

# 多比特信息分布式检测优化研究\*

谢 红 卫

(国防科技大学自动控制系 长沙 410073)

**摘 要** 本文拓展了通常意义下多传感器组网分布式检测模型, 允许各传感器向融合中心传输多比特信息。给出了 Kullback 分辨率意义下, 确定最优多比特信息的方法, 以利于改善系统检测性能。数值结果表明, 多比特信息分布式检测方案是可行的。

**关键词** 多比特, 分布式, 检测, 优化

**分类号** TN911.23

## 1 问题的提出

如图 1 所示的  $N$  个传感器并行组网的检测网, 其分布式检测(二元假设检验)的优化问题, 已由<sup>[1, 2]</sup>作了详细的研究。通常意义下的分布式检测模型, 认定各局部判决器(DM<sub>*i*</sub>)只向融合中心传输局部“硬”判决结果  $u_i = \{0, 1\}$ , 分别表示根据局部采样  $y_i$  判定竞争假设  $H^0$  或  $H^1$  为真。在此通信规程约束下, 待传输的信息只占 1 比特, 因而能减轻组网检测对信道的压力。

其实, 通信容量并不总是严格要求  $u_i$  只能占用 1 比特, 因此本文将放宽通信约束, 认定(DM<sub>*i*</sub>)可以向融合中心传输描述局部采样  $y_i$  的多比特信息, 而不仅仅局限于局部“硬”判决结果。在多比特信息条件下可以期望改善系统最终检测性能, 扩展和丰富<sup>[1, 2]</sup>的工作, 以使我们的研究涵盖和描述更广泛的实际问题。

$u_i = \{0, 1\}$  可以理解为对原始局部采样  $\{y_i\}$  的数字化描述。由于 DM<sub>*i*</sub> 采用 LRT, 因此它们表示充分统计量  $\Lambda_i(y_i)$  分别取值于二个不同的区间  $\Omega^0, \Omega^1$ , 但无法提供  $\Lambda_i(y_i)$  与门限间的距离信息, 即无法提供局部判决的可信度信息。当  $u_i$  是  $M$  比特信息时, 我们期望 DM<sub>*i*</sub> 能提供关于  $\Lambda_i(y_i)$  的更进一步的信息, 更详细地描述采样  $\{y_i\}$ , 区分  $\Lambda_i(y_i)$  取值的不同区间。为此, 要求 DM<sub>*i*</sub> 采用多门限工作, 将  $\Lambda_i(y_i)$  的取值域分解成  $2^M$  个区间, 并输出相应的  $u_i$  值。这样融合中心的采样向量  $U = \{u_1, \dots, u_n\}$  将携带更多的信息。如何确定一定意义下的最优多门限工作方式正是本文要研究的。

DM<sub>*i*</sub> 所采用门限组不同, 将导致融合中心采样向量  $U$  的不同条件分布。于是, 本章问题的一般性表述为:

\* 1994 年 6 月 5 日收稿

求取门限  $\lambda_i(j), i=1, \dots, n, j=1, \dots, 2^M-1, \lambda_i(1) < \lambda_i(2) < \dots < \lambda_i(2^M-1)$ , 使得相应的  $U = \{u_1, \dots, u_n\}$  能有效描述原始采样  $\{y_1, \dots, y_n\}$ , 进一步改善系统最终检测性能。

上述表述中并没有给定衡量  $U$  为有效描述的准则。为使问题可解, 本文将采用衡量检测性能的间接准则, 即 Ali-Silvey 分辨距离<sup>[3]</sup>, 使得条件分布  $P(U|H^0)$  与  $P(U|H^1)$  之间距离最大, 因而最易分辨。这只是一次次优方案。

其次, 我们认定多比特信息  $u_i$  在通常意义的分布式检测判决  $u_i^*$  的基础上获得, 即认定局部二元判决  $u_i^*$  给定, 因而  $\lambda_i(2^{M-1})$  给定。此时  $u_i$  将可自然地解释为局部“软”判决, 是对  $u_i^*$  细化和补充。DM<sub>*i*</sub> 的  $2^M-1$  个门限可重新标记为:

$$\begin{aligned} \lambda_i^0(2^{M-1}-1) < \dots < \lambda_i^0(1) < \lambda_i^0(0) = \lambda_i(0) \\ = \lambda_i^1(0) < \lambda_i^1(1) < \dots < \lambda_i^1(2^{M-1}-1) \end{aligned} \quad (1)$$

