

(19)日本国特許庁(JP)

(12)公開特許公報(A)

(11)公開番号

特開2023-40088  
(P2023-40088A)

(43)公開日 令和5年3月22日(2023.3.22)

(51)国際特許分類 F I  
G 2 1 D 3/04 (2006.01) G 2 1 D 3/04 A

審査請求 有 請求項の数 20 O L 外国語出願 (全47頁)

(21)出願番号	特願2022-208089(P2022-208089)	(71)出願人	511117093
(22)出願日	令和4年12月26日(2022.12.26)		
(62)分割の表示	特願2021-99632(P2021-99632)の分割	(71)出願人	516197425
原出願日	平成26年12月23日(2014.12.23)		
(31)優先権主張番号	61/922,625	(71)出願人	516197425
(32)優先日	平成25年12月31日(2013.12.31)		
(33)優先権主張国・地域又は機関	米国(US)	(74)代理人	100083806
(31)優先権主張番号	14/198,891		
(32)優先日	平成26年3月6日(2014.3.6)	(74)代理人	弁理士 三好 秀和
(33)優先権主張国・地域又は機関	米国(US)	(74)代理人	100111235
		(74)代理人	弁理士 原 裕子
		(74)代理人	100195257

最終頁に続く

(54)【発明の名称】 原子炉保護システム及び方法

(57)【要約】 (修正有)

【課題】複数の機能的に独立したモジュールの各々は、複数の機能的に独立したモジュールのうちのあらゆる他のモジュールに対する単一の故障伝搬に対する保護を提供すること。

【解決手段】原子炉保護システムは、複数の機能的に独立したモジュールであって、モジュールの各々が、原子炉安全システムから複数の入力を受信し、少なくとも部分的に複数の入力に基づいて安全動作を論理的に決定するように構成された、複数の機能的に独立したモジュールと、複数の機能的に独立したモジュールに通信可能に接続され、少なくとも部分的に複数の入力に基づいて安全動作の決定を受信する1つ又は複数の原子炉安全アクチュエータとを備える。

【選択図】 図1

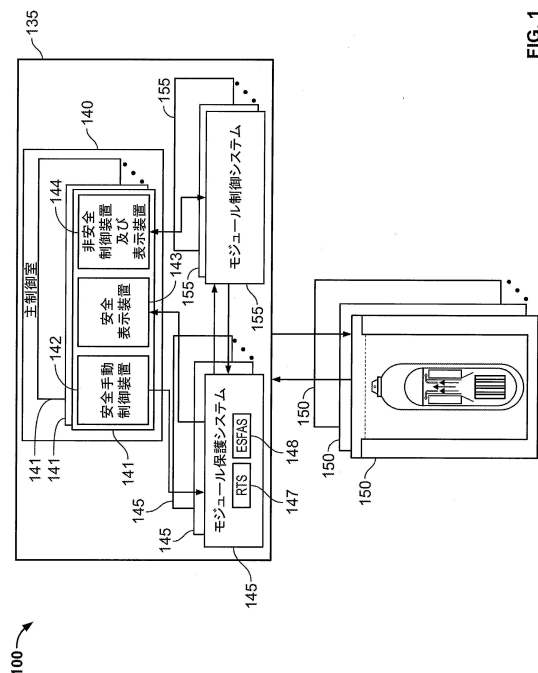


FIG. 1

**【特許請求の範囲】****【請求項 1】**

原子炉保護システムであって、

複数の機能的に独立したモジュールであって、前記モジュールの各々は、原子炉安全システムから複数の入力を受信し、少なくとも部分的に前記複数の入力に基づいて安全動作を論理的に決定するように構成される、複数の機能的に独立したモジュールと、

前記複数の機能的に独立したモジュールに通信可能に接続され、少なくとも部分的に前記複数の入力に基づく前記安全動作決定を受信する、1つ又は複数の原子炉安全アクチュエータと

を備える、原子炉保護システム。

10

**【請求項 2】**

請求項 1 に記載の原子炉保護システムであって、

前記複数の機能的に独立したモジュールの各々は、前記複数の機能的に独立したモジュールの他のいずれかのモジュールに対する単一の故障伝搬に対する保護を提供する、原子炉保護システム。

**【請求項 3】**

請求項 1 に記載の原子炉保護システムであって、

前記原子炉安全システムは、工学的安全施設作動システム (ESFAS) を備え、

前記複数の機能的に独立したモジュールは、複数の ESFAS 入力を受信し、少なくとも部分的に前記 ESFAS 入力に基づいて ESFAS コンポーネントの作動を論理的に決定する、原子炉保護システム。

20

**【請求項 4】**

請求項 3 に記載の原子炉保護システムであって、

前記複数の機能的に独立したモジュールは、冗長 ESFAS 投票区分を提供する、原子炉保護システム。

**【請求項 5】**

請求項 1 に記載の原子炉保護システムであって、

前記原子炉安全システムは、原子炉トリップシステム (RTS) を備え、

前記複数の機能的に独立したモジュールは、複数の RTS 入力を受信し、少なくとも部分的に前記 RTS 入力に基づいて RTS コンポーネントの作動を論理的に決定する、原子炉保護システム。

30

**【請求項 6】**

請求項 5 に記載の原子炉保護システムであって、

前記複数の機能的に独立したモジュールは、冗長 RTS 投票区分を提供する、原子炉保護システム。

**【請求項 7】**

請求項 1 に記載の原子炉保護システムであって、

前記複数の機能的に独立したモジュールの各々は、前記複数の機能的に独立したモジュールのうちの他のいずれかへの単一のハードウェア故障伝搬に対する保護を提供する、原子炉保護システム。

40

**【請求項 8】**

請求項 1 に記載の原子炉保護システムであって、

前記複数の機能的に独立したモジュールの各々は、前記複数の機能的に独立したモジュールのうちの他のいずれかへの単一のソフトウェア故障伝搬に対する保護を提供する、原子炉保護システム。

**【請求項 9】**

請求項 1 に記載の原子炉保護システムであって、

前記複数の機能的に独立したモジュールの各々は、前記複数の機能的に独立したモジュールのうちの他のいずれかへの単一のソフトウェア生成論理故障伝搬に対する保護を提供する、原子炉保護システム。

50

## 【請求項 10】

請求項 1 に記載の原子炉保護システムであって、

前記複数の機能的に独立したモジュールは、原子炉トリップ検知及び決定の単一の経路について三重冗長化を提供する、原子炉保護システム。

## 【請求項 11】

請求項 1 に記載の原子炉保護システムであって、

前記複数の機能的に独立したモジュールは、原子炉トリップコンポーネント毎に複数の独立したトリップ投票モジュールを備える、原子炉保護システム。

## 【請求項 12】

請求項 1 に記載の原子炉保護システムであって、

前記複数の機能的に独立したモジュールは、特定のトリップコンポーネントに専用の前記複数のモジュールのうちの他の全てのモジュールから切り離して前記原子炉トリップを論理的に決定する、原子炉保護システム。

10

## 【請求項 13】

請求項 1 に記載の原子炉保護システムであって、

前記複数の機能的に独立したモジュールは、E S F コンポーネント毎に複数の独立した E S F A S 作動投票モジュールを備える、原子炉保護システム。

## 【請求項 14】

請求項 1 に記載の原子炉保護システムであって、

前記複数の機能的に独立したモジュールは、特定の E S F コンポーネントに専用の前記複数のモジュールのうちの他の全てから切り離して前記 E S F A S 作動を論理的に決定する、原子炉保護システム。

20

## 【請求項 15】

請求項 1 に記載の原子炉保護システムであって、

前記複数の機能的に独立したモジュールは、複数の安全機能モジュールを備える、原子炉保護システム。

## 【請求項 16】

請求項 1 に記載の原子炉保護システムであって、

前記複数の機能的に独立したモジュールは、複数の通信モジュールを備える、原子炉保護システム。

30

## 【請求項 17】

請求項 1 に記載の原子炉保護システムであって、

前記複数の機能的に独立したモジュールは、複数の機器インタフェースモジュールを備える、原子炉保護システム。

## 【請求項 18】

請求項 1 に記載の原子炉保護システムであって、

前記複数の機能的に独立したモジュールは、単一階層投票スキームにおいて前記原子炉トリップを論理的に決定する、原子炉保護システム。

## 【請求項 19】

請求項 1 に記載の原子炉保護システムであって、

前記複数の機能的に独立したモジュールは、複数階層投票スキームにおいて前記原子炉トリップを論理的に決定する、原子炉保護システム。

40

## 【請求項 20】

請求項 19 に記載の原子炉保護システムであって、

前記複数階層投票スキームは、2 階層投票スキームを備える、原子炉保護システム。

## 【請求項 21】

請求項 20 に記載の原子炉保護システムであって、

前記 2 階層投票スキームの第 1 の階層は、多数決投票スキームを備える、原子炉保護システム。

## 【請求項 22】

50

請求項 2 1 に記載の原子炉保護システムであって、  
前記多数決投票スキームは、3 分の 2 投票スキームを備える、原子炉保護システム。

【請求項 2 3】

請求項 2 0 に記載の原子炉保護システムであって、  
前記 2 階層投票スキームの第 2 の階層は、非多数決投票スキームを備える、原子炉保護システム。

【請求項 2 4】

請求項 2 3 に記載の原子炉保護システムであって、  
前記第 2 の階層は、4 分の 2 投票スキームを備える、原子炉保護システム。

【請求項 2 5】

原子炉トリップを決定するための方法であって、  
工学的安全施設作動システム ( E S F A S ) 又は原子炉トリップシステム ( R T S ) のうちの一方から、原子炉保護システムの複数の機能的に独立したモジュールにおいて複数の入力を受信することと、

前記複数の機能的に独立したモジュールによって、少なくとも部分的に前記複数の入力に基づいて E S F A S 安全動作又は原子炉トリップの決定のうちの一方を論理的に決定することと、

前記論理的な決定に基づいて、前記複数の機能的に独立したモジュールに通信可能に接続された E S F A S コンポーネントアクチュエータ又は原子炉トリップ遮断器のうちの一方を作動させることと

を備える、方法。

【請求項 2 6】

請求項 2 5 に記載の方法であって、

前記複数の機能的に独立したモジュールのうちの 1 つによって、前記複数の機能的に独立したモジュールのうちの他のいずれかへの単一の故障伝搬を制限することを更に備える、方法。

【請求項 2 7】

請求項 2 6 に記載の方法であって、

前記単一の故障は、単一のハードウェア故障、単一のソフトウェア故障、又は単一のソフトウェア生成論理故障のうちの少なくとも 1 つを含む、方法。

【請求項 2 8】

請求項 2 5 に記載の方法であって、

前記複数の機能的に独立したモジュールによって、少なくとも部分的に前記入力に基づいて E S F A S 安全動作又は原子炉トリップの決定のうちの一方を論理的に決定することは、前記複数の機能的に独立したモジュールによって、3 重冗長化信号経路を通して前記 E S F A S 安全動作又は前記原子炉トリップの決定を論理的に決定することを備える、方法。

【請求項 2 9】

請求項 2 5 に記載の方法であって、

前記複数の機能的に独立したモジュールは、冗長 R T S 投票区分又は冗長 E S F A S 投票区分のうちの少なくとも一方を提供する、方法。

【請求項 3 0】

請求項 2 5 に記載の方法であって、

前記複数の機能的に独立したモジュールによって、少なくとも部分的に前記入力に基づいて E S F A S 安全動作又は原子炉トリップの決定のうちの一方を論理的に決定することは、前記複数の機能的に独立したモジュールによって、原子炉トリップコンポーネント毎の複数の独立したトリップ投票モジュールを通して前記 E S F A S 安全動作又は前記原子炉トリップの決定を論理的に決定することを備える、方法。

【請求項 3 1】

請求項 3 0 に記載の方法であって、

10

20

30

40

50



前記複数の機能的に独立したモジュールによって、少なくとも部分的に前記入力に基づいて E S F A S 安全動作又は原子炉トリップの決定のうち的一方を論理的に決定することは、前記複数の機能的に独立したモジュールのうち特定のモジュールによって、前記複数のモジュールのうち全ての他のモジュールから切り離して前記 E S F A S 安全動作又は前記原子炉トリップの決定を論理的に決定することを備える、方法。

【請求項 3 2】

請求項 2 5 に記載の方法であって、

前記複数の機能的に独立したモジュールは、E S F コンポーネント毎に複数の独立した E S F A S 作動投票モジュールを備え、

前記方法は、更に、

前記複数の機能的に独立したモジュールのうち特定のモジュールによって、特定の E S F コンポーネントに専用の前記複数のモジュールのうち全ての他のモジュールから切り離して前記 E S F A S 作動を論理的に決定することを備える、方法。

10

【請求項 3 3】

請求項 2 5 に記載の方法であって、

前記複数の機能的に独立したモジュールは、複数の安全機能モジュールと、複数の通信モジュールと、複数の機器インタフェースモジュールとを備える、方法。

【請求項 3 4】

請求項 2 5 に記載の方法であって、

前記複数の機能的に独立したモジュールによって、少なくとも部分的に前記入力に基づいて E S F A S 安全動作又は原子炉トリップの決定のうち的一方を論理的に決定することは、前記複数の機能的に独立したモジュールによって、単一階層投票スキームにおいて前記 E S F A S 安全動作又は前記原子炉トリップの決定を論理的に決定することを備える、方法。

20

【請求項 3 5】

請求項 2 5 に記載の方法であって、

前記複数の機能的に独立したモジュールによって、少なくとも部分的に前記入力に基づいて E S F A S 安全動作又は原子炉トリップの決定のうち的一方を論理的に決定することは、前記複数の機能的に独立したモジュールによって、複数階層投票スキームにおいて前記 E S F A S 安全動作又は前記原子炉トリップの決定を論理的に決定することを備える、

30

【請求項 3 6】

請求項 2 5 に記載の方法であって、

前記複数階層投票スキームは、2 階層投票スキームを備える、方法。

【請求項 3 7】

請求項 3 6 に記載の方法であって、

前記 2 階層投票スキームの第 1 の階層は、多数決投票スキームを備える、方法。

【請求項 3 8】

請求項 3 7 に記載の方法であって、

前記多数決投票スキームは、3 分の 2 投票スキームを備える、方法。

40

【請求項 3 9】

請求項 3 6 に記載の方法であって、

前記 2 階層投票スキームの第 2 の階層は、非多数決投票スキームを備える、方法。

【請求項 4 0】

請求項 3 9 に記載の方法であって、

前記第 2 の階層は、4 分の 2 投票スキームを備える、方法。

【請求項 4 1】

原子炉保護装置であって、

原子炉安全システムから複数の入力を受信し、少なくとも部分的に前記複数の入力に基づいて安全動作を論理的に決定するための手段と、

50

少なくとも部分的に前記複数の入力に基づいて前記安全動作の決定を受信するための手段と

を備える、原子炉保護装置。

【請求項 4 2】

請求項 4 1 に記載の原子炉保護装置であって、

前記安全動作の決定を受信するための前記手段は、前記原子炉安全システムから前記複数の入力を受信し、前記安全動作を論理的に決定するための前記手段に通信可能に接続されている、原子炉保護装置。

【請求項 4 3】

請求項 4 1 に記載の原子炉保護装置であって、

前記原子炉安全システムから前記複数の入力を受信し、前記安全動作を論理的に決定するための前記手段は、前記装置内の単一の故障伝搬に対する保護を提供する、原子炉保護装置。

10

【請求項 4 4】

請求項 4 1 に記載の原子炉保護装置であって、

前記原子炉安全システムは、工学的安全施設作動システム ( E S F A S ) を備え、前記原子炉安全システムから前記複数の入力を受信し、前記安全動作を論理的に決定するための前記手段は、複数の E S F A S 入力を受信し、少なくとも部分的に前記 E S F A S 入力に基づいて E S F A S コンポーネントの作動を論理的に決定する、原子炉保護装置。

20

【請求項 4 5】

請求項 4 4 に記載の原子炉保護装置であって、

前記原子炉安全システムから前記複数の入力を受信し、前記安全動作を論理的に決定するための前記手段は、冗長 E S F A S 投票区分を提供する、原子炉保護装置。

【請求項 4 6】

請求項 4 1 に記載の原子炉保護装置であって、

前記原子炉安全システムは、原子炉トリップシステム ( R T S ) を備え、前記原子炉安全システムから前記複数の入力を受信し、前記安全動作を論理的に決定するための前記手段は、複数の R T S 入力を受信し、少なくとも部分的に前記 R T S 入力に基づいて R T S コンポーネントの作動を論理的に決定する、原子炉保護装置。

30

【請求項 4 7】

請求項 4 6 に記載の原子炉保護装置であって、

前記原子炉安全システムから前記複数の入力を受信し、前記安全動作を論理的に決定するための前記手段は、冗長 R T S 投票区分を備える、原子炉保護装置。

【請求項 4 8】

請求項 4 1 に記載の原子炉保護装置であって、

前記原子炉安全システムから前記複数の入力を受信し、前記安全動作を論理的に決定するための前記手段は、前記装置内の単一のハードウェア故障伝搬に対する保護を提供する、原子炉保護装置。

40

【請求項 4 9】

請求項 4 1 に記載の原子炉保護装置であって、

前記原子炉安全システムから前記複数の入力を受信し、前記安全動作を論理的に決定するための前記手段は、前記装置内の単一のソフトウェア故障伝搬に対する保護を提供する、原子炉保護装置。

【請求項 5 0】

請求項 4 1 に記載の原子炉保護装置であって、

前記原子炉安全システムから前記複数の入力を受信し、前記安全動作を論理的に決定するための前記手段は、前記装置内の単一のソフトウェア生成論理故障伝搬に対する保護を提供する、原子炉保護装置。

【請求項 5 1】

50

請求項 4 1 に記載の原子炉保護装置であって、

前記原子炉安全システムから前記複数の入力を受信し、前記安全動作を論理的に決定するための前記手段は、原子炉トリップ検知及び決定の 3 重冗長信号経路を備える、原子炉保護装置。

【請求項 5 2】

請求項 4 1 に記載の原子炉保護装置であって、

前記原子炉安全システムから前記複数の入力を受信し、前記安全動作を論理的に決定するための前記手段は、原子炉トリップコンポーネント毎に複数の独立したトリップ投票モジュールを備える、原子炉保護装置。

【請求項 5 3】

請求項 4 1 に記載の原子炉保護装置であって、

前記原子炉安全システムから前記複数の入力を受信し、前記安全動作を論理的に決定するための前記手段は、特定の原子炉トリップコンポーネントについて原子炉トリップを独立して決定する、原子炉保護装置。

【請求項 5 4】

請求項 4 1 に記載の原子炉保護装置であって、

前記原子炉安全システムから前記複数の入力を受信し、前記安全動作を論理的に決定するための前記手段は、ESF コンポーネント毎に複数の独立したESFAS 作動投票モジュールを備える、原子炉保護装置。

【請求項 5 5】

請求項 4 1 に記載の原子炉保護装置であって、

前記原子炉安全システムから前記複数の入力を受信し、前記安全動作を論理的に決定するための前記手段は、特定のESF コンポーネントについてESFAS 作動を独立して決定する、原子炉保護装置。

【請求項 5 6】

請求項 4 1 に記載の原子炉保護装置であって、

前記原子炉安全システムから前記複数の入力を受信し、前記安全動作を論理的に決定するための前記手段は、複数の安全機能モジュールを備える、原子炉保護装置。

【請求項 5 7】

請求項 4 1 に記載の原子炉保護装置であって、

前記原子炉安全システムから前記複数の入力を受信し、前記安全動作を論理的に決定するための前記手段は、複数の通信モジュールを備える、原子炉保護装置。

【請求項 5 8】

請求項 4 1 に記載の原子炉保護装置であって、

前記原子炉安全システムから前記複数の入力を受信し、前記安全動作を論理的に決定するための前記手段は、複数の機器インタフェースモジュールを備える、原子炉保護装置。

【請求項 5 9】

請求項 4 1 に記載の原子炉保護装置であって、

前記原子炉安全システムから前記複数の入力を受信し、前記安全動作を論理的に決定するための前記手段は、単一階層投票スキームにおいて原子炉トリップを論理的に決定する、原子炉保護装置。

