### 一个多节点声纳系统中同步时钟机制的可靠性评估和系统

#### 优化问题

基本条件和实验要求(V2.12 2022-3-5 更新)

1.	词汇表1				
2.	符号表		2		
3.	物理模	物理模型			
4.	理论假设、基本参数				
	4.1	模型中的元件和部件	4		
	4.2	切换器 A 的故障类型	4		
	4.3	切换器 B 的故障类型	5		
	4.4	不可靠元件的使用寿命和各种故障的发生概率	5		
	4.5	其他	5		
5.	建立理论模型				
	5.1	元件的状态	5		
	5.2	节点的状态	6		
	5.3	系统的状态	7		
6.	仿真实	业	9		
	6.1	可靠性指标	9		
	6.2	问题求解	.10		
	6.3	本模型下系统失效后"复活"的现象	.10		
	6.4	模型漏洞修补:特定故障组合令系统"工作寿命无限"的问题	.11		
7.	报告写作		.11		
	7.1	写作的基本要求	.11		
	7.2	格式参考	.11		
8.	课题研	究报告评判要领	.12		
9.	避免不	正当使用他人工作成果	.12		

# 1. 词汇表

#### 元件

部件的基本构成单位,也是模型中系统的最小组成单位,具有"原子性",不对其分割研究。

### 部件

系统的构成单元, 其本身可以由一个或多个元件构成。

#### 多状态系统

具有有限种性能状态等级的系统可称作"多状态系统"。在此有限种性能状态中,可以包括一种"完好"状态(性能完美),一种"完全失效"状态,和其余若干种介于前两者之间的"部分失效"状态(不同程度的性能降级)。

一个只具有"好"(性能完美)和"坏"(完全失效)两种状态的系统,是多状态系统的特例。 组成多状态系统的元件(不可靠元件)和部件也可以是具有多状态的。

### 不可靠元件

在模型中被认为可能出现故障的元件。

### 可靠元件

在模型中被认为不会出现故障的元件。这通常是人为建立的理想化概念,将部分物理元件的故障情况等效为系统中其他元件的故障情况,以便简化模型。

### k-out-of-n:G 系统

一个系统由n个组件(元件或部件)构成,其中若至少有k个性能正常,则整体系统能有效工作;换言之,仅当多于(n-k)个组件同时失效,整体才失效。当n大于k意味着系统结构有冗余。

### 总线阻塞

当主从系统中的信号总线是各部件间的共享信道时,在同一时刻至多只允许有一个部件占用总线(向总线输出信号)。当出现特定故障时,有部件向占用总线并输出无效信号,或同时有两个及以上部件向总线输出信号,就会造成总线阻塞,导致系统整体失效。

## 2. 符号表

Pr(X)	事件 X 的发生概率
1(X)	事件 X 为真时取 1, 否则取 0
$\varphi \{ ullet \}$ , $\phi \{ ullet \}$ $n$ $k$	映射关系 声纳系统中节点的总数 声纳系统中组成有效主从结构所需的最少节点数
$f_{T_{\mathrm{X}}}( au)$	元件 X 使用寿命的概率密度函数
$1/\lambda_{_X}$	元件 X 的期望寿命
$P_{EX}$	元件发生故障,故障 X 发生的条件概率
$\{p_{X1}(t), p_{X2}(t),, p_{Xj}(t)\}$	时刻 $t$ 元件或系统 $X$ 各可能状态对应的概率, $\sum_{j} p_{x_{j}}(t) \equiv 1$
$G_{A_i}(t)$ , $G_{B_i}(t)$	在时刻 $t$ 节点 $i$ 中切换器 $A$ 和 $B$ 的性能状态
$G_{N_i}(t)$	在时刻 $t$ 节点 $i$ 的性能状态
$G_{sys}(t)$	在时刻 $t$ 声纳系统整体的性能状态
$Q_{Nj}(t)$	时刻 $t$ 系统中恰好处于 $g_{Nj}$ 状态的节点总数
$T_f$	系统工作寿命
R(w)	系统可靠性,系统工作寿命超过某一定值 w 的概率