门限记号上标与  $u_i^*$  取值相对应。

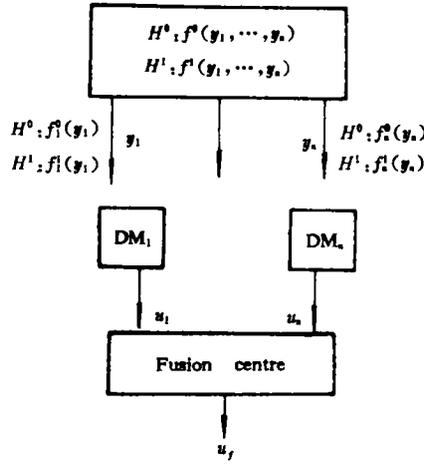


图1 并行检测网

## 2 多比特信息分布式检测优化

### 2.1 2 比特信息优化

当 DM<sub>*i*</sub> 可以传输 2 比特信息  $u_i$  时,  $\Lambda_i(y_i)$  的值域将被分为 4 个区间。相应的 1 比特局部判决信息  $u_i^*$  为:

$$\begin{cases} \Lambda_i(y_i) \in \Omega_i^1 = \{\Lambda_i(y_i) \geq \lambda_i(0)\} \text{ 时, } u_i^* = 1 (H^1 \text{ 真}) \\ \Lambda_i(y_i) \in \Omega_i^0 = \{\Lambda_i(y_i) < \lambda_i(0)\} \text{ 时, } u_i^* = 0 (H^0 \text{ 真}) \end{cases} \quad (2)$$

于是 2 比特信息  $u_i$  对应于  $\Omega_i^1, \Omega_i^0$  的再分解, 即

$$\begin{cases} \Omega_i^1 = \{\lambda_i^1(0) \leq \Lambda_i(y_i) < \lambda_i^1(1)\} \cup \{\Lambda_i(y_i) \geq \lambda_i^1(1)\} \\ = \Omega_i^1(0) \cup \Omega_i^1(1) \\ \Omega_i^0 = \{\lambda_i^0(1) \leq \Lambda_i(y_i) < \lambda_i^0(0)\} \cup \{\Lambda_i(y_i) < \lambda_i^0(1)\} \\ = \Omega_i^0(0) \cup \Omega_i^0(1) \end{cases} \quad (3)$$

$u_i$  的具体赋值无关紧要, 不妨以二进制数标记之。其实际意义为:

$$u_i = \begin{cases} 11 & (u_i^* = 1, \text{ 且具有高的可信度}) & \Lambda_i(y_i) \in \Omega_i^1(1) \\ 10 & (u_i^* = 1, \text{ 且具有低的可信度}) & \Lambda_i(y_i) \in \Omega_i^1(0) \\ 00 & (u_i^* = 0, \text{ 且具有低的可信度}) & \Lambda_i(y_i) \in \Omega_i^0(0) \\ 01 & (u_i^* = 0, \text{ 且具有高的可信度}) & \Lambda_i(y_i) \in \Omega_i^0(1) \end{cases} \quad (4)$$

可见,  $u_i$  可自然地理解为局部“软”判决, 比  $u_i^*$  提供了更多的信息。

影响系统最终检测性能的直接因素是融合中心的检测判决,它取决于融合法则和信息集  $U = \{u_1, \dots, u_n\}$ ,一旦  $U$  的条件分布给定,融合法则的确定是简单明了的,即 LRT。

因此设计易于分辨的向量  $U$  的条件分布是多比特分布式检测优化设计的核心,它们由待求的局部判决门限所决定。为给出它们之间的关系,记  $u_i$  的虚警概率和检测概率为

$$\begin{cases} P(\Omega_i^1 | H^1) = 1 - L_i^1(\lambda_i(0)) = \alpha_i \\ P(\Omega_i^1 | H^0) = 1 - L_i^0(\lambda_i(0)) = \beta_i \end{cases} \quad (5)$$

