各タイム・ポイントにおいて存在する確率は、表付-2 の様になる。

表付-2 タイプ2オペレータの機能の数値による 説明例

出 力 信 号 タイム・ポイント	確率	計 算 方 法
0	0.4375	0.25+0.25-0.25×0.25
1	0.5000	1.0 - R(0) - R(2)
2	0.0625	0.25×0.25



図付-1 GO 手法におけるオペレータ

GO-FLOW において、対応するオペレータはタイプ 22である。

付1.3 オペレータ・タイプ3

このオペレータは、一つの入力信号に対し、出力信 号を1つ発する。オペレータの動作モードによっては 入力信号がなくとも、出力信号を発することもある。 これは熱、衝撃等により、機器が作動してしまうこと をモデル化している。

表付-3 にオペレータの機能示す。このオペレータ において、 $P_p=0.0$ の場合は、タイプ1のオペレー タと同じ機能となる。オペレータに与えるデータは、 P_g , P_f , P_p の値である。

入力信号	出力	信号
タイム・ポイント	タイム・ポイント	確 率
, m	. 0 .	P _p
~	· · · ∞	$P_g + P_f$
0	0	$P_g + P_p$
U		P _r
ч К	1	P _p
$0 < t < \infty$	t	\mathbf{P}_{g}
	∞	P _f

表付-3 タイプ3オペレータ

付1.4 オペレータ・タイプ5

このオペレータは、信号発生器をモデル化してい る。解析対象とするシステムの外部入力信号に用いる ことが多い。GOチャート中に、二つ以上このオペレ ータが存在する場合は、各々、独立した信号を出す。 オペレータに与えるデータは, 各タイム・ポイント における信号発生確率である。

GO-FLOW において,対応するオペレータはタイプ 25である。

付1.5 オペレータ・タイプ6

このオペレータは通常開いているスイッチが入力信 号 S₂が到達した時に閉じ,入力信号 S₁をRへと伝達 する事をモデル化している。

表付-4 にオペレータの機能を示す。入力信号 S_1 と S_2 とでは、表付-4 よりわかるように役割が異なっている。又、入出力信号としては、Off-to-On 信号を考えている。

このオペレータは,通常閉状態のバルブが指令によ り開かれる場合も表現できる。

オペレータに与えるデータは、 P_{g} , P_{f} , P_{p} の値である。

GO-FLOW において,対応するオペレータはタイプ 26である。

付1.6 オペレータ・タイプ7

このオペレータは、タイプ6の逆で、通常は閉じて いるスイッチが、入力信号 S_2 が到達した時に開き、 S_1 の通路が不通になるという働きをモデル化してい る。

表付-5 にオペレータの機能を示す。表の機能を理 解するためには、信号は Off-to-On 信号であり、各 タイム・ポイントにおける確率とは、信号がそのタイ ム・ポイントにおいて到達する確率であることを念頭 に置く必要がある。

表付-4 タイプ6オペレータ

			· · · · · ·	
入	力 信 号S1	入力信号S。	出力	信号
9	イム・ポイントt	タイム・ポイントt'	タイム・ポイント	確 率
1	∞ × × × × × × × × × × × × × × × × × × ×	any	∞	1.0
			t	P _p
		00	~~~~~~~~~~~~~~~~~~~~~~~~~~~~~~~~~~~~~~~	$P_g + P_f$
	a da ser	11/1	t	$P_g + P_p$
	· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	$t \ge t$	∞	P,
	$t < \infty$	e a transfer	t	Pp
		t < t′<∞	ť	Pg
	in the second	e an 15 fe built	×	Pr

入力信号S ₁	入力信号S ₂	出力信号			
タイム・ポイント t	タイム・ポイントt'	タイム・ポイント	確 率		
∞	any	. ∞	1.0		
	+1/+	t t	Pr		
t < ∞	1 < 1	∞	$P_g + P_\rho$		
	+ <+'	t	$P_g + P_f$		
	ເ⊒ເ	∞	Pe		

表付-5 タイプ7オペレータ

このオペレータは,通常開状態のバルブが指令により閉じる場合も表現できる。

オペレータに与えるデータは, P_g , P_f , P_p の値である。

GO-FLOW において,対応するオペレータはタイプ 27である。

付1.7 オペレータ・タイプ8

このオペレータは、通常、機器の応答の遅れをモデ ル化するのに用いられる。信号がタイム・ポイントT において入力されると、確率 P_i で、" $T + D_i$ "のタ イム・ポイント (D_i の遅れ)において出力信号が出 る。

遅れ時間 D_i は,システムで定義されたタイム・ポ イントの単位で測られたものであり,実際の遅れ時間 とは必ずしも対応しない。

このオペレータは,他に人間の反応をモデル化する 場合にも使用できる。

オペレータに与えるデータは, 遅れ時間 D_i とそれ に対応する確率値 P_iの組合せである。

付1.8 オペレータ・タイプ9

このオペレータは複雑なタイミングを取り扱う場合 に使用する汎用オペレータである。

このオペレータの働きにより、入力信号 S₁ が、タ イム・ポイントTに入力した後、 X₁だけ遅れて入力 信号 S₂ が入力した場合、タイムポイント"T+f(X₁)" において、出力信号 Rが得られる。

