

# EL4005 Principios de Comunicaciones

## Clase No.24: Demodulación Binaria



Patricio Parada

Departamento de Ingeniería Eléctrica  
Universidad de Chile

5 de Noviembre de 2010

# Contenidos de la Clase (1)

---

## Detección Binaria

- Medidas de Desempeño

- Detección de Señalización PAM

- Detección de Señalización no Antipodales

## Resumen y Lecturas

# Motivación

---

- Consideraremos el problema de detección binaria, y lo aprovecharemos para introducir medidas de desempeño en un canal AWGN.
- También queremos estudiar los casos con señalización antipodal y no antipodal.
- Hablaremos en forma concreta qué significa diseñar un detector digital.

## Detección Binaria (1)

---

- Consideremos un modelo de probabilidad donde  $H$  es una variable binaria que toma uno de dos valores posibles  $\{h_0, h_1\}$ ,

$$\Pr\{H = h_0\} = p_0$$

$$\Pr\{H = h_1\} = p_1.$$

- En el contexto de comunicaciones es usual fijar  $p_0 = p_1 = 1/2$ , y en general, equiprobable si hay más de dos mensajes posibles.

## Detección Binaria (2)

---

- Sea  $R$  una variable aleatoria cuya densidad probabilidad condicional dado  $H$  es

$$0 < f_{R|H}(r|h_m) < \infty, m \in \{0, 1\}.$$

- La función  $f_{R|H}(r|h_m)$  recibe el nombre de **verosimilitud** (*likelihood*) en la jerga de test de hipótesis.
- La densidad marginal de  $R$  es

$$f_R(r) = f_{R|H}(r|h_0)p_0 + f_{R|H}(r|h_1)p_1 \quad (1)$$

- Esto se consigue aplicando la regla de Bayes.

## Detección Binaria (3)

---

- Por lo tanto, la probabilidad a posteriori de  $H$  es

$$f_{H|R}(h_m|r) = \frac{p_m f_{R|H}(r|h_m)}{f_R(r)}$$

- La regla de máxima probabilidad a posteriori puede ser enunciada como sigue:

Si  $f_{H|R}(h_0|r) \geq f_{H|R}(h_1|r)$  decidir  $h_0$

Si  $f_{H|R}(h_0|r) < f_{H|R}(h_1|r)$  decidir  $h_1$

## Detección Binaria (4)

---

- Notemos que podemos eliminar  $f_R(r)$  de ambas ecuaciones para obtener

Si  $f_{R|H}(r|h_0)p_0 \geq f_{R|H}(r|h_1)p_1$  decidir  $h_0$

Si  $f_{R|H}(r|h_0)p_0 < f_{R|H}(r|h_1)p_1$  decidir  $h_1$

## Detección Binaria (5)

---

- Definiendo la razón de verosimilitudes

$$\Lambda(r) = \frac{f_{R|H}(r|h_0)}{f_{R|H}(r|h_1)} \quad (2)$$

entonces la regla MAP se escribe como

Si  $\Lambda(r) \geq \eta$  decidir  $h_0$

Si  $\Lambda(r) < \eta$  decidir  $h_1$

donde  $\eta = p_1/p_0$  es el **umbral de decisión**.

## Detección Binaria (6)

---

- En el caso que  $p_0 = p_1 = 1/2$  la regla se se reescribe como

Si  $\Lambda(r) \geq 1$  decidir  $h_0$

Si  $\Lambda(r) < 1$  decidir  $h_1$

y recibe el nombre especial de **criterio** o **regla de máxima verosimilitud**.

## Desempeño del Detector Binario (1)

---

- La **probabilidad de error** es la medida de desempeño más utilizada para evaluar el trabajo de un detector.
- Se define como

$$p_e \equiv \Pr\{\text{Error}\} = 1 - \Pr\{h_m \text{ es correcto}\}. \quad (3)$$

- Podemos encontrar una expresión en términos de las probabilidades condicionales:

$$p_e = p_0 \Pr\{e|H = h_0\} + p_1 \Pr\{e|H = h_1\}$$

## Desempeño del Detector Binario (2)

---

- Ambas probabilidades condicionales reciben nombres especiales dependiendo del campo de aplicación.
- En radares,
  - $\Pr\{e|H = h_0\}$  es la **probabilidad de falsa alarma**.
  - $\Pr\{e|H = h_1\}$  es la **probabilidad de pérdida**.
- En estadística,
  - $\Pr\{e|H = h_0\}$  es la **probabilidad de error de primera especie**, mientras que
  - $\Pr\{e|H = h_1\}$  **probabilidad de error de segunda especie**.