其中  $L_i^1, L_i^0$  为  $\Delta_i(y_i)$  在  $H^1, H^0$  条件下的分布函数。

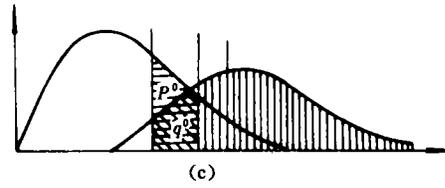
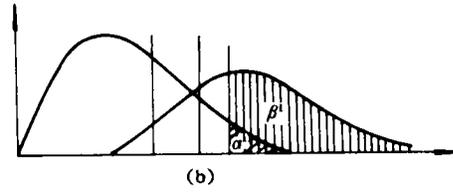
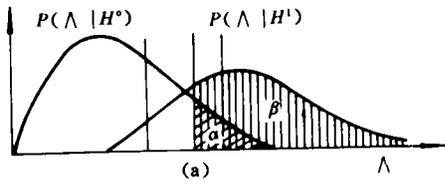


图 2 (a)  $\alpha, \beta$ ; (b)  $\alpha(1), \beta(1)$ ; (c)  $p(0), q(0)$

记  $u_i$  的条件分布 ( $j=0,1$ ) 为

$$\begin{cases} P(u_i = 1j | H^1) = P(\Omega_i^1(j) | H^1) = \alpha_i(j) \\ P(u_i = 1j | H^0) = P(\Omega_i^1(j) | H^0) = \beta_i(j) \\ P(u_i = 0j | H^1) = P(\Omega_i^0(j) | H^1) = p_i(j) \\ P(u_i = 0j | H^0) = P(\Omega_i^0(j) | H^0) = q_i(j) \end{cases} \quad (6)$$

$j = 0,1; \quad i = 1, \dots, n.$

则我们有关系式:

$$\begin{aligned} \alpha_i(0) + \alpha_i(1) &= \alpha_i \\ \beta_i(0) + \beta_i(1) &= \beta_i \\ p_i(0) + p_i(1) &= 1 - \alpha_i, \quad i = 1, \dots, n. \\ q_i(0) + q_i(1) &= 1 - \beta_i \end{aligned} \quad (7)$$

而且有:

$$\begin{cases} \alpha_i(1) = 1 - L_i^1(\lambda_i^1(1)) \\ \beta_i(1) = 1 - L_i^0(\lambda_i^0(1)) \\ p_i(1) = L_i^1(\lambda_i^0(1)) \\ q_i(1) = L_i^0(\lambda_i^1(1)) \quad i = 1, \dots, n. \end{cases} \quad (8)$$

有关变量示于图 2。可见  $(\beta_i(1), \alpha_i(1)), (1 - q_i(1), 1 - p_i(1))$  位于局部检测 ROC 曲线之上,且分别与门限  $\lambda_i^1(1), \lambda_i^0(1)$  相对应。由于  $\alpha_i, \beta_i$  给定,故  $u_i$  的条件分布完全由  $\alpha_i(1),$

$p_i(1)$ , 进而完全由门限  $\{\lambda^1(1), \lambda^0(1)\}$  决定。如前所述, 问题归结为优化再分解门限。

本文采用 Kullback 信息量分辨率为优化准则, 给出再分解门限的优化条件, 从而得到  $u_i^*$  的较优的 2 比特改进信息。采用其它 Ali-Silvey 分辨距离<sup>[3]</sup>的优化工作可参照完成。

二个条件分布的 Kullback 信息量分辨率定义为:

$$K(y) = \int f(y|H^0) \ln \frac{f(y|H^0)}{f(y|H^1)} dy \quad (9)$$

当  $K(y)$  最大时, 说明分布密度  $f(y|H^0)$ ,  $f(y|H^1)$  相距最远, 差异最大, 因而最易分辨。考虑  $u_i$  彼此独立及  $K$  的加性可分性<sup>[1, 4]</sup>, 我们有