### 3. 物理模型

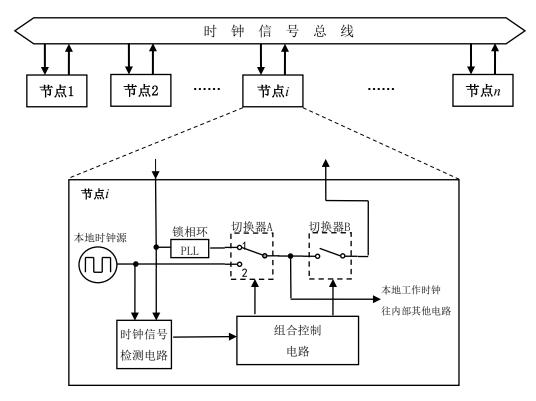


图 1 一个多节点声纳系统中的时钟同步机制示意图

如图 1 所示,某分布式部署的声纳系统共有 n 个独立<u>节点</u>构成。各节点内部均是物理同构的。各节点必须保持严格的时钟信号同步才能有效协同工作,使系统发挥作用。所有节点经由<u>时钟信号总线</u>连接,由其中一个节点担当<u>主节点</u>,它的时钟电路工作于<u>主模式</u>,向总线输出时钟信号;其余节点均应担当<u>从节点</u>,节点内部时钟电路工作于<u>从模式</u>,仅从总线获取信号,不向总线输出信号。

节点可能发生故障。由于应用场合的特殊性,故障一旦发生就无法修复。

#### ● 主模式

节点工作于主模式时如图 2 所示,内部电路中<u>切换器 A</u>的掷刀接合于触点 2,<u>切换器 B</u>处于接通状态。<u>本地时钟源</u>信号既被用作本节点内部其他电路的工作时钟,又被输出到时钟信号总线上。

#### ● 从模式

图 1 中所示的节点工作于从模式时所示,内部电路中切换器 A 的掷刀接合于触点 1,切换器 B 处于断开状态。节点从总线获取时钟信号作为<u>锁相环</u>的参考信号,由锁相环输出与参考信号同频同相信号,作为本节点内部其他电路的工作时钟。

#### ● 节点数目冗余

系统中只要有k个节点能在同步时钟下正常工作,系统整体就能发挥正常功能。通常,若n大于k,则系统中节点可能会有多余,这是为了提高系统生存率或使用寿命而做的冗余设计。

#### ● 节点模式变换和主节点的"重选"

若某节点处于主模式。当它内部的时钟信号检测电路发现总线时钟信号失效,或不同于本地时钟源信号,则会通知控制电路改变切换器 A 和 B 的连接,退出主模式转为从模式。

若某节点处于从模式。当它内部的时钟信号检测电路发现总线时钟信号失效,则会通知

控制电路。控制电路进入戒备状态,为确认情况,将依据预置算法设定一段随机长度的计时。在计时期间,时钟信号检测电路如果检测到有效的总线时钟信号,则退出戒备,该节点继续工作在从模式;但如果计时结束仍未检测到有效的总线时钟信号,则该节点将主动转入主模式。

所以,尽管从系统总体角度观察,当前主节点发生时钟信号输出故障而退出主模式,其余节点中会重新"选"出一个担当新的主节点,但这一机制实际上是由所有节点各自独立动作而造成的总体效果。

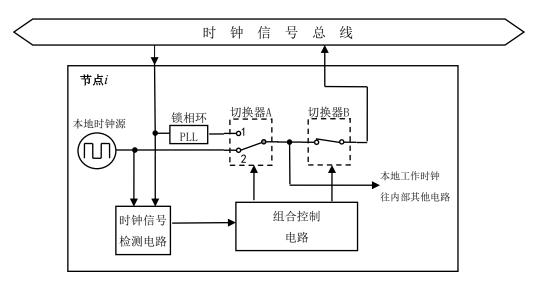


图 2 工作在主模式的节点

## 4. 理论假设、基本参数

## 4.1 模型中的元件和部件

为降低运算复杂度,我们将切换器 A 和切换器 B 视作不可靠元件,而将系统中的其余元件均视作不失效的可靠元件,这些元件的失效风险已被等效地折算计入不可靠元件的失效风险中。

切换器可视作一种多状态元件,且彼此特性统计独立。由各元件组成的节点是构成系统的部件,显然其性能表现也是多状态的。声纳系统整体可看作一个多状态系统。

## 4.2 切换器 A 的故障类型

切换器 A 可能出现 3 种类型的故障,分别称作 A1、A2、A3。

- 故障 A1: 切换器 A 不能正常受控,掷刀无法与触点 1 脱离。如图 3 (a) 所示。
- 故障 A2: 切换器 A 不能正常受控,掷刀无法与触点 2 脱离。如图 3 (b) 所示。
- 故障 A3:切换器 A 不能正常受控,掷刀无法与任何一个触点接合。如图 3(c)所示。