オペレータに与えるデータは、 X_i の値とそれに対応する $f(X_i)$ の値の組である。

付1.9 オペレータ・タイプ10

このオペレータは入力される信号の中の最大のタイ ム・ポイントの値において出力信号を出す。フォール ト・ツリーにおける AND ゲートに相当する。

GO-FLOW において,対応するオペレータはタイプ 30である。

付1.10 オペレータ・タイプ11

このオペレータは、2個以上の入力信号をそのタイム・ポイントの小さい順から数えた場合のm番目のタイム・ポイント値において、出力信号を出す。これはフォールト・ツリーにおける m out of n Gate に相当する。

m=1の場合は OR ゲートとなり、タイプ 2 のオペ レータと同じとなる。m=nの場合は AND ゲートと なり、タイプ10のオペレータと同じとなる。

オペレータに与えるデータは、入力信号線の数 n 及 び m の 値 で ある。

付1.11 オペレータ・タイプ12

このオペレータは一つの入力信号に対して, m個の 出力信号線を持つ。あるタイム・ポイントにおいて入 力した信号は, このオペレータにより, m個の出力信 号線の中のどれか一つの信号線から確率 P_iで信号が, 入力信号と同一のタイム・ポイントにおいて出て行 く。ここで P_iは, 1.0の確率の入力信号があった場合 i番目の信号線から信号が出る確率である。

すべての信号線について $P_i を加え合わせた結果が$ $1.0以下である場合は、<math>1.0-\sum P_i$ の確率で、オペレー タは信号を出力しないことをあらわす。その場合は、 すべての信号線が、同時にタイム・ポイント "∞"に おいて信号を出す確率が $1.0-\sum P_i$ である。

オペレータに与えるデータは, 各信号線が信号を出 す確率 P_iの値である。

付1.12 オペレータ・タイプ13

このオペレータは従属事象を表現する場合に用いら

れる。入力信号,出力信号共複数個ある。

オペレータに対するデータとして、事前に、特定の 入力信号のタイム・ポイントの組合せに対応して出力 信号のタイム・ポイントの組合せ及び確率 Pを与えて おく。例えば、(S_1 , S_2 , S_3)=(0,1,2) に対して (R_1 , R_2)=(2,0), P=0.8を与えておくと、入力信 号1,2,3にそれぞれタイム・ポイント0,1,2に信 号があった場合、出力信号1,2にそれぞれタイム・ ポイント2,0で信号が出て行く確率が0.8となる。

もし,入力信号が事前に定義された組合せの中にない場合は,出力信号はすべて "∞"のタイム・ポイン ト値において出て行く。

付1.13 オペレータ・タイプ14

このオペレータは複数の入力信号線と,一本の出力 信号線を持っている。

入力信号のタイム・ポイント値に対して、線型結合の結果得られる値により、出力信号のタイム・ポイント値が決定される。入力信号のタイム・ポイント値を T₁, T₂, T₃,… T_n とすると、

$$A = a_0 + \sum_{i=1}^n a_i \times T$$

の式により得られる値Aを用いて,出力信号のタイム ・ポイント値 T_Bは

$$T_{R} = \max(0, \min(A, \infty))$$

により与えられる。出力信号の確率は、入力信号のタ イム・ポイントが、 T_1 、 T_2 、… T_n の値を取る場合の確 率に等しい。

オペレータに与えるデータは, ao, ai, an の値である。

付1.14 オペレータ・タイプ15

このオペレータは、入力信号に対するゲートの役割 を果している。入力信号があるタイム・ポイントの間 ($T_s \sim T_4$)に到着し、なおかつ、入力信号の確率が P_1 ~ P_2 の間の値を取る時、出力信号はタイム・ポイン ト T_1 において確率 P_s (入力信号の有する確率値)の 値を持つ。入力信号が上記条件を満さない場合は、出 力信号はタイム・ポイント T_2 において確率 P_s の値を 持つ。

オペレータに与えるデータは、 $T_1, T_2, T_3, T_4, P_1, P_2$ の値である。もし、 T_1 の値として負の値を与えた場合は、出力信号のタイム・ポイント値は入力信号のタイム・ポイント値と同一となる。

付1.15 オペレータ・タイプ16

このオペレータは On-to-Off 信号を扱う系におい て閉じていたスイッチが開く場合をモデル化したもの である。入力信号1は On-to-Off 信号,つまり「信 号の停止」を知らせるものでなくてはならない。入力 信号2は On-to-Off 信号でも Off-to-On 信号でも良 い。出力信号も On-to-Off 信号である。

表付-6 にこのオペレータの機能を示す。この表に おいて、 P_{g} は正常動作する確率、 P_{f} は作動失敗する 確率で、タイム・ポイント0においてスイッチが開い てしまう確率、 P_{p} は早まって動作する確率で、スイッ チが閉じたままでいる確率をあらわす。

オペレータに与えるデータは P_g, P_f, P_p の値である。

このオペレータにより,開状態のバルブが閉じる場合,作動中のポンプが停止する場合等も表現できる。

表付-6 タイプ16オペレータ

入力信号5.	入力信号S.	出力	信号
タイム・ポイント t	タイム・ポイントt'	タイム・ポイント	確 率
0	any	0	1.0
4 · *		0	Ps
	$t' \leq t$	t	P _p
t > 0		t'	Pg
		0	P_{f}
	t >t	t	$P_g + P_p$

102

付1.16 オペレータ・タイプ17

このオペレータは開いていたスイッチが閉じる場合 をモデル化したものである。入力信号1はOn-to-Off 信号であり,入力信号2はOn-to-Off信号でも,Offto-On信号でも良い。出力信号はOff-to-On信号で ある。この点は、タイプ16とは異なり、On-to-Offの 入力信号がOff-to-Onの出力信号へと変換されてい る。 表付-7 にこのオペレータの機能を示す。表において、 P_fは作動失敗する確率で、スイッチがタイム・ポイント0から閉じてしまっている確率、P_pは早まったて動作する確率で、スイッチが開いたままでいる確率をあらわす。