【請求項 6 0】

請求項 4 1 に記載の原子炉保護装置であって、

前記原子炉安全システムから前記複数の入力を受信し、前記安全動作を論理的に決定するための前記手段は、複数階層投票スキームにおいて原子炉トリップを論理的に決定する、原子炉保護装置。

【請求項 6 1】

請求項 6 0 に記載の原子炉保護装置であって、

前記複数階層投票スキームは、2 階層投票スキームを備える、原子炉保護装置。

【請求項 6 2】

10

20

30

40

50

請求項 6 1 に記載の原子炉保護装置であって、  
前記 2 階層投票スキームの第 1 の階層は、多数決投票スキームを備える、原子炉保護装置。

【請求項 6 3】

請求項 6 2 に記載の原子炉保護装置であって、  
前記多数決投票スキームは、3 分の 2 投票スキームを備える、原子炉保護装置。

【請求項 6 4】

請求項 6 1 に記載の原子炉保護装置であって、  
前記 2 階層投票スキームの第 2 の階層は、非多数決投票スキームを備える、原子炉保護装置。

10

【請求項 6 5】

請求項 6 4 に記載の原子炉保護装置であって、  
前記第 2 の階層は、4 分の 2 投票スキームを備える、原子炉保護装置。

【発明の詳細な説明】

【技術分野】

【0001】

[ 関連出願に対する相互参照 ]

本願は、2013 年 12 月 31 日に出願された米国仮特許出願第 61 / 922 , 625 号及び 2014 年 3 月 6 日に出願された米国特許出願第 14 / 198 , 891 号に対して優先権を主張し、両出願の全内容が参照によりここに援用される。

20

[ 技術的背景 ]

本開示は、原子炉保護システム及びその関連する方法を述べる。

[ 背景 ]

原子炉保護システム、及び一般的に、原子炉計装制御 ( I & C ) システムは、故障状態がもたらす結果を軽減するため、自動始動信号、自動及び手動制御信号、並びに監視表示を提供する。例えば、I & C システムは、定常状態及び過渡的電力運転中に安全でない原子炉運転に対する保護を提供する。正常運転中、I & C システムは、種々のパラメータを測定し、それらの信号を制御システムに送信する。異常運転及び事故状態中に、I & C システムは、信号を、原子炉保護システムに、幾つかの場合には原子炉保護システムの原子炉トリップシステム ( R T S ) 及び工学的安全施設作動システム ( E S F A S ) に送信して、所定の設定点に基づいて保護動作を開始する。

30

[ 概要 ]

本開示に係る全体的な実装形態において、原子炉保護システムは、複数の機能的に独立したモジュールであって、モジュールの各々は、原子炉安全システムから複数の入力を受信し、少なくとも部分的に複数の入力に基づいて安全動作を論理的に決定するように構成された、複数の機能的に独立したモジュールと、少なくとも部分的に複数の入力に基づいた安全動作決定を受信するために、複数の機能的に独立したモジュールに通信可能に接続された 1 つ又は複数の原子炉安全アクチュエータとを含んでいる。

【0002】

全体的な実装形態と組合せ可能な第 1 の局面において、複数の機能的に独立したモジュールの各々は、複数の機能的に独立したモジュールのうちあらゆる他のモジュールに対する単一の故障伝搬に対する保護を提供する。

40

【0003】

前の局面のうちいずれかと組合せ可能な第 2 の局面において、原子炉安全システムは、工学的安全施設作動システム ( E S F A S ) を含み、複数の機能的に独立したモジュールは、複数の E S F A S 入力を受信し、少なくとも部分的に E S F A S 入力に基づいて E S F A S コンポーネント作動を論理的に決定する。

【0004】

前の局面のうちいずれかと組合せ可能な第 3 の局面において、複数の機能的に独立したモジュールは、冗長 E S F A S 投票区分を提供する。

50

前の局面のうちのいずれかと組合せ可能な第4の局面において、原子炉安全システムは、原子炉トリップシステム(RTS)を含み、複数の機能的に独立したモジュールは、複数のRTS入力を受信し、少なくとも部分的にRTS入力に基づいてRTSコンポーネント作動を論理的に決定する。

【0005】

前の局面のうちのいずれかと組合せ可能な第5の局面において、複数の機能的に独立したモジュールは、冗長RTS投票区分を提供する。

前の局面のうちのいずれかと組合せ可能な第6の局面において、複数の機能的に独立したモジュールの各々は、複数の機能的に独立したモジュールのうちのいずれかの他のモジュールに対する単一のハードウェア故障伝搬に対する保護を提供する。

10

【0006】

前の局面のうちのいずれかと組合せ可能な第7の局面において、複数の機能的に独立したモジュールの各々は、複数の機能的に独立したモジュールのうちのいずれかの他のモジュールに対する単一のソフトウェア故障伝搬に対する保護を提供する。

【0007】

前の局面のうちのいずれかと組合せ可能な第8の局面において、複数の機能的に独立したモジュールの各々は、複数の機能的に独立したモジュールのうちのいずれかの他のモジュールに対する単一のソフトウェア生成論理故障伝搬に対する保護を提供する。

【0008】

前の局面のうちのいずれかと組合せ可能な第9の局面において、複数の機能的に独立したモジュールは、原子炉トリップ検知及び決定の単一の経路について3重冗長化を提供する。

20

【0009】

前の局面のうちのいずれかと組合せ可能な第10の局面において、複数の機能的に独立したモジュールは、原子炉トリップコンポーネント毎に複数の独立したトリップ投票モジュールを含む。

【0010】

前の局面のうちのいずれかと組合せ可能な第11の局面において、複数の機能的に独立したモジュールは、特定のトリップコンポーネントに専用の複数のモジュールの全ての他のモジュールから切り離して原子炉トリップを論理的に決定する。

30

【0011】

前の局面のうちのいずれかと組合せ可能な第12の局面において、複数の機能的に独立したモジュールは、ESFコンポーネント毎に複数の独立したESFAS作動投票モジュールを提供含む。

【0012】

前の局面のうちのいずれかと組合せ可能な第13の局面において、複数の機能的に独立したモジュールは、特定のESFコンポーネントに専用の複数のモジュールの全ての他のモジュールから切り離してESFAS作動を論理的に決定する。

【0013】

前の局面のうちのいずれかと組合せ可能な第14の局面において、複数の機能的に独立したモジュールは、複数の安全機能モジュールを含む。

40

前の局面のうちのいずれかと組合せ可能な第2の局面において、複数の機能的に独立したモジュールは、複数の通信モジュールを含む。

【0014】

前の局面のうちのいずれかと組合せ可能な第15の局面において、複数の機能的に独立したモジュールは、複数の機器インタフェースモジュールを含む。

前の局面のうちのいずれかと組合せ可能な第16の局面において、複数の機能的に独立したモジュールは、単一階層投票スキームにおいて原子炉トリップを論理的に決定する。

【0015】

前の局面のうちのいずれかと組合せ可能な第17の局面において、複数の機能的に独立

50

したモジュールは、複数階層投票スキームにおいて原子炉トリップを論理的に決定する。

前の局面のうちのいずれかと組合せ可能な第18の局面において、複数階層投票スキームは2階層投票スキームを含む。

【0016】

前の局面のうちのいずれかと組合せ可能な第19の局面において、2階層投票スキームの第1の階層は、多数決投票スキームを含む。

前の局面のうちのいずれかと組合せ可能な第20の局面において、多数決投票スキームは、3分の2投票スキームを含む。

【0017】

前の局面のうちのいずれかと組合せ可能な第21の局面において、2階層投票スキームの第2の階層は、非多数決投票スキームを含む。

前の局面のうちのいずれかと組合せ可能な第22の局面において、第2の階層は、4分の2投票スキームを含む。

【0018】

本開示に係る別の全体的な実装形態において、原子炉トリップを決定するための方法は、工学的安全施設作動システム(E S F A S)又は原子炉トリップシステム(R T S)のうちの一方から、原子炉保護システムの複数の機能的に独立したモジュールにおいて複数の入力を受信することと、複数の機能的に独立したモジュールによって、少なくとも部分的に複数の入力に基づいて、E S F A S安全動作又は原子炉トリップの決定のうちの一方を論理的に決定することと、論理的な決定に基づいて、複数の機能的に独立したモジュールに通信可能に接続されたE S F A Sコンポーネントアクチュエータ又は原子炉トリップ遮断器のうちの一方を作動させることとを含む。

【0019】

全体的な実装形態と組合せ可能な第1の局面は、更に、複数の機能的に独立したモジュールのうちの1つによって、複数の機能的に独立したモジュールのうちのいずれかの他のモジュールに対する単一の故障伝搬を制限することを含む。

【0020】

前の局面のうちのいずれかと組合せ可能な第2の局面において、単一の故障は、単一のハードウェア故障、単一のソフトウェア故障、又は単一のソフトウェア生成論理故障のうちの少なくとも1つを含む。

【0021】

前の局面のうちのいずれかと組合せ可能な第3の局面において、複数の機能的に独立したモジュールによって、少なくとも部分的に入力に基づいて、E S F A S安全動作又は原子炉トリップの決定の一方を論理的に決定することは、複数の機能的に独立したモジュールによって、3重冗長化信号経路を通してE S F A S安全動作又は原子炉トリップの決定を論理的に決定することを含む。

【0022】

前の局面のうちのいずれかと組合せ可能な第4の局面において、複数の機能的に独立したモジュールは、冗長R T S投票部又は冗長E S F A S投票部のうちの少なくとも一方を提供する。

【0023】

前の局面のうちのいずれかと組合せ可能な第5の局面において、複数の機能的に独立したモジュールによって、少なくとも部分的に入力に基づいて、E S F A S安全動作又は原子炉トリップの決定の一方を論理的に決定することは、複数の機能的に独立したモジュールによって、原子炉トリップコンポーネント毎の複数の独立したトリップ投票モジュールを通してE S F A S安全動作又は原子炉トリップの決定を論理的に決定することを含む。

【0024】

前の局面のうちのいずれかと組合せ可能な第6の局面において、複数の機能的に独立したモジュールによって、少なくとも部分的に入力に基づいて、E S F A S安全動作又は原子炉トリップの決定の一方を論理的に決定することは、複数の機能的に独立したモジュール

10

20

30

40

50

ルのうちの特定のモジュールによって、複数のモジュールの全ての他のモジュールから切り離して E S F A S 安全動作又は原子炉トリップの決定を論理的に決定することを含む。

【 0 0 2 5 】

前の局面のうちいずれかと組合せ可能な第 7 の局面において、複数の機能的に独立したモジュールは、E S F コンポーネント毎の複数の独立した E S F A S 作動投票モジュールを含み、方法は、更に、複数の機能的に独立したモジュールの特定のモジュールによって、特定の E S F コンポーネントに専用の複数のモジュールの全ての他のモジュールから切り離して E S F A S 作動を論理的に決定することを含む。

【 0 0 2 6 】

前の局面のうちいずれかと組合せ可能な第 8 の局面において、複数の機能的に独立したモジュールは、複数の安全機能モジュール、複数の通信モジュール、及び複数の機器インタフェースモジュールを含む。

10

【 0 0 2 7 】

前の局面のうちいずれかと組合せ可能な第 9 の局面において、複数の機能的に独立したモジュールによって、少なくとも部分的に入力に基づいて、E S F A S 安全動作又は原子炉トリップの決定のうち一方を論理的に決定することは、複数の機能的に独立したモジュールによって、単一階層投票スキームにおいて E S F A S 安全動作又は原子炉トリップの決定を論理的に決定することを含む。

【 0 0 2 8 】

前の局面のうちいずれかと組合せ可能な第 1 0 の局面において、複数の機能的に独立したモジュールによって、少なくとも部分的に入力に基づいて、E S F A S 安全動作又は原子炉トリップの決定のうち一方を論理的に決定することは、複数の機能的に独立したモジュールによって、複数階層投票スキームにおいて E S F A S 安全動作又は原子炉トリップの決定を論理的に決定することを含む。

20

【 0 0 2 9 】

前の局面のうちいずれかと組合せ可能な第 1 1 の局面において、複数階層投票スキームは 2 階層投票スキームを含む。

前の局面のうちいずれかと組合せ可能な第 1 2 の局面において、2 階層投票スキームの第 1 の階層は、多数決投票スキームを含む。

【 0 0 3 0 】

前の局面のうちいずれかと組合せ可能な第 1 3 の局面において、多数決投票スキームは、3 分の 2 投票スキームを含む。

30

前の局面のうちいずれかと組合せ可能な第 1 4 の局面において、2 階層投票スキームの第 2 の階層は、非多数決投票スキームを含む。

【 0 0 3 1 】

前の局面のうちいずれかと組合せ可能な第 1 5 の局面において、第 2 の階層は、4 分の 2 投票スキームを含む。

本開示に係る別の全体的な実装形態において、原子炉保護システムは、単一のモジュールへの単一の故障の移行を制限する複数の機能的に独立したモジュールを含む。

【 0 0 3 2 】

本開示に係る別の全体的な実装形態において、原子炉保護システムは、3 つの型のモジュールだけを含み、それにより、作業ラインで交換可能なユニットの数を最小化する、複数の機能的に独立したモジュールを含む。

40

【 0 0 3 3 】

本開示に係る別の全体的な実装形態において、原子炉保護システムは、データバスを通過してデータが通過するスケジュールを決定する通信モジュールを含む複数の機能的に独立したモジュールを含む。

【 0 0 3 4 】

本開示に係る別の全体的な実装形態において、原子炉保護システムは、システムアーキテクチャを規定する原子炉トリップシステムを含み、そのシステムアーキテクチャでは、

50

例えば事故後監視機能ではなく、安全機能に排他的に関連する経路を通して、データが原子炉トリップシステムから制御室に送信される。

【 0 0 3 5 】

本開示に係る別の全体的な実装形態において、原子炉保護システムは、複数の機能的に独立したモジュールを含み、複数の機能的に独立したモジュールの各々は、システムにおける複数の原子炉トリップ遮断器の間で特定の原子炉トリップ遮断器に専用である。

【 0 0 3 6 】

本開示に係る別の全体的な実装形態において、原子炉保護システムは、複数の機能的に独立したモジュールを含み、複数の機能的に独立したモジュールの各々は、他のモジュールの全てと完全に独立に、原子炉トリップ/トリップなし決定又は E S F A S 作動/作動なし決定を行う。

【 0 0 3 7 】

本開示に係る別の全体的な実装形態において、原子炉保護システムは、複数の機能的に独立したモジュールを含み、複数の機能的に独立したモジュールの各々は、システムにおける複数の E S F A S 機器アクチュエータの間で特定の E S F A S 機器アクチュエータに専用である。

【 0 0 3 8 】

本開示に係る別の全体的な実装形態において、原子炉保護装置は、原子炉安全システムから複数の入力を受信し、少なくとも部分的に複数の入力に基づいて、安全動作を論理的に決定するための手段と、少なくとも部分的に複数の入力に基づいて、安全動作決定を受信するための手段とを含む。

【 0 0 3 9 】

全体的な実装形態と組合せ可能な第 1 の局面において、安全動作決定を受信するための手段は、原子炉安全システムから複数の入力を受信し、安全動作を論理的に決定するための手段に通信可能に接続される。

【 0 0 4 0 】

前の局面のうちのいずれかと組合せ可能な第 2 の局面において、原子炉安全システムから複数の入力を受信し、安全動作を論理的に決定するための手段は、装置内の単一の故障伝搬に対する保護を提供する。

【 0 0 4 1 】

前の局面のうちのいずれかと組合せ可能な第 3 の局面において、原子炉安全システムは、工学的安全施設作動システム ( E S F A S ) を備え、原子炉安全システムから複数の入力を受信し、安全動作を論理的に決定するための手段は、複数の E S F A S 入力を受信し、少なくとも部分的に E S F A S 入力に基づいて、E S F A S コンポーネント作動を論理的に決定する。

【 0 0 4 2 】

前の局面のうちのいずれかと組合せ可能な第 4 の局面において、原子炉安全システムから複数の入力を受信し、安全動作を論理的に決定するための手段は、冗長 E S F A S 投票部を提供する。

【 0 0 4 3 】

前の局面のうちのいずれかと組合せ可能な第 5 の局面において、原子炉安全システムは、原子炉トリップシステム ( R T S ) を備え、原子炉安全システムから複数の入力を受信し、安全動作を論理的に決定するための手段は、複数の R T S 入力を受信し、少なくとも部分的に R T S 入力に基づいて、R T S コンポーネント作動を論理的に決定する。

【 0 0 4 4 】

前の局面のうちのいずれかと組合せ可能な第 6 の局面において、原子炉安全システムから複数の入力を受信し、安全動作を論理的に決定するための手段は、冗長 R T S 投票区分を備える。

【 0 0 4 5 】

前の局面のうちのいずれかと組合せ可能な第 7 の局面において、原子炉安全システムが

10

20

30

40

50



ら複数の入力を受信し、安全動作を論理的に決定するための手段は、装置内の単一のハードウェア故障伝搬に対する保護を提供する。

【0046】

前の局面のうちのいずれかと組合せ可能な第8の局面において、原子炉安全システムから複数の入力を受信し、安全動作を論理的に決定するための手段は、装置内の単一のソフトウェア故障伝搬に対する保護を提供する。

【0047】

前の局面のうちのいずれかと組合せ可能な第9の局面において、原子炉安全システムから複数の入力を受信し、安全動作を論理的に決定するための手段は、装置内の単一のソフトウェア生成論理故障伝搬に対する保護を提供する。

10

【0048】

前の局面のうちのいずれかと組合せ可能な第10の局面において、原子炉安全システムから複数の入力を受信し、安全動作を論理的に決定するための手段は、原子炉トリップ検知及び決定の3重冗長信号経路を備える。

【0049】

前の局面のうちのいずれかと組合せ可能な第11の局面において、原子炉安全システムから複数の入力を受信し、安全動作を論理的に決定するための手段は、原子炉トリップコンポーネント毎に複数の独立したトリップ投票モジュールを備える。

【0050】

前の局面のうちのいずれかと組合せ可能な第12の局面において、原子炉安全システムから複数の入力を受信し、安全動作を論理的に決定するための手段は、特定の原子炉トリップコンポーネントについて原子炉トリップを独立して決定する。

20

【0051】

前の局面のうちのいずれかと組合せ可能な第13の局面において、原子炉安全システムから複数の入力を受信し、安全動作を論理的に決定するための手段は、ESFコンポーネント毎に複数の独立したESFAS作動投票モジュールを備える。

【0052】

前の局面のうちのいずれかと組合せ可能な第14の局面において、原子炉安全システムから複数の入力を受信し、安全動作を論理的に決定するための手段は、特定のESFコンポーネントについてESFAS作動を独立して決定する。

30

【0053】

前の局面のうちのいずれかと組合せ可能な第15の局面において、原子炉安全システムから複数の入力を受信し、安全動作を論理的に決定するための手段は、複数の安全機能モジュールを備える。

【0054】

前の局面のうちのいずれかと組合せ可能な第16の局面において、原子炉安全システムから複数の入力を受信し、安全動作を論理的に決定するための手段は、複数の通信モジュールを備える。

【0055】

前の局面のうちのいずれかと組合せ可能な第17の局面において、原子炉安全システムから複数の入力を受信し、安全動作を論理的に決定するための手段は、複数の機器インタフェースモジュールを備える。

40

【0056】

前の局面のうちのいずれかと組合せ可能な第18の局面において、原子炉安全システムから複数の入力を受信し、安全動作を論理的に決定するための手段は、単一階層投票スキームにおいて原子炉トリップを論理的に決定する。

【0057】

前の局面のうちのいずれかと組合せ可能な第19の局面において、原子炉安全システムから複数の入力を受信し、安全動作を論理的に決定するための手段は、複数階層投票スキームにおいて原子炉トリップを論理的に決定する。