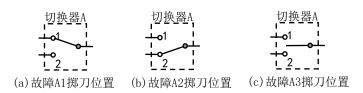


图 3 切换器 A 的故障类型

### 4.3 切换器 B 的故障类型

切换器 B 可能出现 2 种类型的故障,分别称作 B1、B2。

- 故障 B1: 切换器 B 不能正常受控,掷刀无法与触点脱离。如图 4(a)所示。
- 故障 B2: 切换器 B 不能正常受控,掷刀无法与触点接合。如图 4(b)所示。

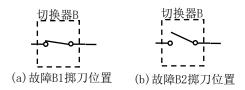


图 4 切换器 B 的故障类型

### 4.4 不可靠元件的使用寿命和各种故障的发生概率

切换器元件使用寿命的概率密度分布都遵从负指数分布。

• 切换器 A 的使用寿命  $T_A$  的概率密度分布和各种故障概率

$$f_{T_{\Lambda}}(\tau) = \lambda_A e^{-\lambda_A \tau} \qquad \qquad 其中 \quad 1/\lambda_A = 5.90 \times 10^4 hour$$
 (式1)

条件概率

 $P_{EA1} = Pr(A1 \text{ occers}|A \text{ is failed}) = 0.20$ 

 $P_{EA2} = Pr(A2 \text{ occurs}|A \text{ is failed}) = 0.15$ 

 $P_{EA3} = Pr(A3 \text{ occurs}|A \text{ is failed}) = 0.65$ 

● 切换器 B 的使用寿命  $T_{\rm B}$  的概率密度分布

条件概率

 $P_{EB1} = Pr(B1 \text{ occurs}|B \text{ is failed}) = 0.45$ 

 $P_{EB2} = Pr(B2 \text{ occurs}|B \text{ is failed}) = 0.55$ 

## 4.5 其他

- 不同元件随机状态的统计特性彼此独立。
- 元件一旦发生故障,故障类型即刻确定,且其后不会发生变化。
- 故障均不可修复。
- 本课题中 k 取定值 3。

# 5. 建立理论模型

依据前文所列各项假设, 经分析可建立以下理论模型。

## 5.1 元件的状态

切换器 A 是一个 4 状态元件, $g_{A0}$ 表示其处于正常工作状态,而 $g_{A1}$ 、 $g_{A2}$ 、 $g_{A3}$ 分别

表示处于故障 A1、A2、A3 状态。任一节点 i 中的切换器 A 状态

$$G_{A_i}(t) \in \{g_{A0}, g_{A1}, g_{A2}, g_{A3}\}$$
  $i = 1,2,3,...,n$ 

在时刻t时,各状态对应的出现概率 $\{p_{A0}(t), p_{A1}(t), p_{A2}(t), p_{A3}(t)\}$ 

由(式1)可知

$$p_{A0}(t) = \Pr(T_A \ge t) = \int_t^{+\infty} f_{T_A}(\tau) d\tau = e^{-\lambda_A t}$$
 (\Rightarrow 3)

因 
$$\sum_{j=1}^{3} p_{Aj}(t) = \Pr(T_A < t) = 1 - p_{A0}(t)$$
 ,则

$$p_{A1}(t) = p_{EA1} \cdot \Pr(T_A < t) = p_{EA1}(1 - e^{-\lambda_A t})$$
 (式4)

$$p_{A2}(t) = p_{EA2} \cdot \Pr(T_A < t) = p_{EA2}(1 - e^{-\lambda_A t})$$
 ( \(\pi\) 5)

$$p_{A3}(t) = p_{EA3} \cdot \Pr(T_A < t) = p_{EA3}(1 - e^{-\lambda_A t})$$
 ( \(\pi\)