オペレータに与えるデータは, Pg, Pf, Ppの値で ある。

			1997년 - 전문 · 전문 · 전문 · 전문	
入力信号S ₁	入 力 信 号S₂	出力	信号]
タイム・ポイント t	タイム・ポイントt'	タイム・ポイント	確率	1
0	any	8	1.0	1
		0	NO Pr	
t >0	t > t'	,∞ ,∞	P _p	1.
and the second second		t'	P _g	1 1
	+ <+'	0	P,	
and the second	ι ⊇t	∞	$P_q + P_q$	1

表付-7 タイプ17オペレータ

付録2 GO 手法による解析例

ここでは GO 手法による具体的な解析例 2 例を示 す。GO-FLOW 手法との比較も考慮して,解析対象と しては,第六章において使用したサンプル問題(1)及び 第七章において解析を実施した原子力船"むつ"の非 常用崩壞熱除去系を選んだ。

付2.1 サンプル問題

付2.1.1 GO チャートによる表現

対象とする系は、第五章において使用した電気回路 であり、図5-1 にその回路図が示されている。 図5-1の回路を GO チャートに表現すると 図付-2の ようになる。図中、オペレータの円内の最初の数字は オペレータ・タイプを示し、後の数字はオペレータ番 号を示す。表付-8 に、各オペレータに与えたデータ 及び、オペレータの意味、対応機器を示す。 解析実施結果の出力を 図付-4~6 に示す。

表付-8 オペレータに与えるデータ(サンプル問題1)

Operator	Туре	Data	意味、対応機器	
1	5	R=1.0(1)	電源接続	
2	5	R = 1.0(2)	スイッチ1閉指令	
3	5	R=1.0(3)	スイッチ 2 閉指令	
4	1	$P_g = 0.9, P_f = 0.1$	電源	
5	6	$P_g = 0.7, P_f = 0.2, P_p = 0.2$	1 スイッチ1	
6	6	$P_g = 0.7, P_f = 0.2, P_p = 0.2$.1 スイッチ2	
7	- 1	$P_g = 0.8, P_f = 0.2$	ランプ1	
8	1	$P_g = 0.8, P_r = 0.2$	ランプ2	
9	2	• 18 (19)	OR ゲート	



図付-2 GOチャート (サンプル問題1)



図付-3 GOチャート (原子力船むつ非常用崩壊熱除去系)

104

付2.1.2 GO1ステップ

図付-4は GO1ステップの実施結果で,対象とする 系を GO チャートに表現した場合の構造,タイム・ポ イントの取り方,が示されている。

第4行目から15行目は、オペレータに関する情報で ある。第1列はオペレータ番号,第2列はオペレータ ・タイプ,第3列はカインド番号である。カインド番 号はオペレータにデータを与える時用いる。第4列目 以降は入出力信号線の番号である。

例えば,第11行目においては,5番のオペレータ は、タイプ6のオペレータであり、カインド番号は5 番、入力信号は、2番と3番で、出力信号は4番であ ることを示している。

第16行目は最終信号線の番号を示す。

第17行目~24行目はタイム・ポイントの定義である。

第25行目~37行目は信号線の連結状態を示している。第1列は信号線番号,第2列は,信号線が出るオペレータの番号,第3,4列は,そのオペレータのタイプ,カインド番号である。第5列以降は信号の到達するオペレータの番号である。

付2.1.3 GO2ステップ

図付-5は GO2 ステップの実施結果で、オペレータ に与えた、動作確率のデータが示されている。

第1,2行目は GO2ステップのタイトル,実行実施 年月日時刻を示す。第3,4行目は,GO1ステップの 結果を参照することを示す。

第5行目~第16行目にオペレータに与えたデータが 示されている。第1列は行番号,第2列はオペレータ のカインド番号,第3列はオペレータ・タイプを示 す。第4列以降は動作確率の値である。例えば,第7 行目タイプ5のオペレータの場合は,信号発生は1つ のタイム・ポイントにおいてあり,タイム・ポイント 1において,1.0の確率で信号が出ることを意味して いる。第10行目,タイプ1のオペレータの場合は,Pg =0.9, $P_t = 0.1$ の値が与えられていることを示す。 第11行目タイプ6のオペレータの場合は, $P_g = 0.7$, $P_t = 0.2$, $P_p = 0.1$ の値が与えられていることを示 す。

第15行目は、入力データの終了を示している。

第17行目以降は、以上のデータの要約である。

付2.1.4 GO3ステップ

図付-6は GO3ステップの実施結果で,計算の途中 過程及び結果が示されている。 第9行目~12行目は、計算実施時の条件である。 第13行目~65行目は、計算の途中経過の記録であ る。

第16行目は、1番のタイプ5のオペレータを示す。 第17行目は、上記オペレータの動作の結果1番の信号 がタイム・ポイント1において発生する確率が1.0で あることを示している。

第22行目は,4番のタイプ1のオペレータを示す。 第23行目は,4番のオペレータの動作の結果,2番の 信号がタイム・ポイント4において存在し,3番の信 号がタイム・ポイント2において存在し,さらに6番 の信号がタイム・ポイント3において存在している場 合の確率が,1.0×10⁻¹であることを示している。

同様に,第61行目は,9番のタイプ2のオペレータ を示している。第62~65行目は,9番の信号がそれぞ れ1~4のタイム・ポイントにおいて存在する確率を 示している。