50

## 【 0 0 5 8 】

前の局面のうちのいずれかと組合せ可能な第 2 0 の局面において、複数階層投票スキームは 2 階層投票スキームを備える。

前の局面のうちのいずれかと組合せ可能な第 2 1 の局面において、2 階層投票スキームの第 1 の階層は、多数決投票スキームを備える。

## 【 0 0 5 9 】

前の局面のうちのいずれかと組合せ可能な第 2 2 の局面において、多数決投票スキームは、3 分の 2 投票スキームを備える。

前の局面のうちのいずれかと組合せ可能な第 2 3 の局面において、2 階層投票スキームの第 2 の階層は、非多数決投票スキームを備える。

10

## 【 0 0 6 0 】

前の局面のうちのいずれかと組合せ可能な第 2 4 の局面において、第 2 の階層は、4 分の 2 投票スキームを備える。

本開示に係る原子炉保護システムの種々の実装形態は、以下の特徴の 1 つ、幾つか、又は全てを含み得る。例えば、原子炉保護システムは、システムにおける安全機能を無効化および/又は不能化し得るソフトウェア又はソフトウェア生成論理エラーによって引き起こされる共通原因故障 (CCF) を緩和し得る。別の例として、原子炉保護システムは、独立性、冗長性、決定論、多層化多様性、試験可能性、及び診断を含む主要属性を組み込んでもよい。原子炉保護システムは、原子炉が安全状態で維持されることを保証し得る。別の例として、原子炉保護システムは、特定の機能に専用の個々の論理エンジンに実装される機能性を有する対称アーキテクチャを通して増加した簡素性を有してもよい。更に別の例として、原子炉保護システムは、単純な決定論的プロトコルに基づく、かつ冗長経路を介して通信される、アーキテクチャ内での通信を容易にし得る。

20

## 【 0 0 6 1 】

本明細書で述べる主題の 1 つ又は複数の実装形態の詳細は、添付図面及び以下の説明において述べられる。本主題の他の特徴、局面、及び利点は、説明、図面、及び請求項から明らかになるであろう。

## 【 図面の簡単な説明 】

## 【 0 0 6 2 】

【 図 1 】 複数の原子力システムと、計装及び制御 (I & C) システムとを含むシステムの例示的な実装形態のブロック図を図示している。

30

【 図 2 A 】 原子力システム用の I & C システムのモジュール保護システム (MPS) のブロック図を図示している。

【 図 2 B 】 原子力システム用の I & C システムのモジュール保護システム (MPS) のブロック図を図示している。

【 図 3 A 】 原子力システムのための I & C システムの MPS のトリップ決定ブロックのブロック図を図示している。

【 図 3 B 】 原子力システムのための I & C システムの MPS の工学的安全施設作動システム (ESFAS) のブロック図を図示している。

【 図 4 A - 4 B 】 I & C システムがその意図する安全機能を実行することができることを保証する、MPS 内のソフトウェア又はソフトウェア論理ベース共通原因故障を緩和する多層化多様性戦略を図示する例示的なチャートを図示している。

40

【 図 5 】 原子力システムのための I & C システムの MPS の安全機能モジュール (SFM) のブロック図を図示している。

【 図 6 】 原子力システムのための I & C システムの MPS の通信モジュール (CM) のブロック図を図示している。

【 図 7 】 原子力システムのための I & C システムの MPS の機器インタフェースモジュール (EIM) のブロック図を図示している。

【 図 8 】 1 つ又は複数の SFM、EIM、及び CM を通信可能に接続する原子炉保護システムの筐体の例示的な実施形態を図示している。

50

【図 9 A】S F M、C M、及び E I M の 1 つ又は複数を利用する、トリップ決定レベル相互接続、R T S レベル相互接続、及び E S F A S レベル相互接続のブロック図を図示している。

【図 9 B】S F M、C M、及び E I M の 1 つ又は複数を利用する、トリップ決定レベル相互接続、R T S レベル相互接続、及び E S F A S レベル相互接続のブロック図を図示している。

【図 9 C】S F M、C M、及び E I M の 1 つ又は複数を利用する、トリップ決定レベル相互接続、R T S レベル相互接続、及び E S F A S レベル相互接続のブロック図を図示している。

【図 1 0】原子力システムのための I & C システムの M P S のための多様性分析ダイアグラムを図示している。 10

【図 1 1】防護の 4 つの階層への M P S ブロックの例示的な分離のブロック図を図示している。

【発明を実施するための形態】

【0 0 6 3】

[ 詳細な説明 ]

図 1 は、複数の原子力システム 1 5 0 と、原子炉計装及び制御 ( I & C ) システム 1 3 5 とを含むシステム 1 0 0 の例示的な実装形態を図示している。一般的に、I & C システム 1 3 5 は、自動始動信号、自動及び手動制御信号、並びに監視及び指示ディスプレイを提供して、システム 1 0 0 における故障状態の結果を防止又は緩和する。I & C システム 1 3 5 は、正常な原子炉制御と、定常状態及び過渡的電力運転中に原子力システム 1 5 0 の安全でない原子炉運転に対しての保護とを提供する。正常運転中、計装は、種々のプロセスパラメータを測定し、その信号を I & C システム 1 3 5 の制御システムに送信する。異常運転及び事故状態中、計装は、信号を I & C システム 1 3 5 の複数の部分 ( モジュール保護システム ( M P S ) 1 4 5 の部分である、例えば ( 例えば、事故の影響を緩和するための ) 原子炉トリップシステム ( R T S ) 1 4 7 及び工学的安全施設作動システム ( E S F A S ) 1 4 8 ) に送信して、所定の設定点に基づいて保護動作を始動する。 20

【0 0 6 4】

図 1 において、システム 1 0 0 は、I & C システム 1 3 5 に電氣的に接続される複数の原子力システム 1 5 0 を含む。3 つの原子力システム 1 5 0 だけがこの例では示されるが、システム 1 0 0 内に含まれるか又はシステム 1 0 0 に接続されるより少ないか又はより多い ( 例えば、6、9、1 2、又はその他の数の ) システム 1 5 0 が存在してもよい。1 つの好ましい実装形態において、システム 1 0 0 内に含まれる 1 2 の原子力システム 1 5 0 が存在してもよく、原子力システム 1 5 0 の 1 つ又は複数は、以下で更に述べるように、モジュール式の軽水炉を含む。 30

【0 0 6 5】

各原子力システム 1 5 0 に関して、また、明示的に示されないが、原子炉炉心は熱を提供することができ、その熱が利用されて、( 例えば、沸騰水型原子炉の場合と同様に ) 1 次冷却ループ内で又は ( 例えば、加圧水型原子炉の場合と同様に ) 2 次冷却ループ内で水を沸騰させる。例えば蒸気等の気化した冷却剤が使用されて、1 つ又は複数のタービンを駆動してもよく、タービンは熱ポテンシャルエネルギーを電気エネルギーに変換する。凝縮された後、冷却剤は、その後、戻されて、原子炉炉心からより多くの熱エネルギーを再び除去する。原子力システム 1 5 0 は、システム内の故障に関連する危険を最小にするため監視及び保護機能を必要とする任意のシステムの一例である。 40

【0 0 6 6】

各原子炉システム 1 5 0 の特定の例示的な実装形態において、炉心は、円柱状又はカプセル状の原子炉容器の底部に配置される。炉心は、おそらく数年以上の期間にわたって起こり得る制御された反応を生成する或る量の核分裂性物質を含む。図 1 に明示的に示さないが、制御棒が使用されて、炉心内の核分裂速度を制御してもよい。制御棒は、銀、インジウム、カドミウム、ホウ素、コバルト、ハフニウム、ジスプロシウム、ガドリニウム、 50

サマリウム、エルビウム、及びユーロピウム、又はそれらの合金及び化合物を含み得る。しかしながら、これらは、多くの考えられる制御棒材料のうちの少数に過ぎない。受動的運転システムを有するように設計される原子炉では、正常運転中に又はたとえ緊急状態においても、オペレータの介入又は監督なしで、少なくとも予め規定された或る期間の間、原子炉の安全運転が維持されることを保証するのに物理法則が利用される。

【 0 0 6 7 】

複数の実装形態において、円筒状又はカプセル状の格納容器は、原子炉容器を囲み、原子炉ベイ内で、例えば水線未満等、原子炉プール内に部分的に又は完全に浸漬される。原子炉容器と格納容器との間の容積は、部分的に又は完全に真空排気されて、原子炉容器から原子炉プールへの熱伝達を低減する。しかしながら、他の実装形態において、原子炉容器と格納容器との間の容積を、原子炉と格納容器との間の熱伝達を増加させる気体及び/又は液体で少なくとも部分的に充填してもよい。格納容器は、原子炉ベイのベースのスカート上に載ってもよい。

10

【 0 0 6 8 】

特定の実装形態において、炉心は、ホウ素又は他の添加剤を含み得る、例えば水等の液体に浸漬され、この液体は、炉心の表面と接触した後にチャンネル内を上昇する。冷却剤は、熱交換器の上部にわたって移動し、原子炉容器の内壁に沿って、対流によって下方に引かれ、ひいては、冷却剤が熱を熱交換器に与える。原子炉容器の底部に達した後、炉心との接触は、冷却剤を加熱することをもたらす、冷却剤は、再びチャンネルを通過して上昇する。

20

【 0 0 6 9 】

原子炉容器内の熱交換器は、チャンネルの少なくとも一部分に巻付く任意の数の螺旋コイルを表し得る。別の実装形態において、異なる数の螺旋コイルが、対向する方向にチャンネルに巻付いてもよく、例えば、第1の螺旋コイルが反時計方向に螺旋状に巻付く一方、第2の螺旋コイルが時計方向に螺旋状に巻付く。しかしながら、異なるように構成された、及び/又は異なるように配向された熱交換器の使用を何ものも妨げず、実装形態は、この点に関して制限されない。

【 0 0 7 0 】

図1において、原子炉モジュールの正常運転は、加熱された冷却剤がチャンネルを通過して上昇し、熱交換器と接触するように進む。熱交換器と接触した後、冷却剤は、吸熱プロセスを誘起する方法で原子炉容器の底部に向かって沈む。図1の例において、原子炉容器内の冷却剤は、大気圧を超える圧力のままであり、ひいては、冷却剤が、気化する(例えば、沸騰する)ことなく高温を維持することを可能にする。

30

【 0 0 7 1 】

熱交換器内の冷却剤の温度が上がるにつれて、冷却剤は沸騰を始め得る。熱交換器内の冷却剤が沸騰し始めると、例えば蒸気等の気化した冷却剤を1つ又は複数のタービンを駆動するのに使用することができ、タービンは、蒸気の熱ポテンシャルエネルギーを電気エネルギーに変換する。凝縮された後、冷却剤は、熱交換器のベースの近くの場所に戻される。

【 0 0 7 2 】

図1の原子力システム150の正常運転中、原子力システムの種々の性能パラメータを、原子力システム150内の種々の場所に配置された、例えばI&Cシステム135といったセンサによって監視してもよい。原子力システム内のセンサは、システム温度、システム圧力、1次及び/又は2次冷却剤レベル、及び中性子束を測定してもよい。これらの測定値を示す信号を、原子力システムの外部で通信チャンネルによってI&Cシステム135のインタフェースパネルにレポートしてもよい。

40

【 0 0 7 3 】

図示されたI&Cシステム135は、一般的に、主制御室140、モジュール(又は原子炉)保護システム(MPS)145、及び非安全モジュール制御システム(MCS)155を含む。主制御室140は、各原子力システム150のための制御装置及び計器のセ

50

ット141を含む。制御装置及び計器の各セット141は、手動1E制御装置142、1E計器143、並びに非1E制御装置及び計器144を含む。幾つかの局面において、「1E」は、例えば原子力規制委員会規制ガイド1.32によって承認されたIEEE規格308-2001のセクション3.7における1Eスキームを規定する要件等のような規制要件を指すことができ、1Eスキームは、緊急原子炉停止、格納容器隔離、炉心冷却、及び、格納容器及び原子炉の熱除去にとって必須の、又は別途、環境内への放射性物質の著しい放出を防止するときに必須の、電気機器及びシステムの安全性分類を規定する。通常、或る制御装置及び計器（例えば、手動1E制御装置142及び1E計器143）は「1E」適格であってもよく、一方、他の制御装置及び計器（例えば、非1E制御装置及び計器144）は「1E」適格でなくてもよい。

10

#### 【0074】

非1E制御装置及び計器144は、MCS155と双方向通信状態にある。MCS155は、原子力システム150の非安全部分の制御及び監視を提供してもよい。一般的に、MCS155は、運転上の過渡状態を抑制して、ユニットトリップを防止し、運転の中でもとりわけ定常状態ユニット運転を再確立する。

#### 【0075】

MPS145は、図1に示すように、手動1E制御装置142及び1E計器143とそれぞれ一方向通信状態にある。MPS145は、一般的に、安全動作を始動して、設計基準事象の結果を緩和する。MPS145は、一般的に、原子炉停止を始動するために必要とされる、センサから最終的な作動デバイス（電力源、センサ、信号調節器、始動回路、論理、バイパス、制御ボード、相互接続部、及び作動デバイス）までの（ハードウェア、ソフトウェア、及びファームウェアを含む）全ての機器を含む。

20

#### 【0076】

MPS145は、RTS147及びESFAS148を含む。RTS147は、幾つかの局面において、原子炉トリップを生成するために利用され得るプラントパラメータを監視するため、独立した測定チャンネルを有する4つの独立した分離グループ（例えば、同じクラス-1E電気チャンネル指定（A、B、C、又はD）を有するプロセスチャンネルの物理的分類であって、別個でかつ独立した給電部及びプロセス計装送信機が設けられ、また、そのグループのそれぞれが、他のグループと物理的にかつ電氣的に独立している、プロセスチャンネルの物理的分類）を含む。各測定チャンネルは、パラメータが所定の設定点を超えるとトリップする。RTS147の一致論理は、どの単一の故障も、必要とされるときに原子炉トリップを妨げる可能性がなく、かつ、単一の測定チャンネルにおけるどの故障も、不必要な原子炉トリップを生成する可能性がないように設計されてもよい。

30

#### 【0077】

ESFAS148は、幾つかの局面において、独立した測定チャンネルを有する4つの独立した分離グループを含み、独立した測定チャンネルはプラントパラメータを監視し、プラントパラメータは、工学的安全施設（ESF）機器の運転を起動するのに使用され得る。各測定チャンネルは、パラメータが所定の設定点を超えるとトリップする。ESFAS148の一致論理は、どの単一の故障も、必要とされるときに保障措置作動を妨げる可能性がなく、かつ、単一の測定チャンネルにおけるどの単一の故障も、不必要なセーフガード作動を生成する可能性がないように設計されてもよい。

40

#### 【0078】

システム100は、NUREG/CR-6303に規定されるように、防護の4つの階層、例えば、原子炉を運転するため、又は、原子炉を停止し原子炉を冷却するために原子炉に取り付けられた計装及び制御システムの配置構成に対する深層防護の原理の特定の適用を含んでもよい。特に、4つの階層は、制御システム、原子炉トリップ又はスクラムシステム、ESFAS、及び、監視及び計器システム（例えば、最も遅くかつ最も柔軟性のある防護の階層であって、他の3つの階層に名目的に割り当てられる機器を運転するために必要とされる、クラス1Eと非クラス1Eとの双方の手動制御装置、モニター、及び計器を含む、防護の階層）である。

50

## 【 0 0 7 9 】

制御システム階層は、通常、MCS155（例えば、非クラス1E手動又は自動制御機器）を含み、MCS155は、安全でない運転レジームに向かう原子炉暴走を定期的に防止し、また、一般的に、原子炉を安全発電運転領域内で運転するのに使用される。計器、アナシエータ、及びアラームは、制御階層に含まれてもよい。原子炉制御システムは、通常、特定の規則及び/又は要求、例えば、遠隔停止パネルのための要求を満たす何らかの機器を含む。制御システム階層によって実行される原子炉制御機能はMCS155に含まれる。MCS155は、例えば、運転限界内でシステム100を維持して、原子炉トリップ又はESF作動についての必要性を回避する機能を含む。

## 【 0 0 8 0 】

原子炉トリップシステム階層は、通常、RTS147、例えば、制御されない暴走に回答して炉心反応を急速に低減するように設計された安全機器を含む。この階層は、通常、潜在的な又は実際の暴走を検出するための計装、原子炉制御棒を急速にかつ完全に挿入するための機器及びプロセスからなり、また同様に、或る化学的中性子減速システム（例えば、ホウ素注入）を含んでもよい。図示されるように、原子炉トリップ階層によって実行される自動原子炉トリップ機能は、MPS145に（例えば、RTS147に）含まれる。

## 【 0 0 8 1 】

ESFAS階層は、通常、MPS145の一部であるESFASモジュール148を含む。ESFASモジュール148内に実装されるESFAS階層は、通常、熱を除去するか又はそうでなければ放射性物質放出に対する3つの物理的障壁（例えば、原子炉燃料棒被覆管、原子炉容器、及び原子炉格納）の完全性を維持するのを補助する安全機器を含む。この階層は、例えば緊急時原子炉冷却、圧力逃がし又は減圧、隔離、及び、ESF機器が運転するために必要とされる種々の支持システム（例えば、緊急時発電機）又はデバイス（弁、モータ、ポンプ）の制御といった機能等についての必要性を検出し、それを実行する。

## 【 0 0 8 2 】

監視及び計器システム階層は、通常、主制御室140を含み、また、幾つかの局面において、最も遅くまた同様に最も柔軟性がある防護の階層である。他の3つの階層のように、（例えば、システム100の）人間オペレータは、自分のタスクを実行するために正確なセンサ情報に依存するが、情報、時間、及び手段が与えられると、予期しない事象に反応するため、前もって指定されていない論理的演算を実行できる。監視及び指示階層は、他の3つの階層に（例えば、手動1E制御装置142、1E計器143、及び非1E制御装置及び計器144を通して）名目上割り当てられた機器を運転するために必要とされるクラス1E及び非クラス1E制御装置、モニター、及び計器を含む。監視及び計器システム階層によって要求される機能は、主制御室内の手動制御装置、ディスプレイ、及び計器によって提供され、MCS155及びMPS145からの情報を含む。安全監視、手動原子炉トリップ、及び手動ESF作動機能はMPS145に含まれる。MCS155は、非安全監視及び手動制御を提供して、正常プラント運転中に運転限界を維持する。

## 【 0 0 8 3 】

防護の4つの階層を含むことに加えて、システム100は、複数レベルの多様性を含む。特に、I&C多様性は、異なる技術、論理、又はアルゴリズムを使用して変数を測定するか又は作動手段を提供するという原理であり、想定プラント状態に対応する多様な方法を提供する。ここで、多様性は、異なる技術、論理、又はアルゴリズムを使用して異なるパラメータを検知する計装システム、又は、作動手段の原理に適用されて、重大事象を検出し、重大事象に回答する幾つかの方法を提供する。多様性は、深層防護の原理に相補的であり、特定のレベル又は深度の防護が、必要とされるときに作動されることになる機会を増加させる。一般的に、6つの多様性の属性、すなわち、人間多様性、設計多様性、ソフトウェア多様性、機能多様性、信号多様性、及び機器多様性が存在する。本開示でより詳細に論じるように、MPS145は、MPS145における共通原因故障（例えば、八

10

20

30

40

50

ードウェアアーキテクチャによって達成される冗長性を無効にし得るソフトウェアエラー又はソフトウェア生成論理によって引き起こされる故障)の影響を緩和するために、6つの多様性の属性を組み込んでもよい。

【0084】

一般的に、人間多様性は、システム開発ライフサイクル全体にわたる人間生成の過失(例えば、誤り、誤解釈、エラー、構成失敗)に対処することに関連し、また、ライフサイクルプロセスの実行における不同性を特徴とする。

【0085】

一般的に、設計多様性は、同じか又は類似の問題を解決するための、ソフトウェア及びハードウェアを含む異なるアプローチの使用である。ソフトウェア多様性は、設計多様性の特別な場合であり、その考えられる重要性及びその考えられる欠点のために別々に述べられる。設計多様性についての理論的解釈は、異なる設計が異なる故障モードを有し、同じ共通影響を受けないことである。

10

【0086】

一般的に、ソフトウェア多様性は、例えば、原子炉がいつトリップされるべきかを決定するための2つの別々に設計されたプログラムを使用して、同じ安全目標を達成するための、異なる主要職員を有する異なるソフトウェア開発グループによって設計され、実装される異なるソフトウェアプログラムの使用である。

【0087】

一般的に、機能多様性は、異なる物理的又は論理的機能を実行する2つのシステム(例えば、システム100内のサブシステム)を指すが、2つのシステムは、オーバラップする安全効果を有してもよい。

20

【0088】

一般的に、信号多様性は、保護動作を始動する異なるプロセスパラメータの使用であり、保護動作において、そのパラメータのうちのいずれも、他のパラメータが正しく検出されない場合でも、異常状態を独立して示し得る。