同理,切换器B是一个3状态元件,任一节点i中的切换器B状态

$$G_{B_i}(t) \in \{g_{B0}, g_{B1}, g_{B2}\}$$
  $i = 1,2,3,...,n$ 

在时刻 t 时,各状态对应的出现概率  $\{p_{R0}(t), p_{R1}(t), p_{R2}(t)\}$ 

而 
$$p_{B0}(t) = e^{-\lambda_B t} \tag{式7}$$

$$p_{B1}(t) = p_{EB1}(1 - e^{-\lambda_B t})$$
 (式8)

$$p_{B2}(t) = p_{EB2}(1 - e^{-\lambda_B t})$$
 (式9)

### 5.2 节点的状态

节点的状态由其内部元件状态的组合来确定,不同的组合也可能对应相同的节点性能状态。

$$G_{N_i}(t) = \varphi\{g_{N0}, g_{N1}, g_{N2}, g_{N3}, g_{N4}, g_{N5}\}$$
  $i = 1, 2, 3, ..., n$   $(\sharp 10)$ 

经分析可知,节点性能状态可以归为6种

$$G_{N_1}(t) \in \{g_{N_0}, g_{N_1}, g_{N_2}, g_{N_3}, g_{N_4}, g_{N_5}\}$$

其中 $g_{N0}$ 表示节点性能完好,为直观起见,定义别名 $g_{PF}$ (意为 perfectly functioning);

 $g_{N1}$ 表示只能作为从节点,别名  $g_{SO}$  (slave only);

 $g_{N2}$ 表示或者作为主节点,或者作为不阻塞总线的失效节点,别名  $g_{DM}$  (disable/master);

 $g_{N3}$ 表示只能作为主节点,否则就会阻塞总线,别名 $g_{MO}$  (master only);

 $g_{N4}$ 表示成为不阻塞总线的失效节点,别名 $g_{DN}$  (disable node);

 $g_{N5}$ 表示节点总是阻塞总线,别名  $g_{FB}$  (failed bus);

切换器 A 和 B 的所有组合对应的节点状态见表 1。

表 1 切换器-节点状态映射关系

切换器 A 状态	切换器B状态	节点状态	别名	
	$g_{B0}$	$g_{N0}$	$g_{PF}$	
$g_{A0}$	$g_{B1}$	$g_{N3}$	$g_{MO}$	
	$g_{B2}$	$g_{N1}$	$g_{so}$	
$g_{A1}$	$g_{B0}$	$g_{N1}$	$g_{SO}$	
	$g_{B1}$	$g_{N5}$	$g_{FB}$	
	$g_{B2}$	$g_{N1}$	g <sub>so</sub>	
	$g_{B0}$	$g_{N2}$	$g_{DM}$	
$g_{A2}$	$g_{B1}$	$g_{N3}$	$g_{MO}$	F
	$g_{B2}$	$g_{N4}$	$g_{DN}$	
<b>8</b> <sub>A3</sub>	g <sub>B0</sub>	$g_{N4}$	g <sub>DN</sub>	
	$g_{B1}$	$g_{N4}$	g <sub>DN</sub>	
	g <sub>B2</sub>	$g_{N4}$	g <sub>DN</sub>	

在时刻 t,任一节点 i 的性能状态的概率分布可表示为 $\{p_{N0}(t),p_{N1}(t),...,p_{N5}(t)\}$ 

$$p_{Nk}(t) = \sum_{(i,j)\in\{(g_{Ai},g_{Bj})\to g_{Nk}\}} P_{Ai}(t) \cdot P_{Bj}(t) \quad \text{ $\sharp \neq k = 0,1,...,5$} \quad i = 0,1,2,3 \qquad j = 0,1,2 \qquad (\vec{x},11)$$

# 5.3 系统的状态

系统的整体工作状态由所有 n 个节点状态的组合来确定

$$G_{sys}(t) = \phi\{G_{N_1}(t), G_{N_2}(t), \dots, G_{N_n}(t)\}$$
 (\$\tam{12})

时刻t的系统各节点状态组合可以用n阶组合空间来表示

$$\{G_{N_1}(t), G_{N_2}(t), ..., G_{N_n}(t)\} \in L^n$$

 $L^{n} = \{g_{N0}, g_{N1}, ..., g_{N5}\}_{1} \times \{g_{N0}, g_{N1}, ..., g_{N5}\}_{2} \times ... \times \{g_{N0}, g_{N1}, ..., g_{N5}\}_{n}$ 

不妨定义 $Q_{N0}(t)$ 表示时刻t恰好处于 $g_{N0}$ 状态的节点总数

$$Q_{N0}(t) = \sum_{i=1}^{n} 1(G_{N_i}(t) = g_{N0})$$
 ( \tall 13)