第66~76行目は、最終信号線9番の存在確率値の再 掲である。

第78行目は計算結果の誤差を示している。これは計 算過程において,端数の取り扱いに起因して発生する 誤差である。

第79行目~85行目に、タイム・ポイント値の順に最終 信号の存在確率を示したもので、解析の最終結果であ る。

付2.1.5 解析結果

本解析結果の意味は次のようになる。

最終信号9番の存在は、少なくとも1つのランプが 点灯状態になることを意味している。それ故、最後の 結果は、

電源接続時 (タイム・ポイント1) に少なくとも1 つのランプが点灯する確率が 1.3824×10⁻¹,

スイッチ1を閉じる指令を出した時(タイム・ポイント2)に少なくとも1つのランプが、点灯状態になる確率が4.6368×10⁻¹、

スイッチ2を閉じる指令を出した時 (タイム・ポイント3)に少なくとも1つのランプが,点灯状態になる確率が1.8144×10⁻¹,

どちらのランプも点灯しない(タイム・ポイント 4) 確率が 2.1664×10⁻¹,

なお,本解析例では FF コード群による出力結果は 省略した。

```
SAMPLE PROBLEM K-75-94U(R) GO1
GO1 RUN DATE AT 84-04-23 TIME AT 15:46: 4
VALUES = 5, BIAS = 5000, OPS = 1, SIGNAL = 1, ERRORS = 25
OPERATOR DATA
OP
    DATA
    ----
  1 5,1,1*
  2 5,2,3*
  3 5,3,6*
  4 1,4,1,2*
  5 6,5,2,3,4*
  6 6,6,2,6,7*
  7 1,7,4,5*
  8 1,8,7,8*
  9 2,0,2,5,8,9*
//// 0,9*
TIME POINT DESCRIPTION ? (IF ANY)
VAL. TIME POINT DESCRIPTION
0
  REPRESENTING
1
  THE BATTERY IS INSTALLED
2
  Sl IS CLOSED
3
  S2 IS CLOSED
   NEVER
4
SIGNAL DATA
     SOURCE OPER.
SIGNAL NUM TYPE KIND USING OPERATORS (- IF DELETED AT)
----- ---- ----
                1 1 5 1
                  -4
   2 4 1 4 5 -6
        図付-4(1) GO1ステップ計算結果出力(サンプル問題1)
```

3	2	5	2	-5
4	5	6	5	-7
5	·7	1.	7	-9
6	3	5	3	-6
7	6	6	6	-8
8	8	1	8	-9
9	9	2	0	

NUMBER OF OPE	RATORS =	9
NUMBER OF SIG	SNALS =	9
MAX NUMBER AC	TIVE =	3
MAX SIGNAL LI	ST SIZE =	3
NUMBER OF SIG	SNAL VALUES=	5
NUMBER OF SIG	SNALS/WORD = 1	0
NUMBER OF WOR	NDS/TERM =	1

FINAL SIGNALS = 9

GO1 PROCESS END

図付-4(2) GO1ステップ計算結果出力(サンプル問題1)

```
SAMPLE PROBLEM K-75-94U(R) GO2
GO2 RUN DATE AT 84-04-23 TIME AT 15:48:17
OPERATOR FILE --- (84-04-23 15:46: 4)
SAMPLE PROBLEM K-75-94U(R) GO1
RECORD KIND DATA
****
  1 1,5,1,1,1.0*
  2 2,5,1,2,1.0*
   3 3,5,1,3,1.0*
   4 4,1,0.9,0.1*
  5 5,6,0.7,0.2,0.1*
   6 6,6,0.7,0.2,0.1*
   7 7,1,0.8,0.2*
   8 8,1,0.8,0.2*
   9 *
 _____
USE SUMMARY TABLE. ENTRY = KIND/TYPE (FREQUENCY)
  (FREQUENCY IS NEGATIVE FOR PERFECT KINDS.)
 1/5(1) 2/5(1) 3/5(1) 4/1(1) 5/6(1)
 6/6(1)7/1(1)8/1(
                             1)
NUMBER OF KINDS INPUT---- 8
NUMBER USED - NONPERFECT-- 8
NUMBER USED - PERFECT---- 0
GO2 PROCESS END
             図付-5 GO2ステップ計算結果出力(サンプル問題1)
```

107

```
SAMPLE PROBLEM K-75-94U(R) GO3
GO3 RUN DATE AT 84-04-23 TIME AT 15:50:57
```

```
OPERATOR FILE --- (84-04-23 15:46: 4)
SAMPLE PROBLEM K-75-94U(R) GO1
KIND FILE ----- (84-04-23 15:48:17)
SAMPLE PROBLEM K-75-94U(R) GO2
```

MAXIMUM SIGNAL VALUE (INFINITY) IS 4 MAXIMUM DISTRIBUTION SIZE IS 6000

RUN NUMBER 1

PMIN =0.0 NEW = 0, INTER = 1, SAVE = 1 FIRST = 1, LAST = 9, TRACE = 0.0

ANALYSIS DETAILS

OP	TYPE	KIND	SIZE				
1	5	: 1	1				
1.000	00E+00	1(1)				
2	5	2	1				
1.000	00E+00	1(1)	3 (2)		
3	5	3	1				
1.000	00E+00	1(1)	3 (2)	6 (3)
4	1	4	2				
1.000	00E-01	2 (4)	3 (2)	6 (3)
9.000	00E-01	2 (1)	3 (2)	6 (3)