【0089】

一般的に、機器多様性は、類似の安全機能(例えば、必要とされる全ての保護動作をRTS又はESFが完了することか、必要とされる全ての保護動作を補助的に支持する機能が完了することか、又は両方によって達成され得る、設計基準事象について確立された許容限度内にプラントパラメータを維持するのに必須のプロセス又は条件のうちの1つ)を実行するための異なる機器の使用である。この場合、「異なる」は、共通原因故障に対する脆弱性を著しく減少させるほどに十分に違っていることを意味してもよい。

30

【0090】

幾つかの局面において、MPS145は、連続的な(又は部分的に連続的な)自己試験及び定期的な監視試験の組合せを組み込んでもよい。こうした試験戦略は、検出可能な全ての故障が特定され、(例えば、主制御室140を通して)ステーション職員に通知されることを保証し得る。自己試験機能は、システム状態が連続的に(又は部分的に)監視されることを保証する包括的診断システムを提供してもよい。検出可能な全ての故障は、ステーション職員に通知されてもよく、故障の影響の指示が提供されて、システムの全体の状態を判定してもよい。自己試験機能は、分離グループ及び分割の独立性を維持する。自己試験機能は、システムの完全性が常に維持されることを保証する。

40

【0091】

幾つかの局面において、(以下でより詳細に述べる)MPS145内の各サブモジュールは、モジュール内の単一の故障を検出するように設計された高い故障検出範囲を提供する自己試験機能を含んでもよい。これは、故障を検出するのに必要とされる時間を最小にすることができ、安全及びシステム可用性に対する利益を提供する。システムが正常運転中であるとき、自己試験は、例えば応答時間等の安全機能の性能に影響を及ぼすことなく進む。

【0092】

50

自己試験機能は、アクティブ論理及び非アクティブ論理（例えば、安全機能が作動することを必要とされるときだけにアクティブとなる論理）の双方においてほとんどの故障を検出することが可能であり、未検出故障を有することを回避し得る。故障検出及び指示は、MPSサブモジュールレベルにおいて起こり、プラント職員が、置換される必要があるMPSサブモジュールを容易に特定することを可能にする。

【0093】

周期的オンライン監視試験能力が組み込まれて、全ての機能試験及びチェック、較正検証、並びに時間応答測定が検証されることを保証してもよい。周期的監視試験はまた、継続的自己試験機能を検証する。

【0094】

MPS 145内の自己試験及び周期的監視試験機能は、全てのプラント運転モードについて実行される安全機能に相応する稼働中試験可能性のために設計されてもよい。性能自己試験及び監視試験は、暫定試験セットアップを全く必要としない。試験機能は、システムの設計に固有であってもよく、安全機能論理及びデータ構造に最小の複雑さを付加してもよい。バイパス条件の継続的指示は、（1）プラントの正常運転中に自己試験によってフォールトが検出される場合、又は、（2）安全機能の或る部分が、バイパスされるか、又は、試験について故意に運転不能にされる場合に行われる。バイパス条件が取り除かれると、バイパスの指示が除去される。これは、バイパスされた安全機能がサービスに適切に戻されたことをプラント職員が確認できることを保証し得る。

【0095】

MPS 145についての診断データは、各分離グループ及び分割についてメンテナンスワークステーション（MWS）に提供される。MWSは、機器に接近して配置されて、トラブルシューティング活動を容易にしてもよい。MPSとMWSとの間のインタフェースは、光学的に絶縁された一方向診断インタフェースであってもよい。全ての診断データは、物理的に離れた通信経路によって通信されてもよく、診断機能が安全機能と独立であることを保証し得る。更に、診断データを、長期格納のために、中央ヒストリアンに送信され得る。これは、システム運転の履歴分析を実行する手段を提供する。

【0096】

診断システムは、設置されたモジュールのリストを維持してもよい。リストは、システム内でアクティブである設置されたモジュールと継続的に比較されて、モジュールの欠如又は正しくないモジュールが設置されることを予防してもよい。

【0097】

全てのMPS安全データ通信は、データ完全性を高めるためにエラー検出を有するように設計されてもよい。プロトコル機能は、通信が、送信故障を検出する能力によってロバスタでかつ信頼性があることを保証する。類似のデータ完全性機能が使用されて、診断データを転送してもよい。

【0098】

図2A～2Bは、原子力システム150のためのI&Cシステムのモジュール保護システム（MPS）200のブロック図を図示している。幾つかの実装形態において、MPS 200は、図1に示されたMPS 145に類似するか又はそれと同一であってもよい。一般的に、図示されたMPS 200は、センサ及び検出器の4つの分離グループ（例えば、センサ202a～202d）、信号調節及び信号調節器の4つの分離グループ（例えば、信号調節器204a～204d）、トリップ決定の4つの分離グループ（例えば、トリップ決定208a～208d）、RTS投票及び原子炉トリップ遮断器の2つの区分（例えば、区分I RTS投票214及び区分II RTS投票216）、及び、工学的安全施設作動システム（ESFAS）投票及び工学的安全施設（ESF）機器の2つの区分（例えば、区分I ESFAS投票212及びESF機器224並びに区分II ESFAS投票218及びESF機器226）を含む。

【0099】

一般的に、センサ202a～202dは、例えば圧力、温度、レベル、及び中性子束等

10

20

30

40

50



の異なるプロセスパラメータを測定することを担当するプロセスセンサを含む。そのため、原子炉システム 150 の各プロセスパラメータは、異なるセンサを使用して測定され、異なる論理エンジンによって実行される異なるアルゴリズムによって処理される。幾つかの局面において、中性子束センサは、フルパワーの 120 パーセントまでの停止条件による、炉心からの中性子束を測定することを担当する。ソース範囲、中間範囲、及びパワー範囲を含む、3つの型の中性子束センサを、MPS 200 内で使用してもよい。

#### 【0100】

一般的に、信号調節器 204 a ~ 204 d は、センサ 202 a ~ 202 d から測定値を受信し、測定値を処理し、出力 206 a ~ 206 d を提供する。幾つかの局面において、信号調節器 204 a ~ 204 d に対するセンサ 202 a ~ 202 d の相互接続部は、専用銅線又は何らかの他の信号送信方法であってもよい。

10

#### 【0101】

信号調節器 204 a ~ 204 d はそれぞれ、(例えば、センサ入力の数に応じて任意の数のモジュールを示す) 図 3 A に示された複数の入力モジュール 270 a ~ 270 n からなってもよく、入力モジュール 270 a ~ 270 n は、センサ 202 a ~ 202 d からのフィールド入力を調節し、測定し、フィルタリングし、サンプリングすることを担う。各入力モジュール 270 a ~ 270 n は、例えば 24 V 又は 48 V デジタル入力、4 ~ 20 mA アナログ入力、0 ~ 10 V アナログ入力、抵抗熱検出器入力、又は熱電対入力等の特定の入力型に専用であってもよい。

#### 【0102】

各入力モジュール 270 a ~ 270 n は、アナログ回路及びデジタル回路からなってもよい。アナログ回路は、アナログ電圧又はアナログ電流をデジタル表現に変換することを担う。アナログ回路は信号調節回路構成とも称される。各入力モジュール 270 a ~ 270 n のデジタル部分を、論理エンジン内に配置してもよい。論理エンジンは、全入力モジュール制御、サンプル及びホールドフィルタリング、完全性チェック、自己試験、及びデジタルフィルタリング機能を実行する。センサ出力のデジタル表現は、幾つかの例ではシリアルインタフェースを使用して、出力 206 a ~ 206 d を通して信号調節器 204 a ~ 204 d からトリップ決定 208 a ~ 208 d まで通信される。

20

#### 【0103】

同様に図 3 A を参照すると、トリップ決定 208 a ~ 208 d は、一般的に、上述したように、信号調節器 204 a ~ 204 d からシリアルインタフェースを介してデジタルフォーマットでセンサ入力値を受信する。トリップ決定 208 a ~ 208 d はそれぞれ、(図 5 を参照してより完全に述べる) 独立した安全機能モジュール (SFM) 272 a ~ 272 n からなり、そこで、特定のモジュールが安全機能の 1 つのセットを実装する (例えば、セットは、特定のプロセスパラメータに関連する単一の安全機能又は複数の安全機能であってもよい)。例えば、安全機能のセットは、例えば同じ圧力入力からの高いトリップ及び低いトリップ等の、主要変数に関連する機能のグループからなってもよい。各 SFM 272 a ~ 272 n は、安全機能の 1 つのセットを実装することに専用の固有の論理エンジンを含む。これは、安全機能の全ての他のセットと全く異なる安全機能の各セットのゲートレベル実装をもたらす。

30

40

#### 【0104】

センサ入力値 (例えば、出力 206 a ~ 206 d) は、決定論的経路を介して通信されてもよく、各トリップ決定 208 a ~ 208 d 内の特定の SFM 272 a ~ 272 n に提供される。その後、これらの入力値は工学単位に変換されて、どんな安全機能又は安全機能のセットがその特定の SFM 272 a ~ 272 n 上に実装されるかを決定してもよい。トリップ決定 208 a ~ 208 d は、これらの工学単位値を、幾つかの例では、絶縁された送信のみの光ファイバ接続を介して制御システムに提供する。

#### 【0105】

各トリップ決定 208 a ~ 208 d における SFM は、必要である場合、所定の設定点に基づいて原子炉トリップ決定を行い、トリップ要求又はトリップなし要求信号を、絶縁

50

された、また幾つかの事例では3重冗長性があり送信のみのシリアル接続によって各RTS区分（例えば、それぞれ、区分I及びIIのRTS投票214及び216）に提供する。SFMはまた、必要である場合、所定の設定点に基づいてESFAS作動決定を行い、作動要求又は作動しない要求信号を、絶縁された、幾つかの事例では3重冗長性があり送信のみのシリアル接続によって各ESFAS区分（例えば、それぞれ、区分I及びIIのESFAS投票212及び218）に提供する。

#### 【0106】

図3A～3Bに示すように、例えば、特定のトリップ決定208aは、トリップ要求又はトリップなし要求信号を、出力274aを通してESFAS投票212に、また、出力274bを通してESFAS投票218に提供する。トリップ決定208aは、トリップ要求又はトリップなし要求信号を、出力276aを通してRTS投票214に、また、出力276bを通してRTS投票216に提供する。これらの出力はまた、それぞれ、トリップ決定208a～208dからの出力210a～210dとして、図2Aに全体的に示される。

10

#### 【0107】

図3Aに更に示されるように、例えば、特定のトリップ決定208aは、トリップ要求又はトリップなし要求信号を、監視及び指示(M&I)出力278a及び278b(1区分について1つ)並びに非1E出力280に提供する。出力278a及び278bは、非安全制御機能についてプロセス情報をMCSに提供する。出力280は、プロセス情報及びトリップ状態情報を非1E制御装置及び計器144に提供する。

20

#### 【0108】

図2Aに戻ると、各RTS区分（例えば、区分IのためのRTS投票214及び区分IIのためのRTS投票216）は、絶縁され、また幾つかの局面では冗長性（例えば、2重、3重、又はその他）がある受信のみのシリアル接続210a～210dによって、上述したようにトリップ決定208a～208dから入力を受信する。トリップ入力は、トリップ決定208a～208dからの2つ以上の原子炉トリップ入力が自動原子炉トリップ出力信号を出力228a～228d及び230a～230d上に（各区分について適宜）生成するようにRTS投票論理において組み合わせられ、自動原子炉トリップ出力信号は、それぞれの区分に関連する（図2Bに示す）8つの原子炉トリップ遮断器(RTB)のうち4つについてトリップコイルを作動させる。換言すれば、RTS投票論理は、MPS200のこの例示的な実装形態において、「4分の2」論理に関して働き、原子炉「トリップ」が必要であることを4つのトリップ決定208a～208dのうち少なくとも2つが示す場合、トリップ信号がRTB264a～264d及び266a～266dのそれぞれに送信されることを意味する。この遮断器構成は、MPS200の安全でかつ簡単なオンライン試験を可能にする。

30

#### 【0109】

手動トリップ250aは、(区分Iのための)RTB266a～266dの直接トリップを提供し、手動トリップ250bは、(区分IIのための)RTB264a～264dの直接トリップを提供すると共に、自動作動、(区分Iのための)手動トリップ234、及び(区分IIのための)手動トリップ236に入力して、シーケンスが維持されることを保証する。

40

#### 【0110】

更に図示されるように、各RTB264a～264d及び各RTB266a～266dは、入力として、手動トリップ250a及び250bを含む。そのため、双方の手動トリップ250a及び250b（例えば、区分I及びIIについての各手動トリップ）が始動される場合、電力入力260は、入力230a～230d及び入力228a～228dの状態（例えば、トリップ又はトリップなし）によらず、電力出力262に送信されないことになる。

#### 【0111】

ESFAS投票及び論理は、例示的な実装形態では、どの単一の故障も、必要とされる

50

ときにセーフガード作動を妨げる可能性がなく、かつ、トリップ決定信号（例えば、201a～210d）内のどの単一の故障も、不必要なセーフガード作動を生成する可能性がないように配置される。ESFASシステムは、例えば緊急時炉心冷却システム及び崩壊熱除去システム等のクリティカルシステムの自動始動及び手動始動の双方を提供してもよい。

#### 【0112】

各ESFAS投票212/218は、入力201a～210dを、絶縁された3重冗長性があり受信のみの光ファイバ（又は他の通信技法）接続によってトリップ決定208a～208dから受信する。作動論理及び投票は、ESFAS投票212/218内で起こる。ESFAS投票212/218は、作動が必要であると判定すると、ESFAS投票212/218は、適切なESF機器224及び226を作動させる作動要求信号を、ESFAS優先度論理220/222にそれぞれ送信する。

10

#### 【0113】

図2A～2B及び図3A～3BにおけるMPS200の図示された実装形態は、主要要素間の高いレベルの独立性を保証する。これは、センサ及び検出器の4つの分離グループ202a～202d、「a」～「d」とラベル付けされる）トリップ決定の4つの分離グループ、RTS214/214の2つの区分（述べた区分I及び区分II）、ESFAS回路構成212/218の2つの区分（述べた区分I及び区分II）、及びESF機器224/226の2つの区分（述べた区分I及び区分II）の間の独立性を含む。（例えば、トリップ決定208a～208d内の）SFMへの入力に基づいて、MPS200は、4つの分離グループの各々の中に安全機能のセットを独立に実装する。安全機能独立性は、センサ202a～202dからトリップ決定出力210a～210dまで維持される。この構成は、幾つかの局面では、SFM故障を、そのモジュールの入力に基づくSFM故障に限定する。この戦略は、共通原因故障の影響を制限し、信号多様性を高めるのに役立つ。独立性のこの方法はまた、独立した安全機能内の故障が、他の安全機能モジュールのいずれかに伝搬しないことを保証し得る。更に、故障したSFMのオンライン置換は、もしあれば他のモジュールに対する影響が最小の状態ですべて故障が正される可能性があることを保証する。

20

#### 【0114】

図示されたMPS200内での安全機能データの通信は、3重モジュールで冗長性があり独立した光学式絶縁一方向通信経路によって送受信される。この通信スキームは、区分間投票を除いて、安全機能が、その安全機能を達成するため、その区分の外部に起因するあらゆる情報又はリソースにも依存しないことを保証し得る。クラス1E区分（例えば、区分I及びII）間の故障伝搬は、区分トリップ信号の一方向絶縁（例えば、光学式絶縁又はその他）によって防止される。

30

#### 【0115】

図2A～2B及び図3A～3BにおけるMPS200の図示された実装形態は、図示されたアーキテクチャの複数のエリアにおいて冗長性を更に組み込んでいる。MPS200内の冗長性は、「a」～「d」とラベル付けされる）センサ及び検出器の4つの分離グループ、「a」～「d」とラベル付けされる）トリップ決定、及びRTS及びESFAS回路構成の2つの区分（述べた区分I及び区分II）を含む。MPS200はまた、原子炉トリップ又はESF機器作動が、必要されるときに起こることを、始動信号の単一の故障が妨げないように4分の2投票を用いる。更に、始動信号の単一の故障は、偽りの又は意図しない原理炉トリップ又はESF機器作動が必要とされないときに、それらをもたらさないことになる。

40

#### 【0116】

MPS200はまた、安全機能の各セットを実装することによって機能独立性を組み込み、安全機能の各セットは、独立したSFM上での特定の過渡事象を、安全機能のその特定のセットのための固有の論理エンジンによって緩和するのに使用される。

#### 【0117】

50

幾つかの局面において、MPS200は、原子炉システムのために、簡単で信頼性が高く安全な設計を実現する設計技法を実装する。例えば、MPS200は、4つの分離グループ及び2つの区分の対称アーキテクチャに基づいてもよい。4つの分離グループの各々は、他の分離グループと機能的に同等であってもよく、2つの区分の各々は、機能的に同等であってもよい。上述したように、4分の2投票は、図示された実装形態において唯一の投票戦略であってもよい。別の例として、MPS200の論理は、特定の安全機能又は安全機能のグループに専用の有限状態機械（例えば、デジタル論理回路の集合体であって、有限数の状態のうちの1つの状態にある可能性があり、一度に、現在状態と称されるただ1つの状態にあるが、例えば状態遷移等のトリガー用の事象又は条件のセットによって始動されると1つの状態から別の状態に変化し得る、デジタル論理回路の集合体）に実装してもよい。そのため、カーネル又はオペレーティングシステムが全く必要とされない。別の例として、MPS200内の通信は、決定論的プロトコルに基づいてもよく、全ての安全データは、冗長性がある通信経路によって通信される。別の例として、MPS200の多様性属性は、完全に異なるプラットフォームに基づく更なるシステムの更なる複雑さなしで、アーキテクチャに固有であるように設計されてもよい。

10

#### 【0118】

例えば、図4A～4Bは、MPS200内に実装される多層化多様性戦略が、ソフトウェアベース又はソフトウェア論理ベース共通原因故障をどのように緩和するかを図示する例示的なチャート400及び450をそれぞれ図示している。チャート400及び450は、MPS200内に実装される多層化多様性戦略が、MPS（例えばMPS200）内のソフトウェアベース又はソフトウェア論理ベースCCFについての懸念をどのように排除することができるかを図示している。これらの例において、過渡事象は、原子力システムのための給水の喪失である。図示されるように、2つの異なるプロセスパラメータA1及びA2が（例えば、センサ202a～202dを通して）測定される。A1は、図示されるように温度パラメータである一方、A2は、図示されるように、圧力である。

20

#### 【0119】

異なるプロセス測定値A1及びA2は、図示されるように、2つの異なる安全機能アルゴリズム、すなわち、（A1）高温及び（A2）高圧に輸入される。2つの安全機能アルゴリズムの各々は、分離グループ内の別個でかつ独立したSFM上に位置する。安全機能アルゴリズムは、MPS200と共に示されるように、4つの分離グループ（A、B、C、D）に分割されるプログラマブルデジタルハードウェアの2つの異なるセット（A/C及びB/D）と、2つの区分とを使用して実装されてもよい。例えば、ここでは、2つの安全機能は、安全機能の単一のセットを備える。（例えば、2つの安全機能アルゴリズムの）各セットは、異なる技術に基づいてもよい。

30

#### 【0120】

プログラマブルデジタルハードウェアの各セットは、設計ツールの異なるセットを使用して異なる設計チームによって設計され得るため、設計多様性もまたプロセスによって組み込まれる。一例として、安全機能は、マイクロプロセッサに実装されてもよい。この例において、安全機能は、シーケンシャルな方法で評価されてもよく、シーケンシャルな方法は、幾つかの局面において、処理ループのシーケンシャル動作に起因して、1つの安全機能（例えばA2）の別の安全機能（例えばA1）に対する依存性を導入してもよい。別の例として、安全機能は、状態ベースフィールドプログラマブルゲートアレイ（FPGA）に実装されてもよい。この例において、各安全機能は、全ての他の安全機能と独立に評価されてもよい。この後者の例は、別の安全機能に対する1つの安全機能の処理のあらゆる依存性を除去することによって独立性の増加を保証し得る。

40

#### 【0121】

給水喪失の過渡事象の例についての多層化多様性は、ソフトウェアCCFを特定の安全機能（A1）の1つのセット（A/C）に限定することによって、保護動作を無効化するCCFに対する保護を提供する。幾つかの局面において、ソフトウェアCCFは、2つの安全機能間の機能的独立性、及び、安全機能アルゴリズムが入力として使用するプロセス