$$K(U) = \sum_{i=1}^n K_i(u_i) \quad (10)$$

等价地比较  $U$  的对数似然比的条件分布, 记

$$W(U) = \ln \frac{P(U|H^1)}{P(U|H^0)} = \sum_{i=1}^n W_i(u_i) \quad (11)$$

$$K(W(U)) = \sum_{i=1}^n K_i(W_i(u_i)) \quad (12)$$

其中  $K_i$  为局部分辨系数, 它是  $\lambda^1(1), \lambda^0(1)$  的函数, 展开后有

$$\begin{aligned} K_i(w_i(u_i)) &= -E(W_i(u_i)|H^0) \\ &= [-\beta_i(0) \cdot \ln \frac{\alpha_i(0)}{\beta_i(0)} - \beta_i(1) \cdot \ln \frac{\alpha_i(1)}{\beta_i(1)}] \\ &\quad + [-q_i(0) \cdot \ln \frac{p_i(0)}{q_i(0)} - q_i(1) \cdot \ln \frac{p_i(1)}{q_i(1)}] \end{aligned} \quad (13)$$

上式右边括号内各项分别只与  $\lambda^1(1), \lambda^0(1)$  有关。欲求  $K$  的最大值条件, 可分别优化  $\lambda^1(0), \lambda^0(1)$ 。经运算可得优化的再分解门限应满足:

$$\lambda^1(1) = \frac{\alpha_i(1)(\alpha_i - \alpha_i(1))}{\beta_i \alpha_i(1) - \alpha_i \beta_i(1)} \ln \frac{\alpha_i(1)(\beta_i - \beta_i(1))}{\beta_i(1)(\alpha_i - \alpha_i(1))} \quad (14)$$

$$\lambda^0(1) = \frac{p_i(1)(1 - \alpha_i - p_i(1))}{(1 - \alpha_i)q_i(1) - (1 - \beta_i)p_i(1)} \ln \frac{q_i(1)(1 - \alpha_i - p_i(1))}{p_i(1)(1 - \beta_i - \alpha_i(1))} \quad (15)$$

于是结合(7), (8)求解方程(14)和(15), 在 Kullback 分辨率意义下, 我们可得到对  $\Omega_i^0, \Omega_i^1$  的最佳再分解, 进而得到  $u_i^*$  的最佳 2 比特改进信息, 可望提高系统的检测性能。

## 2.2 M 比特信息优化

当  $u_i$  为  $M$  比特改进信息时, 意味着  $\Omega_i^1, \Omega_i^0$  将被再分解为:

$$\begin{cases} \Omega_i^1 = \Omega_i^1(0) \cup \dots \cup \Omega_i^1(2^{M-1} - 1) \\ \Omega_i^0 = \Omega_i^0(0) \cup \dots \cup \Omega_i^0(2^{M-1} - 1) \end{cases} \quad (16)$$

其中

$$\begin{cases} \Omega_i^1(2^{M-1}-1) = \{\Lambda_i(y_i) \geq \lambda_i^1(2^{M-1}-1)\} \\ \Omega_i^0(2^{M-1}-1) = \{\Lambda_i(y_i) < \lambda_i^0(2^{M-1}-1)\} \\ \Omega_i^1(j) = \{\lambda_i^1(j) \leq \Lambda_i(y_i) < \lambda_i^1(j+1)\} \\ \Omega_i^0(j) = \{\lambda_i^0(j+1) \leq \Lambda_i(y_i) < \lambda_i^0(j)\} \\ j = 0, \dots, 2^{M-1}-2, i = 1, \dots, n. \end{cases} \quad (17)$$

同样, 当  $u_i$  表示  $\Lambda_i(y_i)$  取值于不同区间  $\Omega_i^1(j), \Omega_i^0(j), j=0, \dots, 2^{M-1}-1$  时, 它的意义在于提供了  $u_i$  的可信度信息。若  $j$  越大, 则分别表示  $u_i = 1, 0$  越可信。

与(6)、(7)、(8)式对应, 我们记  $u_i$  的条件分布为

$$\begin{cases} P(\Omega_i^1(j) | H^1) = \alpha_i(j), \\ P(\Omega_i^1(j) | H^0) = \beta_i(j), \\ P(\Omega_i^0(j) | H^1) = p_i(j), \\ P(\Omega_i^0(j) | H^0) = q_i(j) \\ j = 0, \dots, 2^n - 1, i = 1, \dots, n. \end{cases} \quad (18)$$