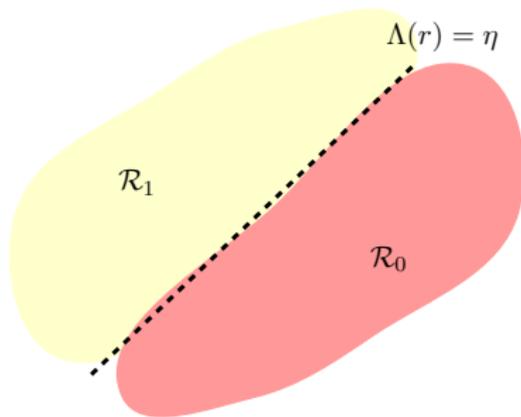
## Desempeño del Detector Binario (3)

---

- La regla MAP binaria particiona el espacio de observaciones en dos regiones:

$$\mathcal{R}_0 = \{r | \Lambda(r) \geq \eta\}$$

$$\mathcal{R}_1 = \{r | \Lambda(r) < \eta\}$$



## Desempeño del Detector Binario (4)

---

- Ocurrirá un error de detección si pasa lo siguiente:

$$H = h_0 \text{ y } r \in \mathcal{R}_1$$

$$H = h_1 \text{ y } r \in \mathcal{R}_0.$$

- Por lo tanto,

$$\Pr\{e|H = h_0\} = \int_{\mathcal{R}_1} f_{R|H}(r|h_0)dr, \quad (4)$$

$$\Pr\{e|H = h_1\} = \int_{\mathcal{R}_0} f_{R|H}(r|h_1)dr. \quad (5)$$

## Detección de Señales PAM (1)

---

- Considere un esquema modulación PAM del tipo

$$A_l \in \{-a, a\}$$
$$C(t) = \sum_{l=-\infty}^{\infty} A_l s(t - lT)$$

para algún pulso de Nyquist  $s(t)$ .

## Detección de Señales PAM (2)

---

- Suponga que la señal recibida por el receptor es

$$R(t) = C(t) + N(t) \quad (6)$$

donde  $n(t)$  es un proceso de ruido blanco aditivo Gaussiano de potencia  $N_0/2$ .

- Luego, como  $n$  es estacionario entonces

$$f_N(n) = \frac{1}{\sqrt{2\pi N_0/2}} \exp\left(-\frac{n^2}{N_0}\right).$$

## Detección de Señales PAM (3)

---

- Consideremos que el sistema previene interferencia intersimbólica, de modo que podemos estudiar el problema como si fueran sólo variables aleatorias en lugar de procesos;
- Ello significa que podemos eliminar el tiempo de nuestro modelo y obtener una ecuación con variables aleatorias:

$$R = C + N$$

## Detección de Señales PAM (4)

---

- Pero  $C$  puede tomar sólo dos valores:  $+a$  o  $-a$ . Por lo tanto

$$R = +a + N$$

o bien

$$R = -a + N$$

dependiendo de si  $C = a$  o  $C = -a$ .

## Detección de Señales PAM (5)

---

- Las densidades condicionales son entonces:

$$f_{R|H}(r|+a) = \frac{1}{\sqrt{2\pi N_0/2}} \exp\left(-\frac{(r-a)^2}{N_0}\right)$$

y

$$f_{R|H}(r|-a) = \frac{1}{\sqrt{2\pi N_0/2}} \exp\left(-\frac{(r+a)^2}{N_0}\right)$$

## Detección de Señales PAM (6)

---

- La razón de verosimilitud es

$$\begin{aligned}\Lambda(r) &= \frac{f_{R|H}(r|+a)}{f_{R|H}(r|-a)} \\ &= \exp\left(\frac{-(r-a)^2 + (r+a)^2}{N_0}\right) \\ &= \exp\left(\frac{4ra}{N_0}\right)\end{aligned}$$

## Detección de Señales PAM (7)

---

- Notemos que podemos calcular el logaritmo de  $\Lambda(r)$  para obtener una regla aun más simple:

$$\log(\Lambda(r)) = \frac{4ra}{N_0}$$

por lo tanto definimos la regla MAP como sigue:

$$\text{Si } r \geq \frac{N_0 \log_e(\eta)}{4a} \text{ decidir } a_l = a$$

$$\text{Si } r < \frac{N_0 \log_e(\eta)}{4a} \text{ decidir } a_l = -a.$$

## Detección de Señales PAM (8)

---

- La probabilidad de error, dado que  $C = -a$  corresponde a la probabilidad que

$$r \geq \frac{N_0 \log_e(\eta)}{4a},$$

o equivalentemente que

$$n = r - c > \frac{N_0 \log_e(\eta)}{4a} + a. \quad (7)$$

- Dado que  $N$  es una variable aleatoria Gaussiana, podemos expresar esta probabilidad en términos de la función  $Q(\cdot)$

## Detección de Señales PAM (9)

---

- Recordar que

$$Q(x) \triangleq \int_x^{\infty} \frac{1}{\sqrt{2\pi}} \exp\left(-\frac{u^2}{2}\right) du.$$