50

測定値に基づいて特定の安全機能に限定される。幾つかの局面において、ソフトウェア C C F は、各セットについて異なるプログラマブルハードウェア、設計チーム、及び設計ツールを組み込むことによって、特定の安全機能の 1 つのセットに限定される。C C F が特定の安全機能の 1 つのセットに限定された状態で、過渡事象は、その安全機能 ( A 1 ) の他のセット ( B / D ) 又は第 2 の安全機能 ( A 2 ) の双方のセット ( A / C 及び B / D ) によって緩和される。

#### 【 0 1 2 2 】

例えば、図 4 A に示されるように、保護動作が ( 例えばチェックマークで示される ) 4 つ全ての分離グループ ( A , B , C , D ) によってとられる必要があることを示す A 1 についての安全機能の出力は、 ( 例えば、「トリップ」) で示される) 保護動作の始動をもたらす。図 4 B に示されるように、安全機能 A 1 について、2 つの分離グループ ( A 及び C ) 、更に単一の区分内の 2 つのグループ内に C C F が存在する場合、他の分離グループ ( B 及び D ) 内の保護動作の肯定的な指示は、 ( 上述した 4 分の 2 スキームにおいて ) 保護動作を始動するのに十分な投票を依然としてもたらす。更に、安全機能 A 1 についてのグループ A 及び C 内の C C F は、各 S F M に関する評価が独立しているため、安全機能 A 2 に伝搬しない。

10

#### 【 0 1 2 3 】

図 5 は、原子力システムのための I & C システムの M P S の安全機能モジュール ( S F M ) 5 0 0 のブロック図を図示している。図 6 は、原子力システムのための I & C システムの M P S の通信モジュール ( C M ) 6 0 0 のブロック図を図示している。図 7 は、原子力システムのための I & C システムの M P S の機器インタフェースモジュール ( E I M ) 7 0 0 のブロック図を図示している。 ( 以下で論じる ) 図 8 は、筐体 ( 例えば、1 つ又は複数の S F M 5 0 0 、 C M 6 0 0 、及び E I M 7 0 0 を相互接続する機械的構造 ) 内の通信経路を図示している。一般的に、 ( 筐体 8 0 0 によって図示され、以下で述べられる ) 筐体内で相互接続された図示されたモジュール 5 0 0 、 6 0 0 、及び 7 0 0 は、M P S 2 0 0 の安全機能を実装し、分離グループレベルモジュール ( 例えば、信号調節器 2 0 4 a ~ 2 0 4 d 、トリップ決定 2 0 8 a ~ 2 0 8 d ) 、R T S レベルモジュール ( 例えば、R T S 投票 2 1 4 / 2 1 6 ) 、及び E S F A S レベルモジュール ( 例えば、E S F A S 投票 2 1 2 / 2 1 8 ) を構成する。幾つかの局面において、3 つの型のモジュール ( 5 0 0 、 6 0 0 、及び 7 0 0 ) を有することは、作業ラインで交換可能なユニットの数を最小にし、それにより、旧式化を最小にすることができる。更に、これらのモジュール ( 5 0 0 、 6 0 0 、及び 7 0 0 ) は、どの個々のモジュール ( 5 0 0 、 6 0 0 、及び 7 0 0 ) における単一の故障も、他のモジュール又は他の安全機能に伝搬しないように機能的に独立であってもよい。更に、図 8 A ~ 8 C において実装されるモジュール ( 5 0 0 、 6 0 0 、及び 7 0 0 ) の組合せは、離散的で決定論的な安全信号経路をもたらす得る。

20

30

#### 【 0 1 2 4 】

幾つかの局面において、モジュール ( 5 0 0 、 6 0 0 、及び 7 0 0 ) は、それらの機能的独立性を少なくとも部分的に規定する 1 つ又は複数の特性を有してもよい。例えば、モジュールの各々は、全体システム / アーキテクチャにおいて ( 例えば、M P S 2 0 0 において ) 各々の他のモジュールに対して完全に自律的であってもよい。別の例として、モジュールの各々は、全体システム / アーキテクチャにおいて各々の他のモジュールに対して自律的に、特定の意図された安全機能を実行してもよい。更に別の例として、モジュールの各々は、モジュールの特定の意図された安全機能に固有である専用論理を含んでもよい。したがって、機能的に独立した各モジュールは、特定の意図された安全機能を遂行するため、任意の他のモジュールからの論理又は機能に依存していなくてもよい。

40

#### 【 0 1 2 5 】

図 5 を見ると、S F M 5 0 0 は、図示されるように、センサ入力又は他の S F M からのデータを処理して、特定の S F M が割り当てられる分離グループ ( 例えば、分離グループ A 、 B 、 C 、又は D ) について原子炉トリップ及び / 又は E S F 作動決定を行う。S F M 5 0 0 は、2 つの別個の構成、すなわち、 ( 1 ) 安全データベース通信によるセンサ信号調

50

節及び原子炉トリップ及び/又はEFS作動、並びに、(2)原子炉トリップ決定及び/又はEFS作動決定を伴う安全データバス通信において使用され得る。

【0126】

図示されるように、SFM500は、一般的に、入力ブロック504、機能論理ブロック512、並びに通信ブロック514、516、及び518を含む。(図5には4つが示される)各入力ブロック504は、信号調節回路506、アナログ・デジタル(A/D)変換器508、及びシリアルインタフェース510からなる。各入力ブロック504は、(例えば、センサ202a~202dと同じか又は類似し得る)センサ502に通信可能に接続される。示されるように、個々のSFM500は、(図示された例示的な実施形態において)最大4つの入力ブロック504を扱うことができる。入力型は、許可及びインターロックの生成を含む、トリップ又はEFS作動決定を行うためにSFM500が必要になるであろうアナログ及びデジタル(例えば、4~20mA、10~50mA、0~10V)の任意の組合せであってもよい。

10

【0127】

機能論理ブロック512は、(使用される場合)入力ブロック504のシリアルインタフェース510からの出力を工学的単位に変換するSFM500のプログラマブル部分である。機能論理ブロック512はまた、(例えば、センサ502からのセンサ測定値に基づく)入力ブロック504の出力及び/又は安全データバスからの情報に基づいてトリップ及び/又はEFS作動決定を行ってもよい。機能論理ブロック512はまた、許可を生成し、インターロックを制御してもよい。図示されるように、機能論理ブロック512は、複数の決定論的論理エンジンからなり、決定論的論理エンジンは、入力ブロック504及び/又は安全データバスから得られる情報を利用して、トリップ又はEFS作動決定を行う。

20

【0128】

機能論理ブロック512によって利用される設定点及び他の調整可能情報は、(例えば、SFM500上の)不揮発性メモリに格納され得る。これは、基礎にある論理を修正することなく、変更を可能にし得る。更に、機能多様性、信号多様性、及びソフトウェア多様性を実装するため、AOO又はPAを緩和するのに使用される主要機能及びバックアップ機能は、同じSFM500上にはなくてもよい。そのため、機能又は機能のグループのための専用SFM500を使用することによって、また、主要機能及びバックアップ機能が別個のモジュール500上にあることを保証することによって、ソフトウェアCCFの影響は、各モジュール500上の論理及びアルゴリズムが固有であることに起因して制限される。

30

【0129】

通信ブロック514/516/518は、5つの別個の通信ポート(例えば、514とラベル付けされた3つの安全データポート、516とラベル付けされた1つのポート、及び518とラベル付けされた1つのポート)からなる。各ポートは、機能的に独立であり、監視及び指示(M/I)バス(例えば、ブロック516)、メンテナンスワークステーション(MWS)バス(例えば、ブロック518)、又は安全バス(例えば、ブロック514)のいずれかとして指定される。各安全データバス514は同じデータを通信してよいものの、各通信ポートは、非同期であり、ポートは、独立しかつ固有の異なる通信エンジンを使用することによって異なるようにデータをパッケージし送信する。例えば、1つの安全データバス514は、例えば、シーケンシャルな順序(例えば、1、2、...、10)でデータの10パケットを送信してもよい一方、別の安全バス514は、同じ10パケットを逆順(例えば、10、9、...、1)で送信し、第3の安全バス514は、最初に偶数パケットを、それに続いて奇数パケットを送信する(例えば、2、4、...、10、1、3、...、9)。この3重モジュール冗長性及び多様性は、通信エラー検出を可能にするだけでなく、RTS又はESFASが正しいトリップ及び/又は作動決定を行う能力に影響を及ぼすことなく、通信CCFを特定のバスに限定する。

40

【0130】

50

図6を見ると、CM600は、原子力システム（例えば、MPS200）のためのI&CシステムのMPSの分離グループレベル相互接続、RTSレベル相互接続、及びESFASレベル相互接続内で、例えばSFM500及びEIM700等のMPSの他のモジュール間の独立かつ冗長性がある通信を提供する。例えば、CM600は、データがMPS内で通過するパイプライン並びにデータのこうした通過のスケジューラであってもよい。CM600は、任意の特定のチャンネルにおいて、そのチャンネル内でのデータの操作/通過を制御してもよい。CM600の図示された実装形態において、3つの型のブロック、すなわち、制限付き通信ブロック(RCB)604、通信スケジューラ606、及び通信ブロック608/610が存在する。

#### 【0131】

RCB604は、図示されるように、4つの通信ポートからなる。幾つかの局面において、各ポートは、異なる一方向（例えば、受信のみ又は送信のみ）経路になるよう構成され得る。幾つかの実装形態において、図示されたCM600の場合と同様に、特定のRCB604から受信又は送信される情報は、光絶縁器602を通過する。幾つかの事例において、光絶縁器602は、任意の特定のトリップ決定からのデータが他のトリップ決定のデータから絶縁され、それにより、独立した冗長性を確保することを保証するのに役立つ。

#### 【0132】

通信スケジューラ606は、通信ブロック608/610からRCB604に、又は、RCB604から通信ブロック608/610にデータを移動させることを担う。幾つかの局面において、通信エンジン606は、例えばFPGA等のプログラマブル論理、マイクロプロセッサ、又は述べた相互接続の間で通信をスケジュールするようにプログラムされる他の離散的論理からなる。

#### 【0133】

通信ブロック608/610は、4つの別個の通信ポート（例えば、608とラベル付けされた3つの安全データポート及び610とラベル付けされた1つのポート）からなる。各ポートは、機能的に独立であってもよく、監視及び指示(M/I)バス（例えば、ブロック610）又は安全データバス（例えば、ブロック608）として指定される。幾つかの局面において、M/Iバス610は、MPS（例えば、モジュール500、600、及び700）内の全てのモジュールから、こうしたモジュールの各々の状態を含む情報を収集してもよく、その情報を「ヒストリアン」ステーション（例えば、MPSの履歴データのための専用コンピューティングシステム）に送信する。

#### 【0134】

各安全データバス608は同じデータを通信してもよいものの、各通信ポートは、バス514を参照して上述したように、データを異なるようにパッケージし送信する。通信モジュールのアプリケーションに応じて、4つの通信ブロック608/610は、一方向及び2方向経路の任意の組合せで構成され得る。

#### 【0135】

図7を見ると、EIM700は、一般的に、RTS及び/又はESFASレベルシステム内の原子力システム内で各コンポーネントに対するインタフェースを提供して、トリップ決定が投票され、コンポーネントレベルの作動及び操作が行われる。図示されるように、EIM700は、出力ブロック720、機器フィードバックブロック718、1E手動入力716、非1E手動入力714、投票エンジン722、優先度論理ブロック721、機器制御ブロック723、及び通信ブロック724/726/728を含む。一般的に、EIM700は、トリップ信号に基づいて、投票また幾つかの場合には2重投票（例えば、通信のための3分の2投票及びトリップ信号のための4分の2投票）を実行して、単一のコンポーネントの故障が、原子力システム（例えば、MPS200）のためのI&CシステムのMPSのチャンネルレベル相互接続、RTSレベル相互接続、及びESFASレベル相互接続内で伝搬しないことを保証してもよい。EIM700は、投票722、手動作動/1E入力716、及び非1E入力714からの自動信号について優先度割当てを実行

10

20

30

40

50

してもよい。

【0136】

出力ブロック720は、図示されるように、外部回路内で使用される可能性があり、かつ、電気負荷702（例えば、アクチュエータ）に接続される、最大3つの独立した出力スイッチ、又は幾つかの例ではそれより多い出力スイッチを含む。幾つかの局面では、これにより、EIM700は、単一のコンポーネントを直接制御するか又は複数のコンポーネントのための始動信号を提供できる。例えば、出力ブロック720はリレーを励磁し、リレーは種々のポンプを始動させ、複数の弁を開放する。各出力ブロック720はまた、自己試験し、負荷連続性チェックを実行する能力を含んでもよい。

【0137】

機器フィードバックブロック718は、示されるように、機器からの複数の（例えば、最大3つ又は幾つかの例ではそれより多い数の）フィードバック入力704からなってもよい。フィードバック入力704は、例えば、弁位置（例えば、完全に開放、完全に閉鎖）、遮断器状態（例えば、閉鎖/開放）、又は他のコンポーネントからの他のフィードバックを含み得る。機器フィードバック704は、以下で論じるように投票機器制御ブロック723内で使用され得る。

【0138】

1E手動入力ブロック716は、複数の（例えば、最大2つ又は幾つかの例ではそれより多い数の）手動入力信号706を提供してもよい。EIM700のこの部分は、手動入力に専用であってもよく、優先度論理ブロック721において利用される。

【0139】

複数の入力信号708は、絶縁インタフェース712を介して非1E入力ブロック714に接続される。この電氣的絶縁インタフェース712は、優先度論理ブロック721への入力について非1E信号の使用を可能にする。

【0140】

投票エンジン722は、通信ブロック724からトリップ決定入力を受信する。投票の結果は、自動作動信号のために作動又は非作動信号を優先度論理ブロック721に提供する。幾つかの局面において、投票エンジン722は、投票スキームまた幾つかの場合には2重投票スキームを実装して、MPS内の単一のコンポーネントの故障が伝搬しないことを保証してもよい。例えば、幾つかの局面において、投票エンジン722は、通信ブロック724においてトリップ決定を受信する。各通信ブロック724は、4つのチャンネル又は分離グループ（例えば、上述したチャンネルA~D）からトリップ決定（例えば、トリップ又はトリップなし）を受信してもよい。投票エンジン722内では、幾つかの局面において、3つの「A」トリップ決定、3つの「B」トリップ決定、3つの「C」トリップ決定、及び3つの「D」トリップ決定が存在してもよい。そのため、投票エンジン722は、4つのチャンネル又は分離グループの各々に関して3分の2決定を実行してもよい。例えば、3つの「A」チャンネルのうちの少なくとも2つがトリップの有効通信（例えば、トリップ決定の通信が有効であることを示す）を提供する場合、投票エンジン722は、少なくとも最初に、チャンネル「A」上にトリップが存在することを通信してもよい一方、3つの「A」チャンネルのうちの1つだけがトリップを示す場合、投票エンジン722は、チャンネル「A」上にトリップが存在しないと判定してもよい。

【0141】

投票エンジン722は、先に述べたように、2重投票スキームを実装して、MPS構造全体にわたって故障が伝搬しないことを更に保証してもよい。例えば、上述した3分の2通信決定に続いて、投票エンジン722はまた、（例えば、偽りのトリップを示す故障と対照的に）トリップが実際に起こったのかを判定するために、4分の2トリップ決定を実行してもよい。例えば、3つの決定のうちの2つを実行する投票エンジン722内の4つの投票ブロック（例えば、3つの投票論理ゲートのうちの2つ）の出力を、4つの決定のうちの2つを行う別の投票ブロック（例えば、4つの投票論理ゲートのうちの2つ）に送ってもよい。第1の階層投票ブロック（例えば、3つのブロックのうちの2つ）からの4

10

20

30

40

50



つの出力のうちの少なくとも2つがトリップを示す場合、投票エンジン722は、トリップが起こった、(また、例えば負荷702等のEFS機器が作動されるべきである)と判定してもよく、そうでなければ、投票エンジン722は、実際にはトリップが全く起こらなかったと判定してもよい。

#### 【0142】

優先度論理ブロックは、投票ブロック722、1E手動入力ブロック716、及び非1E手動入力ブロック714から入力を受信する。優先度論理ブロック721は、その後、全ての入力に基づいて、何を実行するよう機器制御モジュールに指令するかを決定する。

#### 【0143】

機器制御ブロックは、優先度論理モジュールからコマンドを受信し、出力ブロック720を介してコンポーネントに対して適切な作動又は操作を実行する。機器制御ブロックは、機器制御目的のために、機器フィードバックブロック718を介して機器からフィードバックを受信する。

10

#### 【0144】

機器制御ブロック722、優先度論理ブロック721、及び投票ブロック722はそれぞれ、状態情報をメンテナンスワークステーション(MWS)バス(例えば、ブロック728)に提供する。通信ブロック724/726/728は、5つの別個の通信ポート(例えば、724とラベル付けされた3つの安全データポート、726とラベル付けされた1つのポート、及び728とラベル付けされた1つのポート)からなる。各ポートは、機能的に独立であってもよく、監視及び指示(M/I)バス(例えば、ブロック726)、メンテナンスワークステーション(MWS)バス(例えば、ブロック728)、又は安全データバス(例えば、ブロック724)のいずれかとして指定される。

20

#### 【0145】

図8は、1つ又は複数のSFM500、EIM700、及びCM600を通信可能に接続する原子炉保護システム(例えば、MPS145)の筐体800の例示的な実施形態を図示している。この図は、筐体800内で4つのCM600に接続された3つのSFM500又はEIM700の例を提示する。この例において、5つのデータバス経路が示されている。例えば、X、Y、及びZとそれぞれラベル付けされた3つの安全データポート802が存在する。M/Iとラベル付けされた1つのデータバス経路804が存在する。MWSとラベル付けされた1つのデータバス経路804が存在する。各データバス経路802/804は、この例において、筐体800内で全ての他のデータバス経路802/804から機能的にかつ電氣的に独立であってもよい。

30

#### 【0146】

この図示された実施形態において、CM600の各々は、データバス経路802/804のうちの1つのマスターを含んでもよい。図示されるように、Xデータバス経路802のマスター808は、安全データXのためのCM600の一部である。Yデータ経路802のマスター810は、安全データYのためのCM600である。Zデータ経路802のマスター812は、安全データZのためのCM600である。最後に、この例に示すように、M/Iデータ経路804のためのマスター814は、M/IのためのCM600である。同様にこの例において、(例えば、メンテナンスワークステーションとして)別々に接続される、MWSデータ経路806のマスターであるMWSマスター816が存在する。メンテナンスワークステーション(MWSマスター)816は、配線スイッチによって、機器の正常運転のために切り離されてもよい。

40

#### 【0147】

図9A~9Cは、SFM500、CM600、及びEIM700の1つ又は複数を利用する分離グループレベル相互接続、RTSレベル相互接続、及びESAFASレベル相互接続のブロック図を図示している。一般的に、モジュールSFM500、CM600、及びEIM700は、例えば、隣接するか又は他の安全機能に単一の故障(例えば、ハードウェア、ソフトウェア、又はその他)が伝搬することに対する保護をもたらす機能的に独立したモジュール(例えば、相互接続されたコンポーネントのアセンブリであって、識別

50

可能なデバイス、計器、又は機器要素を構成し、切り離すことができ、ユニットとして除去することができ、またスペアと置換することができ、そのアセンブリがユニットとして試験されることを可能にする定義可能な性能特性を有する、アセンブリ)として、M P S 2 0 0 内に配置され得る。モジュールは、トリップ検知及び決定のために、幾つかの実装形態において、最大3重冗長性を提供してもよい。モジュールは、同様に、上述したように、冗長性があるR T S及びE S F A S投票区分を提供するために配置されてもよい。幾つかの実装形態において、モジュールは、トリップコンポーネント(例えば、遮断器、センサ、又はその他)毎に複数の独立したトリップ投票モジュールを提供してもよい。