则我们有关系式

$$\begin{cases} \sum_{j=0}^{2^{M-1}-1} \alpha_i(j) = \alpha_i, \\ \sum_{j=0}^{2^{M-1}-1} \beta_i(j) = \beta_i, \\ \sum_{j=0}^{2^{M-1}-1} p_i(j) = 1 - \alpha_i, \\ \sum_{j=0}^{2^{M-1}-1} q_i(j) = 1 - \beta_i, \end{cases} \quad (19)$$

而且有:

$$\begin{cases} \sum_{j=j_0}^{2^{M-1}-1} \alpha_i(j) = 1 - L_i^1(\lambda_i^1(j_0)), \\ \sum_{j=j_0}^{2^{M-1}-1} \beta_i(j) = 1 - L_i^0(\lambda_i^0(j_0)) \\ \sum_{j=j_0}^{2^{M-1}-1} p_i(j) = L_i^1(\lambda_i^0(j_0)), \\ \sum_{j=j_0}^{2^{M-1}-1} q_i(j) = L_i^0(\lambda_i^0(j_0)) \end{cases} \quad (20)$$

与前一段类似, 同样采用 Kullback 分辨率作为优化准则, 我们可以得到经优化的再分解门限  $\lambda_i^1(j), \lambda_i^0(j), j=1, \dots, 2^M-1$  应满足方程组:

$$\lambda_i^1(j) = \frac{\alpha_i(j-1)\alpha_i(j)}{\alpha_i(j)\beta_i(j-1) - \alpha_i(j-1)\beta_i(j)} \ln \frac{\alpha_i(j)\beta_i(j-1)}{\beta_i(j)\alpha_i(j-1)} \quad (21)$$

$$\lambda_i^0(j) = \frac{p_i(j-1)p_i(j)}{q_i(j)p_i(j-1) - p_i(j-1)q_i(j)} \ln \frac{q_i(j)p_i(j-1)}{p_i(j)q_i(j-1)} \quad (22)$$

于是结合(19)、(20)求解方程组(21)、(22),可得到 Kullback 分辨意义下的最优再分解,进而得到  $u_i^*$  的最优  $M$  比特改进信息。

关于求解方程组(21)和(22),以(21)为例,注意到  $\lambda^j(j)$  只与  $\lambda^j(j-1), \lambda^j(j+1)$  有关,因而当给定  $(\lambda^j(j), \lambda^j(j+1))$  后,由(21)可唯一确定  $\lambda^j(j+2) \cdots [1]$ 。因此只需以  $\lambda^j(0)$  为起点,一维搜索  $\lambda^j(1)$ 。一旦  $\lambda^j(1)$  设定,便可启动运算,直到求得最优再分解门限。

### 3 再分解的非退化

接下来,我们对上述优化过程作进一步说明。多比特信息  $u_i$  对  $u_i^*$  的改进,基于对采样似然比  $\Lambda_i(y_i)$  取值的更细致描述,对应于  $\Omega_i^j(j)$  和  $\Omega_i^0(j)$  的再分解。我们希望能证实,对  $\Omega_i^j(\Omega_i^0)$  的最优  $A$  元分解不同于  $A-1$  元分解,即最优再分解过程不是退化的,而是不断地细致化,这样就可望最终有  $W_i(u_i) \rightarrow \ln \Lambda_i(y_i)$ , DM, 提供采样的愈来愈真实的描述信息,使系统逼近直接传输采样  $\{y_i\}$  的集中式检测。

由于问题的对称性,只讨论对  $\Omega_i^j$  的再分解。分辨系数(13)由二部分组成,记  $\Omega_i^j$  的  $A$  元再分解对分辨系数的贡献为  $K_i(A)$ ,  $K_i^*(A)$  为最大者。若能证明  $K_i^*(A)$  之间有严格不等式关系:

$$K_i^*(A) > K_i^*(A-1) \quad (23)$$

则最优再分解过程必是非退化的。

**命题** 在 Kullback 信息量分辨率意义下的最优再分解过程必是非退化的。

**证明** 当  $A=1$  时,  $\Omega_i^j$  的  $A-1$  元再分解为  $\Omega_i^j$  自身。再分解过程有意义的起点是  $u_i^*$  为非平凡局部判决,即  $0 < \alpha_i < 1, 0 < \beta_i < 1$ , 此时有:

$$K_i^*(0) \equiv -\beta_i \ln \frac{\alpha_i}{\beta_i} \quad (24)$$

若  $A-1$  元最优再分解为非退化的,其相应的各子区间的条件概率为  $\alpha_i^*(0), \dots, \alpha_i^*(A-2); \beta_i^*(0), \dots, \beta_i^*(A-2)$ , 则应能保证:

$$\begin{aligned} \alpha_i^*(j) &\neq 0 & j = 0, \dots, A-2 \\ \beta_i^*(j) &\neq 0 \end{aligned} \quad (25)$$

在此基础上,我们可构造  $\Omega_i^j$  的一种  $A$  元再分解,即将子区间  $\Omega_i^j(A-2)$  再分解,使得

$$\begin{aligned} \alpha_i(j) &= \alpha_i^*(j) & j = 0, \dots, A-3 \\ \alpha_i(A-2) &= \alpha_i(A-1) = \frac{\alpha_i^*(A-2)}{2} \end{aligned} \quad (26)$$

则相应的分辨系数为

$$K_i(A) = -\sum_{j=0}^{A-1} \beta_i(j) \cdot \ln \frac{\alpha_i(j)}{\beta_i(j)} \quad (27)$$

注意到  $\beta_i(A-2) + \beta_i(A-1) = \beta_i^*(A-2)$ , 经运算可得:

$$\begin{aligned} &K_i(A) - K_i^*(A-1) \\ &= \beta_i^*(A-2) \ln \frac{2}{\beta_i^*(A-2)} - \beta_i(A-2) \ln \frac{1}{\beta_i(A-2)} - \beta_i(A-1) \ln \frac{1}{\beta_i(A-1)} \end{aligned}$$

由 Holder 不等式,我们可推知:

$$\frac{\beta_i(A-2)}{\beta_i^*(A-2)} \ln \frac{1}{\beta_i^*(A-2)} + \frac{\beta_i(A-1)}{\beta_i^*(A-2)} \ln \frac{1}{\beta_i^*(A-1)} \leq \ln \frac{2}{\beta_i^*(A-2)}$$

又  $\beta_i(A-2) \neq \beta_i^*(A-1)$  (28)

故不等式严格为真，因而有：

$$K_i(A) > K_i^*(A-1) \quad (29)$$

当然更有： $K_i^*(A) > K_i^*(A-1)$ 。 (证毕)

当  $A$  取值  $2^{M-1}$  时，正是我们研究的  $M$  比特信息优化过程。按本文方法确定  $u_i$ ，当  $M$  增加时，的确给出了  $u_i^*$  的更细致的补充和改进。

## 4 数值结果及讨论

多比特信息优化研究以通常意义下的分布式检测为基础，因此要通过与  $u_i^*$  的检测性能比较，来衡量其得益。

考虑  $N=3$  个 DM 构成的并行 I. I. D. 系统，和 Gauss 信道下的已知信号检测问题：

$$\begin{cases} H_0: & y_i = I + n_i \\ H_1: & y_i = n_i \end{cases} \quad (30)$$

其中  $n_i \sim N(0, 1)$ 。

给定之  $u_i^*$  工作于门限  $\lambda_i(0)=1$ 。在此基础上设计多比特改进信息，相应的系统检测特性曲线及有关数值结果，分别示于图 3, 4, 5。