利用前文对状态定义的别名,也可写作 
$$Q_{PF}(t) = \sum_{i=1}^{n} \mathbb{1}(G_{N_i}(t) = g_{PF})$$
 (式 14)

同样,有 $Q_{N1}(t)$ , $Q_{N2}(t)$ , $Q_{N3}(t)$ , $Q_{N4}(t)$ , $Q_{N5}(t)$ ,或称 $Q_{SO}(t)$ , $Q_{DM}(t)$ , $Q_{MO}(t)$ , $Q_{DN}(t)$ , $Q_{FB}(t)$ 。

从整体性能的角度,可将的状态归为 4 类, $G_{nvs}(t) \in \{G_{nvs1}, G_{nvs2}, G_{nvs3}, G_{nvs4}\}$ 。

ullet 系统确定不能有效工作的状态 $G_{ ext{curl}}$ 

当有以下情形之一,系统就无法有效工作。

- 1、条件 C1: 任一节点处于  $g_{FB}$ , 即  $Q_{FB}(t) \ge 1$
- 2、条件 C2: 有两个或以上节点处于  $g_{MO}$ , 即  $Q_{MO}(t) \ge 2$
- 3、条件 C3: 无法找到适合工作于主模式的节点,即 $Q_{PF}(t)+Q_{MO}(t)+Q_{DM}(t)=0$
- 4、条件 C4: 能构成有效主从系统的节点总数少于 k 个,即  $Q_{PF}(t) + Q_{SO}(t) + 1((Q_{MO}(t) + Q_{DM}(t)) > 0) < k$
- 系统确定能有效工作的状态 $G_{sw2}$

当满足条件 C5I (C6UC7), 系统能有效工作。

- 1、条件 C5: 无节点处于  $g_{FB}$ , 即  $Q_{FB}(t)=0$
- 2、条件 C6: 有且仅有一个节点处于  $g_{MO}$  (注: 按前文描述的系统工作机制,该节点必然担当主节点,虽然因为随机因素,过程可能曲折),其余可工作于从模式的节点数不少于 k-1,即  $Q_{MO}(t)=1$  且  $Q_{PF}(t)+Q_{SO}(t)\geq k-1$
- 3、条件 C7: 无节点处于  $g_{MO}$ , 至少一个节点处于  $g_{PF}$  且该节点担当主节点, 其余可



工作于从模式的节点数不少于 k-1,即  $Q_{MO}(t)=0$  且  $Q_{PF}(t)\geq 1$  且  $Q_{PF}(t)+Q_{SO}(t)\geq k$ ;或者无节点处于 $g_{MO}$ 和 $g_{PF}$ ,但至少一个节点处于 $g_{DM}$ 能担当主节点,其余处于 $g_{SO}$ 工作于从模式的节点数不少于 k-1,即 $Q_{MO}(t)=0$  且  $Q_{PF}(t)=0$  且  $Q_{DM}(t)\geq 1$  且  $Q_{SO}(t)\geq k-1$  。

● 同时满足条件 C8 和 C9,系统恰能有效工作的状态  $G_{svs3}$ 

当同时满足以下条件,系统在一定概率下有效工作。

- 1、条件 C8: 无节点处于  $g_{FB}$  或  $g_{MO}$  ,即  $Q_{FB}(t) + Q_{MO}(t) = 0$
- 2、条件 C9: 处于  $g_{PF}$  的节点大于等于 1,且处于  $g_{PF}$  和  $g_{SO}$  的节点总数恰好为 k-1, 另有若干节点处于  $g_{DM}$  ,即  $Q_{PF}(t) \ge 1$  且  $Q_{PF}(t) + Q_{SO}(t) = k - 1$  且  $Q_{DM}(t) \ge 1$

只有当任一个处于  $g_{DM}$  的节点恰好被选作主节点时,系统有效节点总数才能达到 k,恰好可以有效工作,称作状态  $G_{\text{sys}3}$ 。

由于主节点选择机制是随机等概的,所以有条件概率

$$Pr(任 - g_{DM}$$
 节点作主节点 | C8I C9) =  $Q_{DM}(t) / (Q_{DM}(t) + Q_{PF}(t))$  (式 15)