#### 【0148】

幾つかの場合において、モジュールはR T S投票を提供する一方、他の場合において、モジュールはE S F A S投票を提供する。各モジュールの独立性に関して、各モジュールは、特定のトリップコンポーネントに専用の全ての他のモジュールとは別に、特定のトリップについて決定を行って、R T S / E S F A Sトリップを起動しても又は起動しなくてもよい。幾つかの実装形態において、トリップ決定の有効通信の決定は、多数(例えば、3分の2)によって行ってもよい。幾つかの実装形態において、決定は、2重投票スキームにおいて行なわれてもよく、2重投票スキームにおいて、トリップ決定の通信は多数決(例えば、3分の2)によって有効化され、2次トリップ決定投票は、多数に満たない(例えば、4分の2)投票による。

#### 【0149】

図9Aを見ると、例示的な分離グループレベル相互接続900が図示されている。図示されたチャンネルレベル相互接続900は、チャンネルセンサ入力902、入力902を受信するS F M 5 0 0、及び920を通して出力904を通信するC M 6 0 0を含む。示されるように、単一の機能又は機能の単一のセットを実装するため、チャンネルレベル相互接続900における各S F M 5 0 0は、アナログ及びデジタルの任意の組合せで、4つの入力902又は幾つかの事例ではそれより多い入力902を含み得る。各入力902は、特定のS F M 5 0 0に固有であってもよい(例えば、チャンネルA加圧器圧力信号は、1つのS F M 5 0 0だけに対する直接入力である)。入力データは、状態情報(例えば、アラーム、論理決定、モジュール状態)と共に、4つ全てのデータバス上で利用可能であってもよい。

#### 【0150】

安全バスは、機能的に独立であってもよく、各安全バスはマスター・スレーブプロトコルを使用し、マスターはC M 6 0 0である。S F M内のブロックは同期して運転するものの、モジュール間の通信は非同期であってもよい。或るバスのためのC M 6 0 0が特定のS F M 5 0 0から情報を要求するとき、S F M 5 0 0は、ブロードキャストによってバスに応答してもよい。ブロードキャストの利点は、例えば、「1」とラベル付けされるS F M 5 0 0が「2」とラベル付けされるS F M 5 0 0が必要とする情報(例えば、許可信号、センサ入力値)を有する場合、S F M 5 0 0「2」は、傾聴し、必要とされる情報を取得することができるということである。

#### 【0151】

(例えば、「X」、「Y」、及び「Z」とラベル付けされる)3つの安全データバスに加えて、監視及び指示(M / I)のための第4の図示された通信バスが存在する。M / Iバスのマスターは、M / Iデータを安全ゲートウェイ及び非安全制御システムに提供することに専用のC M 6 0 0であってもよい。3つの安全データバス(例えば、バスX、Y、及びZ)のためのC M 6 0 0とは違い、M / I C M 6 0 0は、3つの全ての安全バス上のブロードキャスト情報を傾聴できてもよい。

#### 【0152】

幾つかの実装形態において、C M 6 0 0の制限付き通信ブロック(R C B)は種々のポイント・ツー・ポイント構成を有し得る。分離グループレベル相互接続900において、R C B上の4つの全ての通信ポートを、送信だけのために構成してもよい。各安全データバスC M 6 0 0(例えば、X、Y、及びZとラベル付けされるC M 6 0 0)からのデータ

10

20

30

40

50

を、R T S 及び E S F A S の各区分（例えば、区分 I 及び I I）に送信してもよい。M / I C M 6 0 0 からのデータ（例えば、出力 9 1 6 ~ 9 2 0）を、安全ゲートウェイ及び非安全制御システムに送信してもよい。

【 0 1 5 3 】

出力 9 0 4 ~ 9 1 4 を、例えば、R T S レベル相互接続及び E S F A S レベル相互接続に提供してもよい（以下で述べる）。例えば、図示されるように、出力 9 0 4、9 0 8、及び 9 1 2 を、E S F A S レベル相互接続に提供してもよい一方、出力 9 0 6、9 1 0、及び 9 1 4 を、R T S レベル相互接続に提供してもよい。1 つだけの分離グループレベル相互接続 9 0 0 が図 9 A に示されているものの、M P S 構造内に複数の相互接続 9 0 0 が存在してもよい。

10

【 0 1 5 4 】

図 9 B を見ると、区分によって分割された例示的な R T S レベル相互接続が示されている。R T S レベル相互接続は、示されるように、R T S の区分 I 及び I I（例えば、R T S 投票 2 1 4 及び 2 1 6）を含む。図示された各区分（2 1 4 及び 2 1 6）は、4 つの C M 6 0 0 及び 4 つの E I M 7 0 0 を含む。各区分について、（X、Y、及び Z とラベル付けされる）3 つの安全データバスの各々は、（例えば、同じ数値、すなわち、A 1 及び B 1 でラベル付けされる分離グループを有する）入力 9 6 2 ~ 9 7 2 として示されるトリップ又はトリップなし決定を 4 つの全ての分離グループから受信してもよい。第 4 の C M 6 0 0 を、示されるように、非安全制御システム及び安全ゲートウェイに（出力 9 7 4 ~ 9 7 6 として）データを送信するために設けてもよい。

20

【 0 1 5 5 】

各安全バス C M 6 0 0 のための R C B 上の各通信ポートを、「受信のみ」のために構成してもよく、また、（上述したように）光学的に絶縁してもよい。M / I C M 6 0 0 は、「送信のみ」のために構成された R C B における全てのポートを有してもよい。

【 0 1 5 6 】

幾つかの実装形態において、全ての分離グループからの各安全データバスについてのトリップ決定は、4 つの E I M 7 0 0 の各々に利用可能である。E I M 7 0 0 は、（X、Y、及び Z とラベル付けされる）3 つ全ての安全バスを使用して、通信エラーに起因する遮断器の誤った作動が全く存在しないことを保証してもよい。4 つの分離グループ（入力 9 6 2 ~ 9 7 2）のうちの少なくとも 2 つがトリップ状態を示すとき、原子炉トリップ遮断器は開放される。各 E I M 7 0 0 は、例えば、原子炉トリップ遮断器の不足電圧リレー及びシャントトリップコイルに専用であってもよい。自動作動に加えて、E I M 6 0 0 は、手動区分レベル原子炉トリップ 9 7 8、遮断器フィードバック、及び E S F A S フィードバックのための入力を有することになる。

30

【 0 1 5 7 】

（区分 I の場合、9 8 0 a ~ 9 8 0 d とラベル付けされ、区分 I I の場合、9 8 2 a ~ 9 8 2 d とラベル付けされる）E I M 6 0 0 出力は、特定の区分に関連する（図 2 B に示された）原子炉トリップ遮断器（R T B）についてトリップコイルのための入力に接続されてもよい。

【 0 1 5 8 】

図 9 C を見ると、区分によって分割された例示的な E S F A S レベル相互接続が示されている。E S F A S レベル相互接続は、示されるように、E S F A S の区分 I 及び I I（例えば、E S F A S 投票 2 1 2 及び 2 1 8）を含む。図示された各区分（2 1 2 及び 2 1 8）は、4 つの C M 6 0 0 及び 4 つの E I M 7 0 0 を含む。各区分について、（X、Y、及び Z とラベル付けされる）3 つの安全データバスの各々は、入力 9 6 2 ~ 9 7 2 としてラベル付けされる E S F 作動決定を全ての分離グループ（この例では、D とラベル付けされる 4 つの分離グループ）から受信する。

40

【 0 1 5 9 】

（X、Y、及び Z とラベル付けされる）各安全データバス C M 6 0 0 のための R C B における各通信ポートを、「受信のみ」のために構成し、また、（上述したように）光学的

50

に絶縁してもよい。M / I C M 6 0 0 は、「送信のみ」のために構成される R C B における全てのポートを有し、また、光学的に絶縁されてもよい。

#### 【 0 1 6 0 】

幾つかの実装形態において、全ての分離グループからの E S F 作動決定は、( X、Y、及び Z とラベル付けされる ) 3 つの全ての安全データバス上の E I M 7 0 0 に利用可能である。例えば、E I M 7 0 0 は、3 つの全ての安全データバスを使用して、通信エラーによって引き起こされる機器の誤作動が全く存在しないことを保証してもよい。(例えば、入力 9 6 2 ~ 9 7 2 上で) 4 つの分離グループのうち少なくとも 2 つが E S F 作動についての必要性を示すとき、安全機能を、( 図 3 B に示すように、区分に基づいて E S F 機器 2 2 4 及び 2 2 6 に接続される ) 出力 9 9 0 を通して始動してもよい。幾つかの局面において、各 E I M 7 0 0 は、個々のコンポーネント (例えば、単一の E S F コンポーネント) に専用となり得る。

10

#### 【 0 1 6 1 】

自動始動以外に、各 E I M 7 0 0 は、手動入力 9 9 2 を使用して、コンポーネントを制御できる。更に、各 E I M 7 0 0 はまた、非 1 E 制御入力 9 9 4 を受信してもよい。( 図 3 B において入力 2 8 2 としても示される ) 非 1 E 制御入力 9 9 4 は、非 1 E のための E I M 7 0 0 に提供されて、E I M の出力に基づいて 1 E 安全 E S F コンポーネントを制御してもよい。コンポーネントフィードバック (例えば、リミットスイッチ)、投票決定、及び他の利用可能な情報 (例えば、アラーム) は、出力 9 7 4 ~ 9 7 6 として M / I C M 6 0 0 から送信されてもよい。

20

#### 【 0 1 6 2 】

図 1 0 は、原子力システムのための I & C システム 1 3 5 のための多様性分析図を図示している。多様性分析の目的のために、図 1 0 において特定されるブロックは、システム検査を簡略化する或るレベルの詳細を示す。ブロックは、機器及びソフトウェアであって、それらの内部故障がそれらの属性に基づいて他のブロックに伝搬しないと仮定され得る、機器及びソフトウェアの物理的サブセットを表すように選択された。

#### 【 0 1 6 3 】

図示されるように、図 1 0 の図内のブロックは、I & C システム、この例では、I & C システム 1 3 5 を図示している。ブロック 1 0 0 2 は、非 1 E 監視及び指示機器を表し、ブロック 1 0 0 4 a / b は、1 E 監視及び指示 I 及び I I をそれぞれ表し、ブロック 1 0 0 6 a / b は、安全ブロック I 及び I I をそれぞれ表す。ブロック 1 0 0 6 a は、分離グループ A 及び C、R T S I、及び E S F A S I を含む一方、ブロック 1 0 0 6 b は、分離グループ B 及び D、R T S I I、及び E S F A S I I を含む。ブロック 1 0 0 8 は M C S を表す。図示されるように、矢印を有する接続ラインはブロック間の通信を示す。

30

#### 【 0 1 6 4 】

4 つの階層についての目的のうちの 1 つは多様性である。例えば、M P S は、単一の故障基準を満たしてもよく、単一の故障基準は、( 1 ) 特定可能であるが検出可能でない全ての故障と同時発生 of 安全システム内の任意の単一の検出可能故障、( 2 ) 単一の故障によってもたらされる全ての故障、及び ( 3 ) 安全機能を必要とする設計基準事象をもたらすか又は設計基準事象によってもたらされる全ての故障及び誤ったシステム動作の存在下で、設計基準事象について必要とされる全ての安全機能を M P S が実行することを要求してもよい。この要件は、信頼性の増加を提供し得るが、システムが共通原因故障 ( C C F ) に脆弱であることを排除しない。任意の設計について、C C F を複数の独立した故障から区別する依存性 (例えば、結合因子) が存在し得る。これは、システム内の共通原因故障を防止する 2 つの基本形態をもたらす、すなわち、原因となる影響が減少するか、又は、これらの影響に抗するシステムの能力が増加する。

40

#### 【 0 1 6 5 】

これらの 2 つの形態の実装形態は、上述した 6 つの属性、すなわち、設計多様性、機器多様性、機能多様性、人間多様性、信号多様性、及びソフトウェア多様性で実装され得る

50

。これらの属性の適用は、図 10 に図示される各ブロック並びに図 10 に示されるブロック間の属性に関して検査される。

[ ブロック内の属性 ]

先の図を参照して図示され、また同様に述べるように、分離グループ A、B、C、及び D 並びに R T S 及び E S F A S の 2 つの区分は、それらが基づくプログラマブル技術に従ってグループ化される。安全ブロック I 及び I I は共に、モジュール保護システム ( M P S ) ( 例えば M P S 2 0 0 ) を構成する。

【 0 1 6 6 】

信号多様性に関して、所与の過渡事象の場合、少なくとも 2 つの安全機能が存在する可能性があり、それぞれの機能は、異なる物理効果 ( 例えば、圧力、レベル、温度、中性子束 ) の被測定変数に基づく。1 つの安全機能の喪失は、ブロックが保護動作についての必要性を特定することを妨げない。

【 0 1 6 7 】

ソフトウェア多様性に関して、その入力に基づいて、各安全機能モジュール ( S F M 5 0 0 ) は、安全機能又は安全機能のグループに専用である。結果として、各 S F M は、固有のアルゴリズム / 論理を有する。各通信モジュール ( C M 6 0 0 ) は、同じ情報のパケットを、C M における各通信エンジン ( 6 0 8 / 6 1 0 ) が異なるアルゴリズムを有することを必要とし得る異なる順序で送信する。各機器インタフェースモジュール ( E I M 7 0 0 ) は、単一のコンポーネントに専用であってもよく、固有のアルゴリズム / 論理をもたらしてもよい。

【 0 1 6 8 】

1 E 監視及び指示は、ビデオ表示ユニット ( V D U ) 及び物理的スイッチの 2 つの区分を使用して達成されてもよい。1 E 監視及び指示 ( M / I ) の各区分はブロック 1 0 0 4 a / b であってもよい。設計多様性に関して、M / I の各区分は、デジタル表示上のプラント状態情報をオペレータに提供してもよく、また、区分レベルで、任意の保護動作を手動で始動する手動スイッチを有する。信号多様性に関して、オペレータは、M P S によって利用される全ての被測定変数を有し、トリップ及び / 又は E F S 作動が必要とされるかを判定してもよい。同程度に速くはないものの、オペレータは、異なる物理効果の複数の被測定変数を有して、M P S と同じ判定を行い得る。

[ ブロック間の多様性属性 ]

人間多様性に関して、安全ブロック I 及び 1 E M / I I のソフトウェアは、1 つの設計チームによって設計されてもよく、安全ブロック I I 及び 1 E M / I I I は、異なる設計チームによって設計されてもよい。更に、独立した検証及び妥当性確認チームが、各設計チームの作業を再検討して、設計の正しさを保証し得る。先に述べた設計チームは、同様に、モジュール制御システム ( M C S ) 及び非 1 E M / I に割り当てられる設計チームとは異なる。

【 0 1 6 9 】

設計多様性は、同じか又は類似の問題を解決するために、ソフトウェアとハードウェアとの双方を含む異なるアプローチを使用することである。C C F の可能性及び結果を制限するため、安全ブロック I 1 0 0 4 a 及び 1 E M / I I ブロック 1 0 0 6 a は、安全ブロック I I 及び 1 E M / I I I とは異なるプログラマブル技術を使用してもよい。M C S 及び非 1 E M / I もまた、異なるプログラマブル技術を有してもよい。以下で論じる他の属性と共に、異なるハードウェア設計は、異なる故障モードを有してもよく、ひいては、C C F が 2 つ以上のブロックに影響を及ぼす可能性を減少させてもよい。例えば、M / I ブロックを除いて、ブロックは、異なる部屋に物理的に分離されてもよい。これは、複数のコンポーネントが C C F 事象に関わる状態を生成し得る結合因子を更に減少させることが意図されている。

【 0 1 7 0 】

ソフトウェア多様性は、設計多様性のサブセットであり、また、同じ安全目標を達成するための、異なる主要職員を有する異なる開発グループによって設計され、実装される異

10

20

30

40

50

なるプログラムの使用を含んでもよい。先に論じた設計多様性に起因して、異なる設計チームは、異なる設計ツールを使用してもよく、ひいては、ツールは、同じ故障モードを導入しなくてもよい。

【0171】

機能多様性は、ブロック間で異なる目的及び機能を有することによって導入されてもよい。安全ブロック I 及び I I は M P S を形成する。これらのブロックは、運転限界を超えた場合に原子炉トリップを始動し、E S F を始動して、想定事故を緩和してもよい。M / I ブロックによって、オペレータが、安全システムと非安全システムとの双方を監視及び制御することが可能になり得る。オペレータは、プラントを運転限界内に維持するか又は必要な保護動作を始動することができる。M C S は、システムの自動制御を提供して、或る運転上の過渡変化を制限することを含む運転限界内にプラントを維持することを提供する。

10

【0172】

ブロック間において、機器を作動する自動及び手動手段並びに保護動作を有することによって、信号多様性を提供してもよい。M C S 及び非 1 E M / I は、機器レベルの制御を提供する一方、1 E M / I ブロックは、区分レベルの制御を提供する。

【0173】

機器多様性は、類似の安全機能を実行するための異なる機器の使用である。保護動作の始動は、スイッチを使用してオペレータ動作によって行われ得る、又は、安全ブロック I 又は I I によって自動的に実行され得る。安全ブロック I と I I との間において、異なるプログラマブル技術を使用してもよく、その技術は、異なる内部サブコンポーネント及び異なる製造方法を必要としてもよい。

20

【0174】

4 つの階層の別の分析指針はシステム故障の型である。型 1 故障は、防護の階層の間の相互作用による制御システムエラーによって始動されるプラント過渡変化について、保護動作をとることができない故障である。通常、これは、共通のセンサ又は信号源の故障に関連する。M P S によって監視されるプラントパラメータのうちの幾つかは、正常なプラント制御のために M C S に提供される。上述したように、1 つの信号源を設ける代わりに、4 つの全ての分離グループ並びに E S F A S 及び R T S の双方の区分は、絶縁された一方向通信を通して情報を提供する。これによって、M C S が、冗長性がありかつ独立したどの信号源を使用するかを選択する異なる方法（例えば、中央信号選択）を使用できるようになり得る。

30

【0175】

型 2 故障は、過渡変化を直接もたらさない場合があり、また、検出されない故障であるため、保護機器がプラント過渡変化に応答しない場合がある故障である。安全ブロック I 及び I I の中及び I と I I との間の属性を使用すると、検出されない故障又は C C F が 2 つ以上のブロックに影響を及ぼすことを防止するのに十分な多様性が存在し得る。保護動作を自動的に始動するために必要とされる 2 つのブロックのうちの 1 つだけによって、型 2 故障を、更なるシステムなしで、M P S（安全ブロック I 及び I I）によって緩和してもよい。

40

【0176】

型 3 故障は、設計基準事象を検出するのに依存する 1 次センサが異常な読みを生成する故障である。信号多様性は、任意の過渡事象について、少なくとも 2 つの安全機能をそれぞれ異なる測定パラメータに基づいて提供することによって安全ブロック内に存在し得る。所与の安全機能についての 4 つの全ての分離グループのセンサが異常な読みを提供する場合、型 3 故障について 2 つの考えられる不都合なシナリオ、すなわち、1) 限界を実際に超えたときにトリップ又は E S F 作動が全く必要とされないことを異常な読みが示すこと、及び、2) 限度を超えなくてもトリップ又は E S F 作動が必要とされること（例えば、誤ったトリップ又は E S F 作動）を異常な読みが示すことが存在し得る。第 1 のシナリオにおいて、安全ブロック内で C C F と同時発生 of 型 3 故障は、必要な保護動作の始動を

50

妨げないことがある。先に述べたように、信号多様性は、別個の安全機能が過渡事象を緩和するために利用可能であることを可能にし得る。M P S内のC C Fは、2つの安全ブロックの一方の安全ブロックに限定され、また、保護動作の始動を妨げるか又は誤った指示による始動を妨げると仮定される。例えば、先に論じたように、4分の2一致論理は、全てのトリップ及びE S F作動のために使用されてもよく、4分の2一致論理は、4つの分離グループのうち2つが、影響を受けない安全ブロック上の影響を受けない安全機能について、トリップ又はE S F作動についての必要性を示し、実行される動作のオペレータに肯定的な指示を提供する。

#### 【0177】

第2のシナリオにおいて、安全ブロック内でC C Fと同時発生型の3故障は、誤ったトリップまたはE S F作動をもたらし、そのとき、1 E M / Iブロックは、1つのブロックが肯定的であり、かつ1つのブロックが成功裡の作動の誤った指示であることを示すか、又は、1つのブロックが肯定的であり、かつ1つブロックが作動の指示を有していないことを示す。いずれの場合も、誤った作動を評価しそれを正すことは、オペレータを長く拘束する場合があるが、必要に応じてコンポーネントを再整列させる能力は、同じC C Fによって影響を受けないであろう1 E 制御装置及び非1 E 制御装置の双方によって提供される。