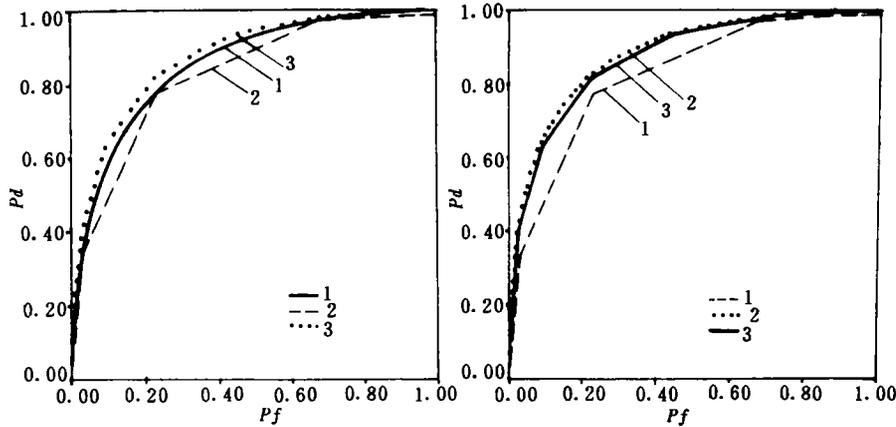


图 3 2 比特信息检测性能

Gauss 信道,  $N=3, S=1$

① optimal ② 2-bit ③ Fixed threshold=1

图 4 多比特信息检测性能比较

Gauss 信道,  $N=3, S=1$

① Fixed threshold=1 ② 3-bit ③ 2-bit

$M=2$  时, DM 局部处理的三个工作门限为

$$\lambda_i^0(1) = 0.328 < \lambda_i(0) = 1 < \lambda_i^1(1) = 2.414$$

从图 3 可以看出，由于增大了向融合中心的信息传输，和固定的  $u_i^*$  相比，系统性能有明显改善，甚至能优于 1 比特信息的最优检测性能。而  $M > 2$  后，改善幅度较小(图 4)。

分布式检测性能的上限是直接传输采样信息的集中式处理性能。由图 5 可看出，只

须较小的  $M$ , 就可获得近似集中处理的性能。这说明了多比特信息分布式检测方案是可行的。

## 5 结论

通常意义下的分布式检测要求  $DM_i$  只向融合中心传输 1 比特的局部“硬”判决信息。本文拓展了已有模型, 在允许  $DM_i$  向融合中心传输多比特信息的条件下, 研究了如何提供最优的多比特信息, 以利于充分改善系统检测性能。数值结果表明, 只需较小的  $M$ , 则经优化的  $M$ -比特信息便可充分描述原始采样, 使系统检测性能接近于集中处理性能。因此, 多比特信息分布式检测方案是可行的。

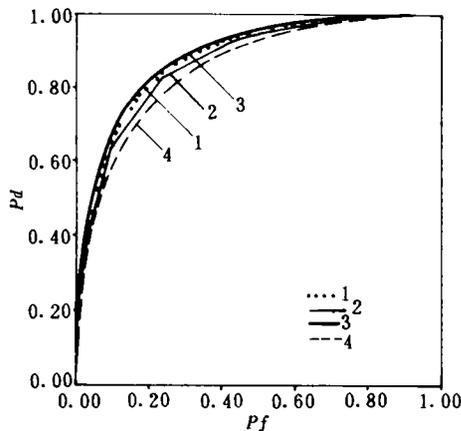


图 5 多比特信息检测与集中处理性能比较

Gauss 信道,  $N=3, S=1$

①3-bit ②2-bit ③Centred ④Optimal

## 参 考 文 献

- 1 谢红卫. 分布式检测优化理论研究:[学位论文], 1993
- 2 谢红卫、苏建志. 分布式检测最优化研究. 国防科技大学校庆四十周年文集, 第一卷, 1993
- 3 T Kailath. The Divergence and Bhattacharyya Distance Measures in Signal Selection. IEEE Trans. on Communication technology, Com-15, Feb. 1967
- 4 W A Hashlamoun, P K Varshney. Performance Aspects of decentralized Detection Structures. Proc of IEEE Int Conf on SMC, Boston, MA, 1989
- 5 C C Lee, J J Chao. Optimum Local Decision Space Partitioning for Distributed Detection. IEEE Trans on AES, 1989. AES-25(4)

## Optimization for Distributed Detection with Multi-bits Information

Xie Hongwei

(Department of Automatic Control)

### Abstract

This paper extends the ordinary distributed detection model, assuming that the local sensors are allowed to send multi-bits information to the fusion centre, rather than only 1-bit local hard decision. The paper proposes the way to determine the optimal multi-bits information which can sufficiently improve the performance of the detection network. Numerical results show the multi-bits approach is practical.

**Key word** Multi-bits, Distributed detection, Optimization