● 同时满足条件 C8 和 C9, 系统恰不能有效工作的状态  $G_{\text{syst}}$ 

当同时满足条件 C8 和 C9,而任一个处于  $g_{PF}$  的节点被选作主节点时,系统有效节点总数只能达到  $\emph{k-}1$ ,恰好不能有效工作,称作状态  $\emph{G}_{sys4}$ 。

与(式15)相对,有条件概率

$$\Pr(任 - g_{PF}$$
 节点作主节点| C8I C9) = 1 -  $\Pr(任 - g_{DM}$  节点作主节点| C8I C9) =  $Q_{PF}(t)/(Q_{DM}(t) + Q_{PF}(t))$  (式 16)

## 6. 仿真实验

### 6.1 可靠性指标

本系统的各类故障均不可修复,所以可重点研究以下可靠性指标。

<u>首次失效时间</u> $T_f$  (time to failure): 又称<u>工作寿命</u>。是系统从初始时间到首次发生失效的时间。在本系统中,就是系统状态首次向 $G_{sys1}$ 或 $G_{sys4}$ 发生转移的时间,但最大值(见 6.4的解释)限定为 200000 *hours* 。

<u>平均首次失效时间</u>MTTF(mean time to failure): 平均工作寿命,  $T_f$  的统计平均 $E(T_f)$ 。

<u>系统可靠性</u>:系统工作寿命超过某一定值w的概率,系统在 $0 < t \le w$ 期间一直有效工作。

$$R(w) = \Pr(T_f \ge w) \tag{$\sharp$ 17}$$

### 6.2 问题求解

根据前文的理论假设、基本参数和理论模型,确立仿真算法,用蒙特卡洛法模拟 S 套同型系统的运行状况。建议取  $S \ge 1 \times 10^5$ 。

系统可靠性统计式可以取

$$R(w) = \sum_{i=1}^{S} 1(T_f^{(i)} \ge w) / S$$
 (式 18)

其中 $T_f^{(i)}$ 为仿真实验的S套声纳系统中第i套的有效工作寿命。

- 1、通过随机模拟运行实验,求节点总数 n,使系统可靠性 $R(w)|_{w=30000\text{hours}}$ 最大,其中 $n=3,4,5,\ldots,20$
- 2、通过随机模拟运行实验,求节点总数 n,使系统平均工作寿命  $E(T_f)$  最大,其中 $n=3,4,5,\ldots,20$
- 3、(optional)通过理论计算,解答以上 1 和/或 2 的问题,并与 1、2 中随机模拟运行的各项结果进行对比分析
- 4、(optional)自行设立感兴趣的其他论题

## 6.3 本模型下系统失效后"复活"的现象

在两种特定的情况下,系统会发生先失效而后又恢复功能的现象。

情况一,同时有两个  $g_{MO}$  节点,系统失效。假如两个中至少一个  $g_{MO}$  节点内部切换器状态组合为  $g_{A0}$   $g_{B1}$  (见表 1),其后某一时刻切换器 A 发生 A3 故障,节点状态转为  $g_{DN}$  (  $g_{A3}$   $g_{B1}$  )。由于两个  $g_{MO}$  节点争抢总线的情况消失,于是系统可能恢复功能。

情况二,系统处于 $G_{sys4}$  状态, $g_{DM}$  节点未能成为主节点,有效节点少于k个,系统失效。若 $g_{DM}$  节点的切换器状态组合为 $g_{A2}$   $g_{B0}$ ,其后某一时刻切换器 B 发生 B1 故障,节点状态转为 $g_{MO}$  ( $g_{A2}$   $g_{B1}$ ),于是必然成为主节点,使系统内有效节点增加 1 个,系统功能得以恢复;或者还有,主节点发生故障进入 $g_{SO}$  状态,一个 $g_{DM}$  节点成为主节点,使系统内有效节点增加 1 个,系统功能有效节点增加 1 个,系统功能得以恢复。

在实际工程系统中,这类因两个故障效果叠加产生的"负负得正"现象确会发生。比如

曾有过报道,某航天器上系统失灵后一段时日又戏剧性恢复功能,就被认为是后一个故障戏剧性地"修复"了前一个故障引发的症状。

在本案例中,对随机试验中出现"复活"现象的样本,根据可靠性的定义,不应归入可靠样本计数。

### 6.4 模型漏洞修补:特定故障组合令系统"工作寿命无限"的问题

考虑这样的情况:如果系统中一个节点的切换器 A、B 都已损坏,并处在 Master Only 的状态,而其余的节点的切换器 A、B 也均损坏,且处在 Slave Only 的状态。