図付-6(1) GO3ステップ計算結果出力(サンプル問題1)
56	5	4	e î B		안 도 안수.	-0
1.00000E-01	2 (4)	4 (4)) s.C.	6 (3 3)	. `
1.80000E-01		1) :	4 (4)) - a arta	6 (3)	
6.30000E-01	2 (1)	4(2))	6(3)	
8.99999E-02	2 (1):	4(1)) .	6(3)	
			N Q	1		
6 6	6	9 (1			
1.36000E-01	7 (4)	4 (4)			
1.26000E-01	7(3)	4(4)			
1.80000E-02	7 (1)	4(4)			
1.26000E-01	· · 7.(4)	4(-2)	· ·•		
4.41000E-01	. 7 (3)	4(2)			
6.30000E-02	7 (1	1)	4 (2)			
1.80000E-02	· 7.(4)	4(1)			
6.29999E-02	7 (3)	4(21)			
8.99998E-03	7 (1)	4(1)			
7 1	7	9		t		
1.64800E-01	7(4)	5(4)	ż.		
2.26800E-01	7 (3)	5(4)			
3.24000E-02	7(1)	5(4)			
1.00800E-01	7 (4)	5(2)	÷		
3.52800E-01	7(3)	5(2)			
5.04000E-02	7(1)	5(2)	· · '		
1.44000E-02	7 (4)	5(1)			
5.03999E-02	7(3)	5(1)			
7.19998E-03	7 (🌣	1):	5(1)	· · · ·		
8 L	8	9				
2.16640E-01	8(4)	5 (4)	C.		
1.81440E-01	8(3)	5(4)	\$4.T		
2.59200E-02	8(1)	5(4)			
1.81440E-01	8(4)	5(2)	111		
2.82240E-01	8 (3)	5(2)			
4.03200E-02	8 (1)	5(2)	• . -		

図付-6(2) GO3ステップ計算結果出力(サンプル問題1)

2.59200E-02 8(4): 5(1) 4.03199E-02 8(3) 5:(1) 5.75998E-03 8(1) 5(1) ·9 · · 2 0·5 46 2.16640E-01 9(4) 1.81440E-01 9(3) 1.38240E-01 9(1) 4.63680E-01 9(2) 1.1 FINAL EVENT TABLE (INFINITY = 4) 1000 factor A SIGNALS AND THEIR VALUES می <u>میز با با در ک</u>ر با با با میک میک کر شواند که کو می می کر کر می می والد که PROBABILITY 9 ______ 1.38240E-01 1 1.81440E-01 3 2.16640E-01 4 4.63680E-01 2 TOTAL PROBABILITY = 9.99999E-01 TOTAL ERROR = 1.13240E-06INDIVIDUAL SIGNAL PROBABILITY DISTRIBUTIONS VAL. 9 ____ _____ 1 1.38240E-01 2 4.63680E-01 3 1.81440E-01 4 2.16640E-01 GO3 PROCESS END

図付-6(3) GO3ステップ計算結果出力(サンプル問題1)

111

付2.2 原子力船"むつ"非常用崩壊熱除去系

付2.2.1 GO チャートによる表現

対象とする系は、第六章において説明されており、 そのシステム図は 図6-1 に示されている。

図6-1 のシステムを GO チャートに表現すると,図 付-3 のようになる。ここでは,GO 手法の制約から, 待機状態にある本系が指令により作動を開始する場合 の成功/失敗確率を求める場合の GO チャートを示 す。各オペレータの表現方法は 図付-2 と同様であ る。

各オペレータに与えたデータ及び、オペレータの意

味,対応機器を表付-9に示す。

付2.2.2 解析結果

解析実施の結果の出力を 図付-7~9 に示す。図付-7~9 の表記方法は 図付-4~6 と同様であるため, 説 明は省略する。

最終信号46番の存在は,系が作動状態にあることを 意味している。最終結果は 図付-9(6)に示されており, 作動開始指令時 (タイム・ポイント3) において,系 が作動する確率は,9.64862×10⁻¹であり,起動失敗 (タイム・ポイント4)の確率が,3.51339×10⁻²であ る事を示している。

表付-9	オペレータに与えるデータ	(原子力船むつ非常用崩壊熱除去系)	

Operator	Туре	Data	意味、対応機器
1	5	1.0(1)	タンク接続
2	5	1.0(2)	非常用発電機始動指令
3	5	1.0(3)	V4, V5 開指令
4	1	$P_{r} = 1.2 \times 10^{-7}$	非常用水タンク
5	1	P _f =1.0×10 ⁻⁴	V 1
6	1	$P_{f} = 1.0 \times 10^{-4}$	V 2
7	1	$P_{r} = 3.0 \times 10^{-2}$	非常用発電機起動
8	1	$P_{f} = 2.0 \times 10^{-3}$	- スイッチ
9	1	$P_{r} = 2.0 \times 10^{-3}$	ブレーカー
10	6	$P_{\rho} = 0.0, P_{f} = 1.0 \times 10^{-3}$	崩壊熱除去ポンプ始動
11	1	$P_{f} = 1.0 \times 10^{-4}$, V 3
12	1	$P_{f} = 7.2 \times 10^{-7}$	二次側パイプ破裂
13	6	$P_{\rho} = 0.0, P_{f} = 1.0 \times 10^{-3}$	V4 開失敗
14	1	$P_{f} = 1.0 \times 10^{-4}$	V6
15	1	$P_f = 7.2 \times 10^{-7}$	二次側パイプ破裂
16	1	$P_{f} = 1.0 \times 10^{-4}$	V 8
17	1	$P_{f} = 3.6 \times 10^{-7}$	二次側パイプ破裂
18	1	$P_{f} = 1.0 \times 10^{-5}$	V10
19	1	$P_{f} = 1.0 \times 10^{-4}$	V12
20	6	$P_p = 0.0, P_f = 1.0 \times 10^{-3}$	V5 開失敗
21	1	$P_{r} = 1.0 \times 10^{-4}$	V 7
22	1	$P_{r} = 7.2 \times 10^{-7}$	二次側パイプ破裂
23	1	$P_{f} = 1.0 \times 10^{-4}$	V 9
24	1	$P_{f} = 3.6 \times 10^{-7}$	三次側パイプ破裂
25	1	$P_{f} = 1.0 \times 10^{-5}$	V11
26	1	$P_{f} = 1.0 \times 10^{-4}$	V 13

.