10

#### 【0178】

別の分析指針は階層要件である。システム検査を簡略化する詳細レベルを表すブロックを提供するため、防護の4つの概念的な階層が、幾つかのブロックにおいて組み合わせられる(例えば、R T S及びE S F A S)だけでなく、別個のブロック(例えば、安全ブロックI及びII、1 E M / I I及びII)に分割される。幾つかの局面において、分離グループ、R T S、及びE S F A Sは、それらが基づくプログラマブル技術に従って安全ブロックにグループ化される。例えば、M P Sのそれぞれの半分(例えば、4つの分離グループのうち2つ、E S F A Sの2つの区分のうち1つ、及びR T Sの2つの区分のうち1つ)又は1つの安全ブロックは、十分な多様性属性を有してもよい。異なる設計チーム(人間多様性)は、異なるプログラマブル技術(設計及び機器多様性)に基づいて異なるプログラマブルデジタルハードウェアを利用し、異なるプログラマブル技術は、異なる設計ツール(ソフトウェア多様性)の使用を必要とする。M / I階層は、同様に別個のブロックに分割されてもよい。1 E M / Iブロックは、分割されて、1 E M / Iブロックが安全ブロックと類似の多様性属性を有することを特定してもよい。選択されたブロックがどのようにして防護の4つの階層の中に入るかが図11に図示され、図11はダイアグラム1100を示す。

20

30

#### 【0179】

別の分析指針は評価方法である。選択されるブロックは、(以下で論じる)出力信号指針に従って分析されると、想定されることを必要とするあらゆる想定故障も、最も弊害をもたらす結果を生成するように、「ブラックボックス」として考慮されるべきである。幾つかの局面において、作動するシステムの故障は、特に、自動化安全システム内のC C Fに起因する状態を特定し、それに応答するために必要とされる時間を分析するとき、最悪の事態の故障ではない場合がある。ブロックは、ハードウェアC C F及びソフトウェアC C Fに基づいて評価されることになる。各C C Fについて、ブロックは、最も弊害をもたらす結果を生じ得る3つの考えられる出力、すなわち、1)誤った指示を有する故障したままの状態か又は必要とされるとき動作がない、2)成功裡の作動の指示を伴う、機能の誤った始動、及び3)成功裡の作動の指示のない、機能の誤った始動を有すると評価され得る。安全ブロックのうちいずれかの安全ブロック内のE I Mは、ソフトウェアC C Fに対して脆弱であると考慮されない場合がある。例えば、E I Mは、単一のE S Fコンポーネント又は原子炉トリップ遮断器並びに手動制御及び自動制御を有するインタフェースに専用の優先度論理モジュールであってもよい。有限状態機械の使用は、全ての考えられる入力、デバイス状態、及び状態機械の出力を含む、機能の網羅的な試験を可能にし得る。その試験可能性、E I M多様性属性、及び単一のコンポーネントに専用であることに

40

50

基づいて、EIMは、ソフトウェアベースの又はソフトウェア論理ベースのCCFの考慮が必要とされないほどに十分に簡素であってもよい。

【0180】

別の分析指針はブロックの想定共通原因故障である。1EM/Iブロックは、ビデオ表示ユニット（デジタルハードウェア）と手動制御装置（非デジタルハードウェア）との組合せを含む。VDUは、指示のためだけに設計されてもよく、機器を制御する能力を持たない。各1EM/Iブロック1004a/b内の手動制御は、安全ブロックI又はIIによって自動的に実行される任意の保護動作を区分レベルで始動する能力をオペレータに提供する。指示及び手動制御が、幾つかの例において異なるハードウェア（例えば、デジタル対オープン/クローズ接点スイッチ）である状態で、CCFは、両方ではないが、一方又は他方に影響を及ぼすと仮定され得る。ソフトウェアCCFとハードウェアCCFの双方について、故障したままの状態は、1つの区分のオペレータ表示が、誤った安全運転状態又は1つの区分の手動スイッチの故障を示すことをもたらず。VDUは、制御能力をほとんど又は全く有していない場合があるため、誤った作動を提供しない場合がある。しかしながら、ソフトウェアCCFの場合、VDUは、成功裡の作動の誤った指示を提供するか又は不正確なプラント状態を提供し、オペレータが誤った保護動作を始動することを要求する場合がある。

10

【0181】

EIMを除いて、安全ブロック内のモジュールは、ソフトウェアCCFを有すると想定される。安全ブロック内の多様性属性に起因して、ソフトウェアCCFは、SFM上のCM又は機能に限定され得る。SFMが適切なトリップ決定を行うことを妨げる安全ブロック内のソフトウェアCCFは、そのブロック内の機器、信号、及びソフトウェア多様性によって緩和され得る。それぞれの過渡事象の場合、事象を緩和するために必要とされる1次安全機能及びバックアップ安全機能は、異なる物理効果の被測定パラメータに基づく異なる論理/アルゴリズムを使用して別個の安全機能上に実装され得る。3重のモジュール冗長性の実装形態を有し、かつ、各データバスが異なる方法で同じ情報を送信すると、ソフトウェアCCFを有するCMは、保護動作を誤って始動しないか又は、保護動作の始動を妨げない場合がある。結果として、最も弊害をもたらすシナリオは、ESFAS機能の誤った作動をもたらすSFM内のソフトウェアCCFである可能性がある。

20

【0182】

安全ブロック内のハードウェアCCFは、必要な保護動作を検出し始動するブロックの完全故障であると想定され得る。ESF機能の誤った作動をもたらすハードウェアCCFは、ソフトウェアCCFに起因する誤った作動と同じ影響を及ぼす場合があり、ひいては、ハードウェアCCFについてやはり考えられない場合がある。

30

【0183】

非1EM/Iは、安全及び非安全機器のための制御装置を含む。非1EのためのVDUは、1EM/Iによって使用されるVDUとは異なる。非1EM/Iが、正常な日々の運転のために使用されるため、非1EM/Iサブシステム（例えば、タービン制御、給水制御）内のソフトウェア又はハードウェアCCFによって誘起されるあらゆる誤った作動も即座に特定可能である場合があり、また、運転限界を超える場合、MPS（安全ブロックI及びII）によって緩和される場合がある。非1Eについての想定故障は、1)成功裡の作動の指示がある、また、その指示がないサブシステムのコンポーネントの誤った作動を有する故障したままの状態、及び、2)どの機器も実際に作動されないときの成功裡の作動の指示を有する故障したままの状態である。

40

【0184】

MCSは、或る運転上の過渡変化を制限することを含む運転限界内に日々のプラント運転を維持するために依存する非安全システムを包含する。したがって、サブシステム（例えば、棒コントロール）のあらゆる故障も、オペレータによって即座に検出され得る。非1EM/Iと同様に、MCSについての想定されるソフトウェア及びハードウェアCCFは、1)成功裡の作動の指示がある、また、その指示がないサブシステムのコンポーネ

50



ントの誤った作動を有する故障したままの状態、及び、2) どの機器も実際に作動されないときの成功裡の作動の指示を提供する故障したままの状態をもたらす。

【0185】

別の分析指針は、同一のハードウェア及びソフトウェアモジュールの使用である。ここで、ブロック間の多様性は、同一であるブロックを考慮しないための基礎を提供する。これに基づいて、想定されるCCFは、単一のブロックに限定され得る。

【0186】

別の分析指針は、他のブロックの影響である。全てのブロックは、正しい又は正しくない入力に応答して正しく機能すると仮定される。各ブロックは、独立し、別のブロック内の想定されるCCFによって影響を受けないとみなされる。

10

【0187】

別の分析指針は出力信号である。幾つかの局面において、I & Cアーキテクチャは、エラーが後方に伝搬して前のブロックの出力に入るのを防止し得る。安全ブロックI及びIIから1E M / Iへの全ての情報は、(CM600内に示される) 光学的に絶縁された送信のみの通信エンジンを通して送出され得る。1E M / Iから安全ブロックへの信号は、手動スイッチからのオープン/クローズ接点であってもよく、手動スイッチの位置又は接点状態を、安全ブロック内のCCFは変更できない。安全ブロック間の通信情報は、分離グループA及びCからESFAS及びRTSの区分IIに、また、分離グループB及びDからESFAS及びRTSの区分Iに送出されるデータであってもよい。4つの分離グループは、独立しかつ冗長性がある。しかしながら、図10の例証のために、分離グループは、それらが使用するプログラマブル技術に従って安全ブロックにグループ化される。安全ブロックと1E M / Iとの間の通信と同様に、分離グループからRTS及びESFASの任意の区分への通信は、光学的に絶縁された送信のみの通信エンジンを通してもよい。安全ブロックへの非安全入力は、ESFAS EIMに対するのものであってもよく、絶縁されたオープン/クローズ接点に限定されてもよい。

20

【0188】

安全ブロックからの全ての入力は、光学的に絶縁された送信のみの通信エンジンからであってもよい。これは、1E M / I内のいずれのエラーも、後方に伝搬して安全ブロックに至ることを防止し得る。

【0189】

別の分析指針は、予測運転事象についての多様性である。過渡事象に関連する単一のCCF又は型2故障は、MPSがその安全機能を実行することを妨げない場合がある。MPSを共に構成する安全ブロックI及びIIは、CCFを1つのブロックに限定するために選択され得る。慣例的に、原子力発電所は、CCFによってMPSが使用不能になった場合に機能を始動する多様な方法を提供するため、多様化作動システム(DAS)又はスクラムなしの予想遷移(ATWS)に依存してきた。しかし、図示されたMPS設計において、単一のCCFであっても安全機能を始動するのに十分な多様性がシステム内に存在し得る。ここで、MPSは、安全ブロックI及びII(例えば、1006a/b)に分割される。想定されるソフトウェア又はハードウェアCCFは、1つの安全ブロックに限定されることになる。各ブロックは、異なるプログラマブル技術(設計及び機器多様性)に基づいて異なるプログラマブルデジタルハードウェアを利用する異なる設計チーム(人間多様性)を使用し、異なるプログラマブル技術は、異なる設計ツール(ソフトウェア多様性)の使用を必要とし得る。各ブロック内で、別個のSFM上に実装される、異なる物理効果の被測定変数に基づく少なくとも2つの安全機能が存在し得る。全ての論理は、有限状態機械に実装されてもよく、また、全ての安全データは、決定論的方法で通信されてもよい。これらの属性に起因して、CCFに関連する型3故障でも、MPSが必要な保護動作を始動することを妨げない可能性がある。

30

40

【0190】

別の分析指針は事故についての多様性である。AOOと同様に、MPS内のCCFエラーに関連する想定事故は、MPSがその安全機能を実行することを妨げない可能性がある

50

【0191】

別の分析指針は、手動オペレータ動作である。MPSによって実行される保護動作の手動区分レベル作動は、オペレータに提供されてもよい。手動コンポーネントレベル制御は、1E M/Iによって許可される場合、非1E M/Iを使用してオペレータに提供される。

【0192】

主題の特定の実装形態が述べられた。他の実装形態、代替形態、及び述べる実装形態の変更は、当業者にとって明らかであるように、以下の特許請求の範囲内にある。例えば、請求項に記載された動作は、異なる順序で実行され、またそれでも望ましい結果を達成し得る。したがって、例示的な実装形態の先の説明は、本開示を規定又は制限しない。他の変更形態、置換形態、及び代替形態もまた、本開示の精神及び範囲から逸脱することなく可能である。

【図面】

【図1】

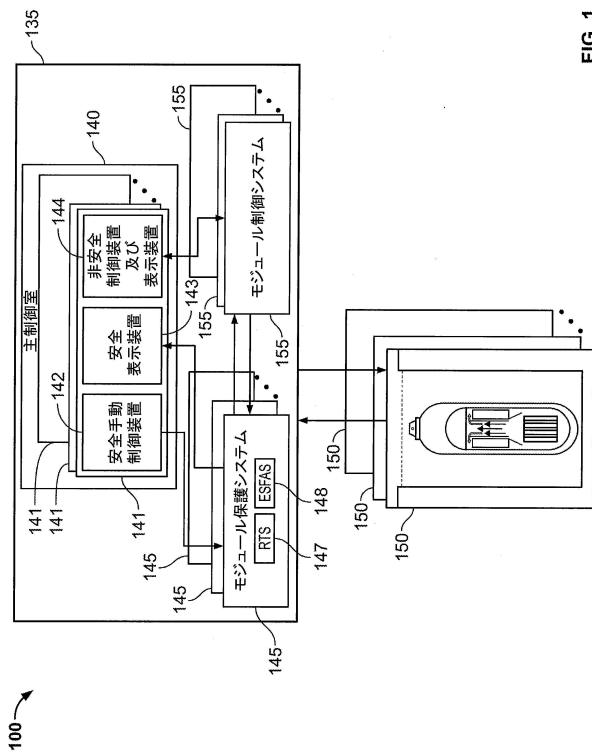


FIG. 1

【図2A】

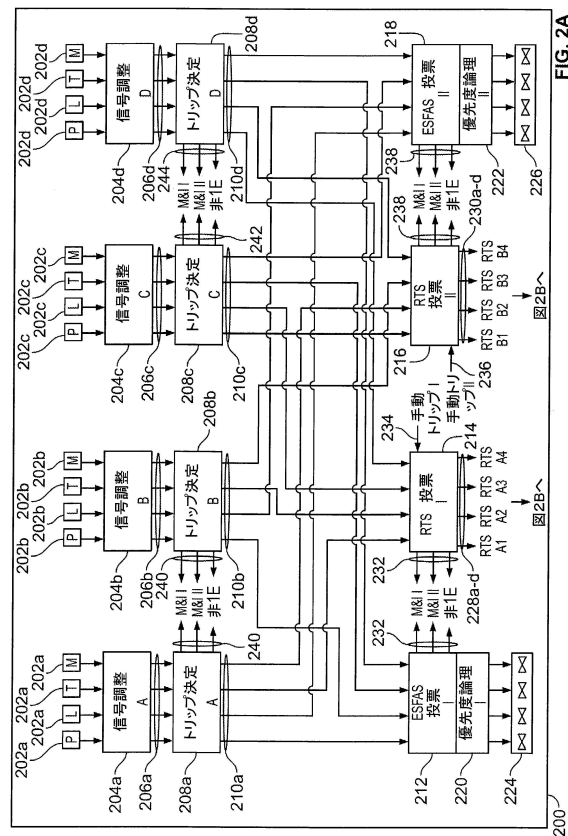


FIG. 2A

10

20

30

40

50

【 図 2 B 】

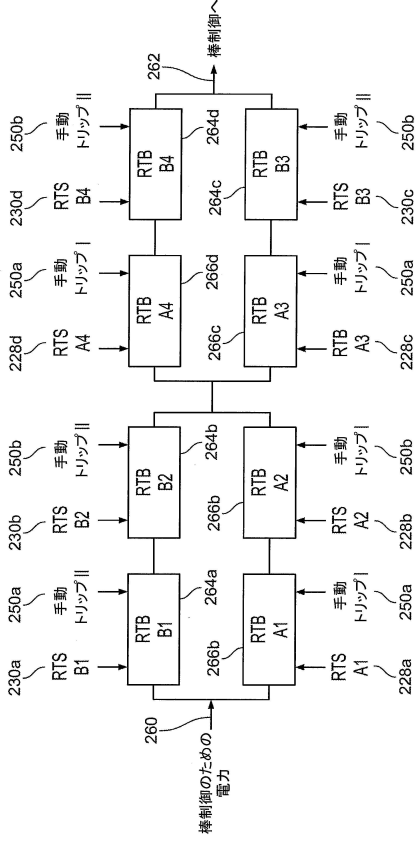


FIG. 2B

【 図 3 A 】

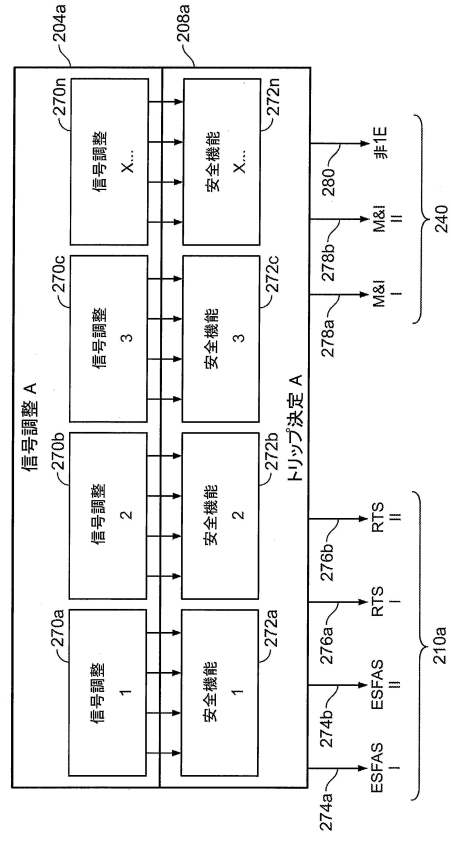


FIG. 3A

【 図 3 B 】

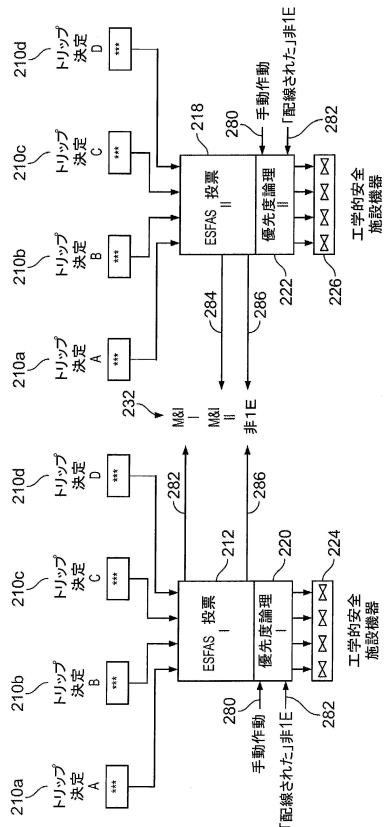


FIG. 3B

【 図 4 A - 4 B 】

400

過渡事象	安全機能	プロセスパラメータ	分離グループ				トリップ/トリップなし決定
			A	B	C	D	
給水喪失	A1	高温	✓	✓	✓	✓	トリップ
	A2	高圧	✓	✓	✓	✓	トリップ

FIG. 4A

450

過渡事象	安全機能	プロセスパラメータ	分離グループ				トリップ/トリップなし決定
			A	B	C	D	
給水喪失	A1	高温	CCF	✓	CCF	✓	トリップ
	A2	高圧	✓	✓	✓	✓	トリップ