由于假定了元件损坏后状态不再改变,则处于上述情况的系统将一直保持在工作状态,工作寿命将"无限长"。这种情况,一方面与工程常识不尽相符;另一方面,在进行可靠性指标统计时,通过加和平均运算求取首次失效时间 $T_f$ ,则上述微小概率事件会直接导致运算结果为无穷大,这无疑是一个模型漏洞。

综合考虑,决定作补充限定:当出现上述情况时,定义其工作寿命为一个足够大的有限值,在前文中已给出此数值。

## 7. 报告写作

将课题研究的结果编写成报告,又称小论文,既是学生课程学习成果的总结,也是本课程评分的主要项目。本课题的报告有两次提交。先提交初稿,经过老师评判,给出反馈意见,配合师生交流指导,学习者可学习如何改进和完善,再提交最终正式稿。

### 7.1 写作的基本要求

- 真实反映试验结果和工作成果;
- 参照专业学术类期刊的文稿样式和学术规范,尽量做好 "言之成理,言之有据";
- 小论文主题目(注:不是指电子文件名称)指定为"一个多节点声纳系统中同步时 钟机制的可靠性评估和系统优化问题";
- 无须详细介绍课题背景,可假定读者已阅读过《基本条件和实验要求》(即本文), 将本文列为关联文档加以引述,尽量减少图文重复,把主要篇幅用作描述自己的工作,
- 正文 5 号字体, A4 纸张, 允许双列排版, 内部标题自拟:
- 核心内容应包括数学模型和求解算法的构建,简洁且全面地展示必要的数学表达、 算法结构和步骤、实验结果,说明方案和结果的有效性;
- 如果有自主选做的拓展研讨话题,请在正文中设立专门的"一级标题",并将相应内容置于该标题之下:
- 正文篇幅(不计正文前的"摘要"、"名词定义"和文后附录)有限制;不包含自主拓展问题讨论的报告,正文篇幅以6页为上限;包含自主拓展问题的,篇幅可放宽到最多不超过8页;
- 需将程序代码完整清单列于文后附录中,不要列在正文中;
- 初稿和正式稿的写作基本要求一致。

## 7.2 格式参考

可参考和使用本课程小论文模板(改编自上海交通大学本科毕业设计论文模板)。论文题目请自行改为前文规定,内部各级标题可遵照规则自改,英文摘要为选做内容。

## 8. 课题研究报告评判要领

表 2 小论文评判要领

评判项目	要领	备注	
数学模型合理性	数学逻辑自洽,前提假设合理		
算法说明合理性	算法流程清晰		
实验结果合理性	与物理实际相一致		
结果分析合理性	从实验数据和现象中得到合理和有		
	实用意义的分析结果		
报告整体完整度	标题、摘要、引言、正文、附录等		
格式规范程度	排版、图表、公式等		
学术规范程度	引文注解,禁止抄袭	实质性抄袭可能直接导	
		致不及格!	
独立性	观点、方法的独特性,对研究内容的		
	自主拓展等		
总评	设等级 A+, A, A-, B++, B+, B, B-, B, C+, C, C-, D, F		
	F对应不及格		

### 9. 避免不正当使用他人工作成果

科学研究中,经常有必要借鉴和学习一点他人的工作和成果,可以获得更高的工作起点,可以少走弯路。但是,我们在发表自己的工作成果时,必须遵循学术规范和惯例做法,把自己的工作中哪些地方是引用或参考他人的工作,哪些地方是本人的独立原创工作,加以明确表述,尽量避免引起读者误解,防止构成事实上的不正当使用他人成果。

引用和借鉴他人的工作成果时,只要严格按照学术规范做,就是完全正当的。

在本课程中,如果你借鉴了同届或往届同学的工作,包括但不限于文字段落、图、表、 计算机程序代码等,都必须将相关报告列入小论文参考文献列表,并按引文规范行事。

同样,报告中引用本课程的讲义或教学材料的内容时,最好也要添加引文注解。

你的小论文中任何未加引用注释或表述的非原创内容,都可能使评判老师误解为作者原创,导致评分时出现误判。此类不遵守规范的情况一经发现,将给予重罚。