1 ⁽¹

MUTSU - EMERGENCY DECAY HEAT REMOVAL SYSTEM -- GO1 --GO1 RUN DATE AT 84-07-23 TIME AT 16:13:59 VALUES = 5, BIAS = 5000, OPS = 1, SIGNAL = 1, ERRORS = 25

OPERATOR DATA

OP	DATA
1	5,1,1*
2	5,2,5*
3	5,3,17*
4	1,5,1,2*
5	1,6,2,3*
6	1,7,3,4*
7	1,8,5,6*
8	1,9,6,7*
9	1,10,7,8*
10	6,11,4,8,9*
11	1,15,9,14*
12	1,16,14,15*
13	6,18,15,17,18*
14	1,20,18,20*
15	1,22,20,22*
16	1,25,22,25*
17	1,27,25,27*
18	1,29,27,29*
19	1,31,27,31*
20	6,32,15,17,32*
21	1,34,32,34*
22	1,36,34,36*
23	1,39,36,39*
24	1,41,39,41*
25	1,43,41,43*
26	1,45,41,45*
27	2,0,4,29,31,43,45,46*
1.171	0,46*

図付-7(1) GO1ステップ計算結果出力(原子力船むつ非常用崩壊熱除去系)

TIME POINT DESCRIPTION ? (IF ANY) - VAL. TIME POINT DESCRIPTION

REPRESENTING
TANK STAND-BY
PUMP, DG START
VALVE EC-006 OPEN
NEVER

SIGNAL DATA

SOURCE OPER.

SIGNAL	NUM	TYPE	KIND	USING	OPERATORS (- IF DELETED AT)
1	1	5	1	-4	
2	4	1	5	-5	
3	5	1	6	-6	
4	6	1	7	-10	
5	2	5	2	-7	
6	7	1	8	-8	
7	8	1	9	-9	
8	9	1	10	-10	
9	10	6	11	-11	
14	11	1	15	-12	
15	12	1	16	13	-20
17	3	5	3	13	-20
18	13	6	18	-14	
20	14	1	20	-15	
22	15	1	22	-16	
25	16	1	25	-17	
27	17	1	27	18	-19
29	18	1	29	-27	
31	19	1	31	-27	
32	20	6	32	-21	
34	21	1	34	-22	

図付-7(2) GO1ステップ計算結果出力(原子力船むつ非常用崩壊熱除去系)

NUMBER OF OPERATORS=27NUMBER OF SIGNALS=27MAX NUMBER ACTIVE=4MAX SIGNAL LIST SIZE=4NUMBER OF SIGNAL VALUES=5NUMBER OF SIGNALS/WORD=10NUMBER OF WORDS/TERM=1

FINAL SIGNALS = 46

GO1 PROCESS END

図付-7(3) GO1ステップ計算結果出力(原子力船むつ非常用崩壊熱除去系)

Å

MUTSU - EMERGENCY DECAY HEAT REMOVAL SYSTEM -- GO2 --GO2 RUN DATE AT 84-07-23 TIME AT 16:15:48 OPERATOR FILE --- (84-07-23 16:13:59) MUTSU - EMERGENCY DECAY HEAT REMOVAL SYSTEM -- GO1 --RECORD KIND DATA _____ _____ 1 1,5,1,1,1.0* 2 2,5,1,2,1.0* 3 3,5,1,3,1.0* 4 5,1,.99999988,0.00000012* 5 6,1,.9999,0.0001* 6 7,1,.9999,0.0001* 7 8,1,.97,0.03* 8 9,1,.998,0.002* 9 10,1,.998,0.002* 10 11,6,.999,0.001,0.0* 11 15,1,.9999,0.0001* 12 16,1,.99999928,.00000072* 13 18,6,.999,0.001,0.0* 14 20,1,.9999,0.0001* 15 22,1,.99999928,0.00000072* 16 25,1,.9999,0.0001* 17 27,1,.99999964,0.00000036* 18 29,1,.99999,0.00001* 19 31,1,.9999,0.0001* 20 32,6,.999,0.001,0.0* 21 34,1,.9999,0.0001* 22 36,1,.99999928,0.00000072* 23 39,1,.9999,0.0001* 24 41,1,.99999964,0.00000036* 25 43,1,.999999,0.00001* 26 45,1,.9999,0.0001* 29 *

図付-8(1) GO2ステップ計算結果出力(原子力船むつ非常用崩壊熱除去系)

USE SUMMARY TABLE. ENTRY = KIND/TYPE (FREQUENCY) (FREQUENCY IS NEGATIVE FOR PERFECT KINDS.) 1/5(1) 2/5(1) 7/1(11/ 6(1) 15/1(1) 16/1(1) 18/6(1) 20/1(1) 22/ 1(1) 1) 43/1(1) 45/1(1) 41/ 1(NUMBER OF KINDS INPUT---- 26 NUMBER USED - NONPERFECT-- 26 NUMBER USED - PERFECT---- 0