FIG. 4B

【図 5】

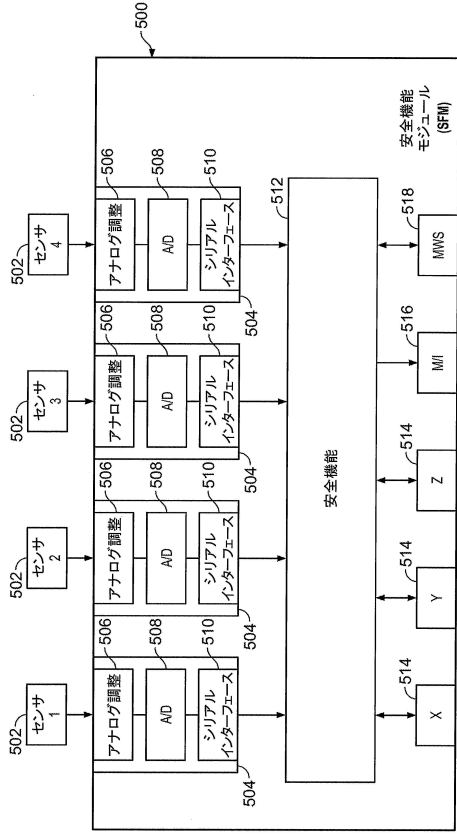


FIG. 5

【図 6】

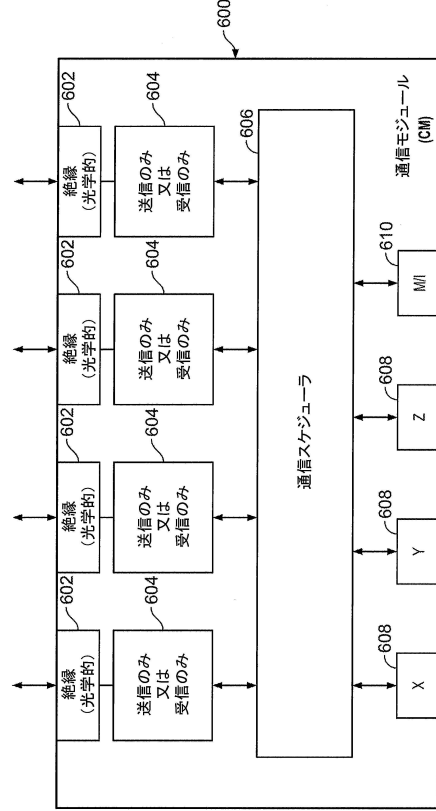


FIG. 6

【図 7】

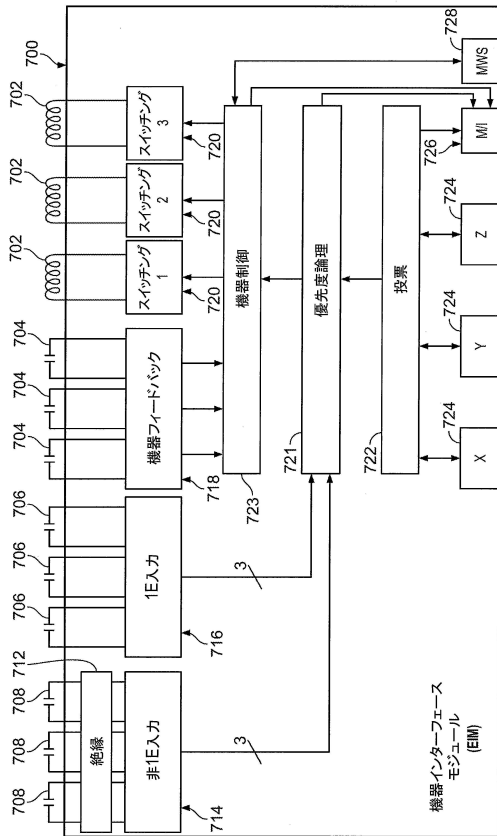


FIG. 7

【図 8】

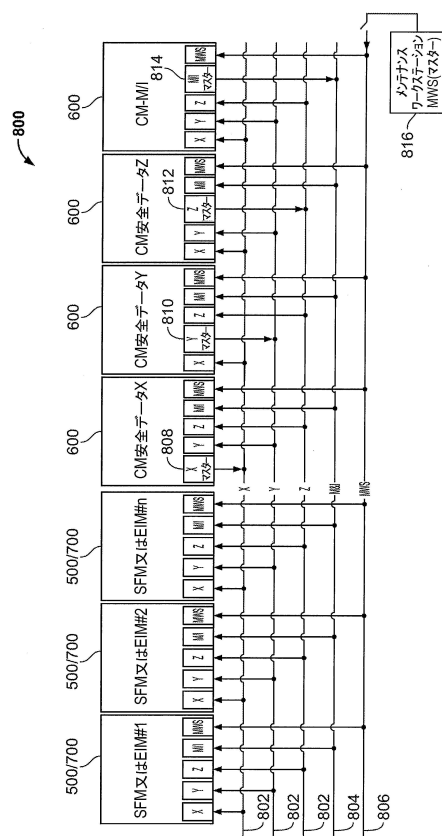


FIG. 8

10

20

30

40

50

【図9A】

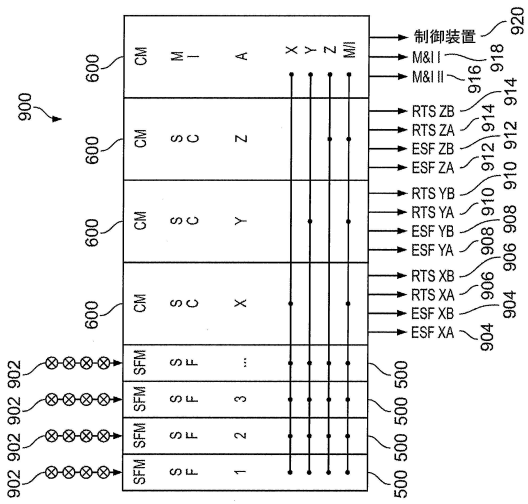


FIG. 9A

【図9B】

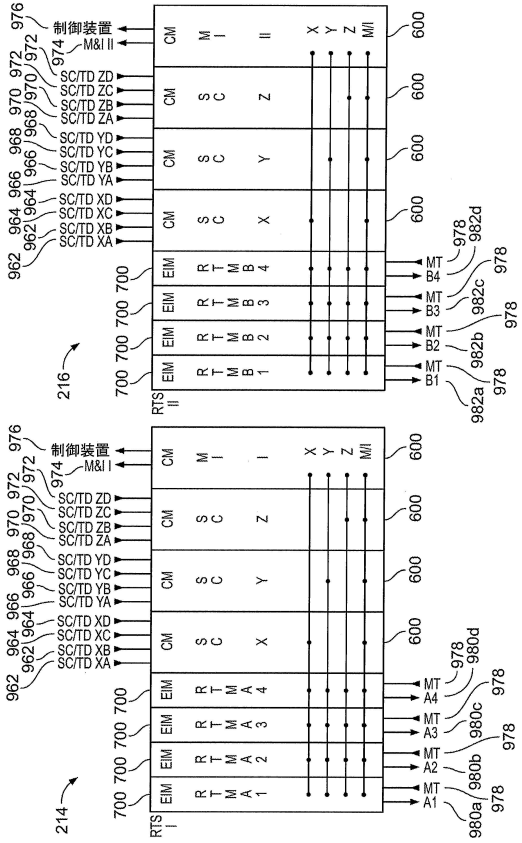


FIG. 9B

【図9C】

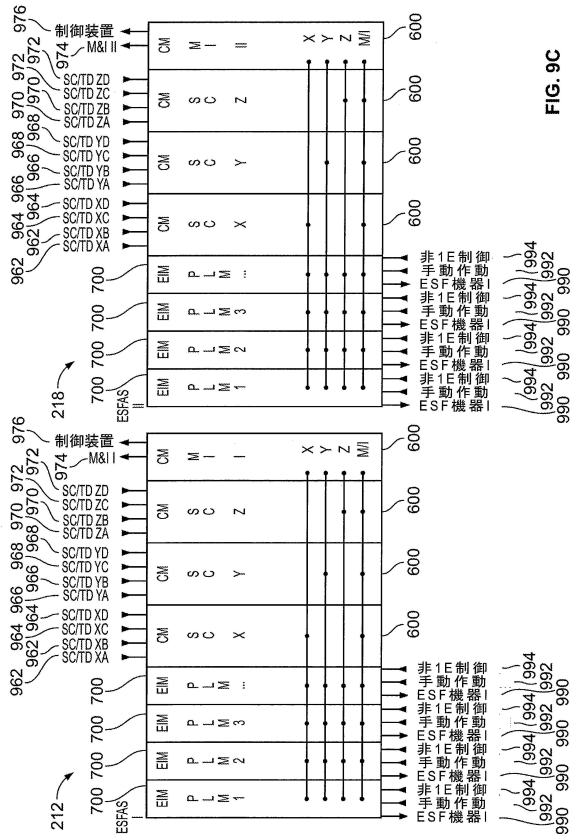


FIG. 9C

【図10】

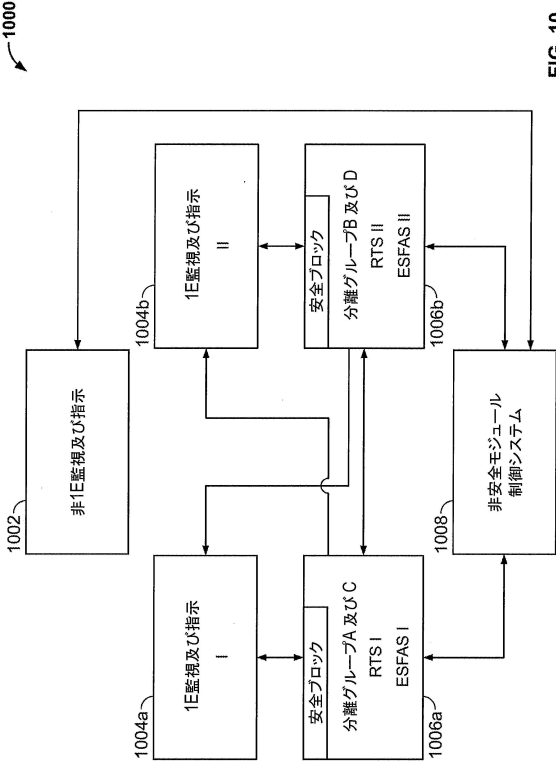


FIG. 10

10

20

30

40

50

【 図 1 1 】

1100

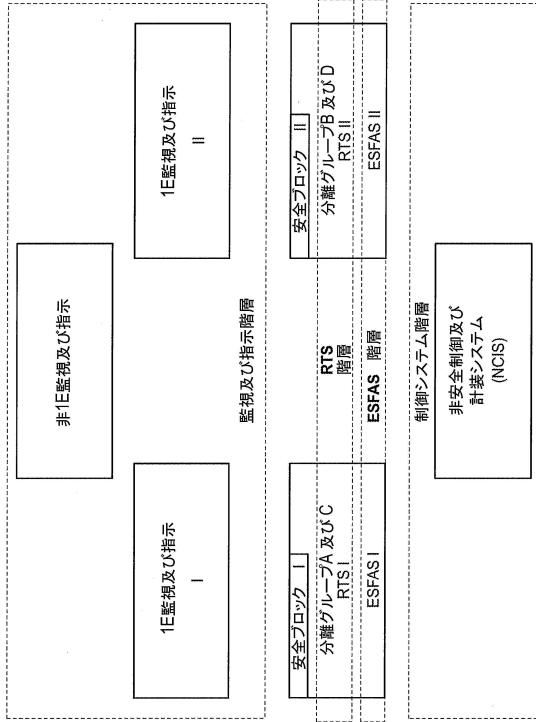


FIG. 11

10

20

30

40

50

## 【手続補正書】

【提出日】令和5年1月19日(2023.1.19)

## 【手続補正1】

【補正対象書類名】特許請求の範囲

【補正対象項目名】全文

【補正方法】変更

【補正の内容】

【特許請求の範囲】

【請求項1】

原子炉保護システムであって、

安全システムからの第1セットの入力に少なくとも部分的に基づいて第1安全施設決定を導くハードウェア構成を有する第1論理回路であって、前記第1安全施設決定は、原子炉又はその一部分の推定状態を検出することに対応する、第1論理回路と、

前記第1論理回路に並列に通信可能に結合される第2論理回路であって、前記第2論理回路は、前記安全システムからの第2セットの入力に少なくとも部分的に基づいて第2安全施設決定を導くハードウェア構成を有し、前記第2安全施設決定は、異なる入力及び異なる回路を使用した前記推定状態の冗長な検出に対応する、第2論理回路と、

前記第1論理回路及び前記第2論理回路に通信可能に結合されて前記第1安全施設決定及び前記第2安全施設決定に基づいて前記推定状態に対処する原子炉安全アクチュエータを含む、原子炉保護システム。

【請求項2】

前記第1論理回路及び前記第2論理回路は、これら論理回路の中の複数の回路コンポーネント間のハードウェア設定及び/又は接続が、前記第1安全施設決定及び前記第2安全施設決定それぞれを導くように事前に構成される、請求項1の原子炉保護システム。

【請求項3】

前記第1論理回路は、前記第1安全施設決定を導くハードウェア構成を有する第1フィールドプログラマブルゲートアレイ(FPGA)であり、

前記第2論理回路は、前記第2安全施設決定を導くようにハードウェアが構成される第2FPGAを含む、請求項1の原子炉保護システム。

【請求項4】

前記第1FPGA及び前記第2FPGAは、前記推定状態を決定するための異なる独立した処理構成を有する、請求項3の原子炉保護システム。

【請求項5】

前記第1FPGAと前記第2FPGAとは、ハードウェアの型、構成及び/又はアーキテクチャが異なる、請求項3の原子炉保護システム。

【請求項6】

前記第1FPGA及び前記第2FPGAのハードウェアの構成が、異なるソフトウェア及び/又は異なるプラットフォームを使用して確立される、請求項3の原子炉保護システム。

【請求項7】

前記第1論理回路及び前記第2論理回路から前記第1安全施設決定及び前記第2安全施設決定を受け取るべく結合される投票回路をさらに含み、

前記投票回路は、前記第1安全施設決定及び前記第2安全施設決定を投票入力として解釈することに基づいて安全動作を決定するべく構成され、

前記安全動作は前記推定状態への応答を表し、

前記安全動作により前記原子炉安全アクチュエータが、前記推定状態に対処するべく動作する、請求項1の原子炉保護システム。

【請求項8】

前記第1論理回路は、

前記推定状態に関連付けられる論理決定に対応する第1決定出力を生成するべく構成され

10

20

30

40

50

る第 1 回路と、  
 前記推定状態に関連付けられる第 1 冗長論理決定に対応する第 2 決定出力を生成するべく  
 構成される第 2 回路と、  
 前記推定状態に関連付けられる第 2 冗長論理決定に対応する第 3 決定出力を生成するべく  
 構成される第 3 回路と

を含み、

前記第 1 回路、前記第 2 回路及び前記第 3 回路は、互いから電氣的に分離されかつ独立して動作し、

前記投票回路は、前記第 1 決定出力、前記第 2 決定出力及び前記第 3 決定出力により示される値の多数に対応する前記安全動作を決定するべく構成され、

前記原子炉保護システムは、

前記第 1 回路を前記投票回路に結合する第 1 データバス経路と、

前記第 2 回路を前記投票回路に結合する第 2 データバス経路と、

前記第 3 回路を前記投票回路に結合する第 3 データバス経路と

をさらに含み、

前記第 1 データバス経路、前記第 2 データバス経路及び前記第 3 データバス経路は互いから分離かつ独立である、請求項 7 の原子炉保護システム。

【請求項 9】

前記第 1 データバス経路を経由してデータ通信を制御することにより前記第 1 データバス経路のためのマスターとして機能するべく構成される第 1 通信モジュールと、

前記第 2 データバス経路を経由してデータ通信を制御することにより前記第 2 データバス経路のためのマスターとして機能するべく構成される第 2 通信モジュールと、

前記第 3 データバス経路を経由してデータ通信を制御することにより前記第 3 データバス経路のためのマスターとして機能するべく構成される第 3 通信モジュールと

をさらに含み、

前記第 1 データバス経路、前記第 2 データバス経路及び前記第 3 データバス経路は互いから分離かつ独立である、請求項 8 の原子炉保護システム。

【請求項 10】

前記第 1 論理回路及び前記第 2 論理回路に並列に通信可能に結合される第 3 論理回路をさらに含み、

前記第 3 論理回路は、安全システムからの第 3 セットの入力に少なくとも部分的に基づいて第 3 安全施設決定を導くハードウェア構成を有し、

前記第 3 安全施設決定は、異なる入力及び異なる回路を使用した前記推定状態のさらに冗長な決定に対応し、

前記投票回路は、前記第 3 論理回路に通信可能に結合されて第 1 階層投票結果及び第 2 階層投票結果に基づいて前記安全動作を決定するべく構成され、

前記第 1 階層投票結果は前記第 1 安全施設決定に対応し、前記第 1 決定出力、前記第 2 決定出力及び前記第 3 決定出力により示される値の前記多数として生成され、

前記第 2 階層投票結果は、前記第 1 安全施設決定、前記第 2 安全施設決定及び前記第 3 安全施設決定により示される一致値の最小数に対応する、請求項 8 の原子炉保護システム。

【請求項 11】

原子炉保護システムを動作させる方法であって、

原子炉又はその一部分を別個にモニタリングすることから第 1 セットの入力及び第 2 セットの入力を受信することと、

第 1 論理回路を使用して、前記第 1 セットの入力に少なくとも部分的に基づいて第 1 安全施設決定を導くことであって、前記第 1 安全施設決定は、前記原子炉又はその一部分の推定状態に対応することと、

第 2 論理回路を使用して、前記第 2 セットの入力に少なくとも部分的に基づいて第 2 安全施設決定を導くことであって、前記第 2 安全施設決定は、異なる入力及び異なる回路を使用した前記推定状態の冗長な検出に対応することと、

10

20

30

40

50



前記第 1 安全施設決定及び前記第 2 安全施設決定に基づいて、前記第 1 論理回路及び前記第 2 論理回路に通信可能に結合される E S F A S コンポーネントアクチュエータ又は原子炉トリップ遮断器の一方の作動状態を制御することであって、前記作動状態は前記推定状態に対処するべく制御されることと

を含む、方法。

【請求項 1 2】

前記第 1 安全施設決定を導くことは、前記第 1 論理回路のハードウェア構成に従って前記第 1 セットの入力を処理することを含み、

前記第 2 安全施設決定を導くことは、前記第 2 論理回路のハードウェア構成に従って前記第 2 セットの入力を処理することを含む、請求項 1 1 の方法。

10

【請求項 1 3】

前記第 1 論理回路のハードウェア構成と前記第 2 論理回路のハードウェア構成との間の事前に構成された接続は異なる、請求項 1 2 の方法。

【請求項 1 4】

前記第 1 論理回路と前記第 2 論理回路とは、回路コンポーネントが異なり、内部接続が異なり、ハードウェアの型が異なり、及び / 又はアーキテクチャが異なる、請求項 1 3 の方法。

【請求項 1 5】

前記第 1 論理回路は第 1 フィールドプログラマブルゲートアレイ ( F P G A ) であり、

前記第 2 論理回路は第 2 F P G A である、請求項 1 1 の方法。

20

【請求項 1 6】

前記第 1 F P G A 及び前記第 2 F P G A は、ハードウェアの構成を確立するべく使用される異なるコンポーネントに対応する、請求項 1 5 の方法。

【請求項 1 7】

第 1 セットの冗長回路を使用して、前記第 1 セットの入力に部分的に基づいて一セットの第 1 冗長安全施設決定を導くことであって、前記第 1 セットの冗長回路における各回路は、前記第 1 セットの冗長回路における他の回路から及び前記第 1 論理回路から分離かつ独立であることをさらに含み、

前記作動状態は、前記第 1 安全施設決定及び前記一セットの第 1 冗長安全施設決定により示される値の多数に従って制御される、請求項 1 1 の方法。

30

【請求項 1 8】

単一箇所通信故障を防止するべく専用バスを經由して前記第 1 安全施設決定及び各冗長決定の通信を独立して制御することをさらに含む、請求項 1 7 の方法。

【請求項 1 9】

前記原子炉又はその一部を別個にモニタリングすることから第 3 セットの入力を受信することと、

第 3 論理回路を使用して、前記第 3 セットの入力に少なくとも部分的に基づいて第 3 安全施設決定を導くことと

を含み、

前記第 3 安全施設決定は、異なる入力及び異なる回路を使用した前記推定状態のさらに冗長な検出に対応し、

40

前記作動状態は、前記第 1 安全施設決定、前記第 2 安全施設決定及び前記第 3 安全施設決定により示される一致する値の最小数に従って制御される、請求項 1 1 の方法。

【請求項 2 0】

それぞれが前記推定状態に対応する前記第 1 安全施設決定、前記第 2 安全施設決定及び前記第 3 安全施設決定に基づいて前記作動状態を制御することは、単一箇所ハードウェア関連故障を防止し又は単一箇所ハードウェア関連故障から回復することを含む、請求項 1 9 の方法。

【外国語明細書】

50

2023040088000017.pdf

10

20

30

40

50

---

フロントページの続き

- 弁理士 大淵 一志
- (72)発明者 クラークソン グレゴリー ウェイン  
アメリカ合衆国 カンザス州 66839 ニュー ストローン オーセージ ストリート 117
- (72)発明者 アヤラ ルフィーノ  
アメリカ合衆国 カンザス州 66839 ニュー ストローン オーセージ ストリート 117
- (72)発明者 ボトフ ジェイソン  
アメリカ合衆国 オレゴン州 97330 コーバリス ノースイースト サークル ブルバード 11  
00 スイート 200