GO2 PROCESS END

図付-8(2) GO2ステップ計算結果出力(原子力船むつ非常用崩壊熱除去系)

```
MUTSU - EMERGENCY DECAY HEAT REMOVAL SYSTEM -- GO3 --
GO3 RUN DATE AT 84-07-23 TIME AT 16:17:49
OPERATOR FILE --- (84-07-23 16:13:59)
MUTSU - EMERGENCY DECAY HEAT REMOVAL SYSTEM -- GO1 --
KIND FILE ----- (84-07-23 16:15:48)
MUTSU - EMERGENCY DECAY HEAT REMOVAL SYSTEM -- GO2 --
MAXIMUM SIGNAL VALUE (INFINITY) IS
                            4
MAXIMUM DISTRIBUTION SIZE IS 6000
RUN NUMBER 1
   PMIN = 0.0
   NEW = 0, INTER = 1, SAVE = 1
   FIRST = 1, LAST = 46, TRACE = 0.0
ANALYSIS DETAILS
      TYPE KIND SIZE
   OP
 ---- -----
   1
      5 1 1
 1.00000E+00
            1(1)
       5 2 1
   2
 1.00000E+00 1( 1) 5( 2)
   3
        5 3 1
 1.00000E+00 1( 1) 5( 2) 17( 3)
             12.2
             5
       1
                 2
    4
 1.20000E-07
            2(4) 5(2) 17(3)
 1.00000E+00
            2(1) 5(2) 17(3)
             6
    5 1
                  2
1.00120E-04 3(4)
                    5(2)
                            17(3)
9.99899E-01
             3(1)
                    5(2)
                            17(3)
```

図付-9(1) GO3ステップ計算結果出力(原子力船むつ非常用崩壊熱除去系)

2.00110E-04 (3-4) 5.(22) 17.(3) 9.99799E-01 4(1) 5(2) 17(3) · 清朝 医内外子 化合物合物 医脑炎 化分析 化乙 7 140 1563,6198,000,0342,000,000,000,000,000,000,000 6.00330E-06 1.94107E-04 (0.0.4) 2000 6 (.3.2) 20 217 (2.0.3) (0.0.3) 2.99940E-02 4(1) 6(4) 17(3) 9.69805E-01 4(1) 6(2) 17(3) 医二甲酸盐 医小脑 医糖糖 网络糖 8 1 9 4 6.39151E-06 4(4) 7(4) 17(3) 1.93718E-04 4(4) 7(2) 17(3) 3.19336E-02 4(1) 7(3.4). 17(3) 4 (2 1) 7 (2) 17 (3) 9.67866E-01 9 1 10 4 6.77894E-06 4 (4) 8(4) 17(3) 1.93331E-04 4(4) 8(2) 17(3) 3.38693E-02 4 (1) 8(4) 17(---3) 9.65930E-01 17(3) 4 (1) 8(2) 2 10 6 11 3.50353E-02 9 (4) 0(0) 17(3) 9.64964E-01 9(2) 0(0) 17(3) . 11 1 15 2 3.51318E-02 14(4) ... 0(0) 17(3) 🗄 9.64867E-01 14(2) 0(0) 17(3) r . 1 16 2 12 3.51325E-02 15(4) 0(0) 17(3) 9.64866E-01 15(2) 0(0) 17(3) 図付-9(2) GO3ステップ計算結果出力(原子力船むつ非常用崩壊熱除去系)。

13 6 18 3 3.51325E-02 15(4) 18(4) 17(.3) 9.64866E-04 15(2) 18(4) 17(3) 9.63901E-01 15(2) 18(3) 17(=3) 14 1 20 3 3.51325E-02 15(4) 20 (4) 17(:::3) 1.06126E-03 15(2) 20(4) 17(-3)9.63804E-01 15(2) 20(3) 17(:3)15 1 22 3 3.51325E-02 15(4) 22(4) 17(-3) 1.06195E-03 15(2) 22(4) 17(::3) 9.63803E-01 15(2) 22 (3) 17(1.3) 16 1 25 3 3.51325E-02 15()4) 25(4) 17(3) 1.15833E-03 15(2) 25(4) 17(3) 9.63707E-01 15(2) 25 (3) 17(3) 17 1 27 3 3.51325E-02 15(4) 27(4) 17(3) 15(2) 1.15868E-03 27(4) 17(3) 9.63706E-01 15(2) 27(3) 17(3) 18 · 1 29 4 3.51325E-02 15(4) 27(4) 17(.3) 29 (4) 1.15868E-03 15(2) 27(17(4) 3) 29 (4) 9.63706E-06 15 (2) . 27 (-3) - **17 (**> ദ) 29(4) 9.63696E-01 15(2) 27(3) 17(3) 29(3) 31 5 19 $j \in \mathbf{1}$ 3.51325E-02 15(4) 31(4) 17(3) 29 (4) 1.15868E-03 15() 2) 31 (4) 17(3) 29 (4) 17(9.63610E-06 15(2) 21 (3) :3) 29 (4) 9.63695E-05 15(2) 31(4) 17(29(3) 3) 9.63600E-01 15(31 (3) 17(2) 3) 29 (3) 図付-9(3) GO3ステップ計算結果出力(原子力船むつ非常用崩壊熱除去系)

20 6	32		8					,
3.51337E-0	2 32	(4)	31	(: 4)	0 (0)	29 (-4)
1.15752E-0	3 32	(3)	31 ((4)	: 0 (0)	29 (4)
9.63609E-0	9 32 ((4)	- 31 ((~3)	0 (0)	29°(4):
9.62646E-0	6 32	(3)	31	(3)	0 (0)	29(4)
9.63696E-0	8 32	(4)	31	(4)	. 0 (0)	29(3)
9.62732E-0	5 32 ((3)	31	(4)	0 (0)	29 (· 3)
9.63600E-0	4 32	(4)	- 31 ((3)	. 0 (0)	29(. 3)
9.62636E-0	1 32 ((3)	31 ((3)	. 0 (0)	29 (3)
21 1	34		8		1			
3.51338E-0	3 34	(4)	31 ((4)	0 (0)	29.(4)
1.15740E-0	3 34 ((3)	31 ((4)	0 (0)	29 (4)
1.05987E-0	8 34 ((4)	31 ((3)	0 (0)	29(4)
9.62549E-0	6 34 ((3)	31 ((3)	0 (0)	29(4)
1.05997E-0	7 34 ((4)	31 ((4)	0 (0)	29(3)
9.62636E-0	5 34 ((- 3)	31 ((4)	0 (0)	29.(3)
1.05986E-0	3 34 ((4)	31 (3)	0 (0)	29 (3)
9.62540E-0	1 34 ((3)	31 (3)	0 (0)	29 (3)
22 1	36		8					:
3.51338E-0	2 36 ((4)	31 (4)	0 (0)	29 (4)
1.15740E-0	3 36 ((• 3)	31(4)	: 0 (0)	29(4)
1.06057E-0	8 36 ((- 4)	31 ((3)	0 (0)	29 (4)
9.62548E-0	6 36 ((3)	31 (3)	0 (0)	29(4)
1.06066E-0	7 36 ((4)	31(4)	0 (0)	29 (3)
9.62635E-0	5 36 ((3)	31(4)	0 (0)	29 (´3)
1.06056E-0	3 36 ((4)	31 (3)	0 (0)	29(-3)
9.62539E-0	1 36 ((3)	31(3)	° 0 (0)	29 (3)
	. *						e • `	· • *
23 1	39		8					
3.51339E-0	2 39 ((4)	31 (4)	0 (0)	29 (4)
1.15729E-0	3 39 ((3)	31 ((* 4)	0 (0)	29 (.4)
1.15682E-0	8 39 ((4)	31 (3)	0 (0)	29 (4)
9.62452E-0	6 39 ((3)	. 31 (3)	0 (0)	- 29 (4)

図付-9(4) GO3ステップ計算結果出力(原子力船むつ非常用崩壊熱除去系)

1.15693E-07	39 (4)	31 (4)	0(0)	29 (3)	
9.62538E-05	39 (3)	31(4)	0(0)	29(3)	
1.15681E-03	39 (4)	31 (3)	0(0)	29(3)	
9.62442E-01	39(3)	31 (3)	0(0)	29(3)	
and a second sec		-,		57			25(57	
24 1	41		•		· · ·		en en ser	•	
3.51339E-02	41(4)	31(4)	0(0)	29 (4)	
1.15728E-03	41(3)	31 (4)	. 0(0)	29 (4)	
1.15717E-08	41(4)	31 (3)	0(0)	29 (4)	
9.62451E-06	41(3)	31(3)	0 (0)	29(4)	
1.15727E-07	41(4)	31 (4)	0 (0)	29 (3)	
9.62538E-05	41(3)	31(4)	0 (0)	29 (3)	
1.15716E-03	41(4)	31(3)	0(0)	2.9 (3)	
9.62442E-01	41(3)	31(3)	0(0)	29 (3)	
25 1	43	12				•			
3.51339E-02	41(4)	31(4)	43(4)	29(4)	
1.15728E-08	41(3)	31(4)	43(4)	29 (4)	
1.15727E-03	41(3)	31 (4)	43(3)	29 (4)	
1.15717E-08	41(4)	31(3)	43(4)	29 (4)	
9.62451E-11	41(3)	31(3)	43(4)	29 (4)	
9.62441E-06	41(3)	31 (3)	43(3)	29(4)	
1.15727E-07	41(4)	31 (4)	43(4)	29 (3)	
9.62537E-10	41(3)	31(4)	43(4)	29 (3)	
9.62528E-05	41(3)	31(4)	43(3)	29 (3)	
1.15716E-03	41(4)	31(3)	43(4)	29(3)	
9.62441E-06	41(3)	31.(3)	43(4)	29 (3)	
9.62432E-01	41(3)	31 (3)	43(3)	29 (3)	
26 l	45	16		1			4		
3.51339E-02	45 (4)	31 (4)	43(4)	29 (4)	
1.15717E-08	45 (3)	31(4)	43(4)	29 (4)	÷.,
1.15727E-07	45 (4)	31(4)	43(3)	29(4)	
1.15716E-03	45 (3)	31(4)	43(3)	29(4)	
1.15717E-08	45 (4)	31(3)	43(4)	29 (4)	

図付-9(5) GO3ステップ計算結果出力(原子力船むつ非常用崩壊熱除去系)

9.62355E-11	45(3)	.31 (3)	43(4)	29 (4)
9.62441E-10	45(4)	31 (3)	43(3)	29 (4)
9.62345E-06	45 (3)	31 (3)	43(.3)	29 (4)
1.15727E-07	45 (4)	31(4)	43(4)	29(3)
9.62441E-10	45(3)	31(4)	43(4)	29(3)
9.62527E-09	45(4)	31(4)	43(3)	29(3)
9.62431E-05	45 (3)	31(4)	43(3)	29(3)
1.15716E-03	45(4)	31(3)	43(4)	29(3)
9.62345E-06	45 (3)	31(3)	43(4)	29(3)
9.62432E-05	45(4)	31(3)	43(3)	29(3)
9.62335E-01	45(`3)	31(3)	43(3)	29(3)
27 2	0 2			
3.51339E-02	46(4)			
9.64862E-01	46(3)			
FINAL LVENT TA	BLE (INFIN	ITY = 4)	1	
	STONATS A		ATHEC	
: · · ·				
PROBABILITY	46			
3.51339E-02	4			
9.64862E-01	3			
			 ::	
		x	•	
TOTAL PROBABIL	ITY = 9.	99995E-01	di se	
TOTAL ERROR =	4.	52995E-06		
INDIVIDUAL SIG	NAL PROBAB	ILITY DIST	RIBUTIONS	
	•		• • • •	
VAL. 46				
3 9.6486	2E-01			
4 3.5133	9E-02			
GO3 PROCESS EN	D			

図付-9(6) GO3ステップ計算結果出力(原子力船むつ非常用崩壊熱除去系)