- Debemos reescalar  $N(t)$  de modo que sea  $\mathcal{N}(0, 1)$ .
- Ello se logra definiendo  $N/\sqrt{N_0/2}$ . Por lo tanto,

$$\begin{aligned} \Pr\{e|C = -a\} &= \Pr\left\{\frac{N}{\sqrt{N_0/2}} > \frac{\sqrt{N_0/2} \log_e(\eta)}{2a} + \frac{a}{\sqrt{N_0/2}}\right\} \\ &= Q\left(\frac{\sqrt{N_0/2} \log_e(\eta)}{2a} + \frac{a}{\sqrt{N_0/2}}\right) \end{aligned}$$

## Detección de Señales PAM (10)

---

- La probabilidad de error que para el caso  $H = +a$  se calcula siguiendo el mismo procedimiento.
- En este debemos obtener una condición para que

$$-N \geq a - \frac{N_0 \log_e \eta}{4a}.$$

- Ello produce

$$\Pr\{e|C = +a\} = Q\left(-\frac{\sqrt{N_0/2} \log_e(\eta)}{2a} + \frac{a}{\sqrt{N_0/2}}\right)$$

## Detección de Señales PAM (11)

---

- Recordemos que en un esquema antipodal como PAM, la energía por bit era  $\mathcal{E}_b = a^2$ .
- Por lo tanto, ambas probabilidades de error pueden escribirse en términos de la energía por bit del esquema, como sigue:

$$\Pr\{e|C = -a\} = Q\left(\sqrt{\frac{2\mathcal{E}_b}{N_0}} + \frac{\log_e(\eta)}{2\sqrt{2\mathcal{E}_b/N_0}}\right) \quad (8)$$

$$\Pr\{e|C = +a\} = Q\left(\sqrt{\frac{2\mathcal{E}_b}{N_0}} - \frac{\log_e(\eta)}{2\sqrt{2\mathcal{E}_b/N_0}}\right) \quad (9)$$

- En el caso que  $p_0 = p_1 = 1/2$ , la regla MAP se transforma en la regla ML (maximum likelihood).

## Detección de Señales PAM (12)

---

- Por lo tanto

$$\eta = 1$$

y

$$\Pr\{e\} = \Pr\{e|C = -a\} = \Pr\{e|C = +a\} = Q\left(\sqrt{\frac{2\mathcal{E}_b}{N_0}}\right). \quad (10)$$

## Detección Binaria de Señales No Antipodales (1)

---

- Vamos a considerar un problema ligeramente más complejo: en lugar de hacer la asignación antipodal típica

$$0 \mapsto -a$$

$$1 \mapsto +a$$

## Detección Binaria de Señales No Antipodales (2)

---

vamos a considerar la asignación

$$0 \mapsto b_0$$

$$1 \mapsto b_1$$

para números arbitrarios  $b_0$  y  $b_1$ , con  $b_0 < b_1$ .

## Detección Binaria de Señales No Antipodales (3)

---

- Para analizar esta situación, definamos

$$\bar{b} = \frac{b_0 + b_1}{2},$$

es natural definir entonces

$$\begin{aligned} a &= b_1 - \bar{b} = b_1 - \frac{b_0 + b_1}{2} = \frac{-b_0 + b_1}{2} \\ &= \bar{b} - b_0 = \frac{b_0 + b_1}{2} - b_0 = \frac{-b_0 + b_1}{2} \end{aligned}$$

## Detección Binaria de Señales No Antipodales (4)

---

- Por lo tanto, condicional a la transmisión  $C = b_0$ , la observación es

$$R = \bar{b} + a + N$$

y condicional a la transmisión  $C = b_1$ , la observación es

$$R = \bar{b} - a + N$$

Es decir, el problema puede ser reducido al uno de detección antipodal desplazando el ruido en una constante  $\bar{b}$ .

## Detección Binaria de Señales No Antipodales (5)

---

- Definimos entonces

$$\bar{N} = N - \bar{b},$$

entonces, tenemos que  $\bar{N}$  es suficiente para poder determinar si la señal enviada fue  $+a$  o  $-a$ .

- Esta cantidad recibe el nombre de **estadístico suficiente**.
- Recordemos que la probabilidad de error de un sistema antipodal puede ser expresada en términos de la la energía por bit  $\mathcal{E}_b$ .

## Detección Binaria de Señales No Antipodales (6)

---

- En el caso de la señalización no antipodal tenemos que la energía por bit (asumiendo que ambos símbolos aparecen en forma equiprobable), es

$$\mathcal{E}_b = \frac{b_0^2 + b_1^2}{2} = a^2 + \bar{b}^2. \quad (11)$$

## Detección Binaria de Señales No Antipodales (7)

---

- Es decir, en cada bit se utiliza una fracción

$$\gamma = \frac{a^2}{a^2 + \bar{b}^2}$$

para enviar el símbolo de la señal  $\pm a$ , y la fracción  $1 - \gamma$  para enviar el “tono”  $c$ .

## Detección Binaria de Señales No Antipodales (8)

---

- Las probabilidades de error son, entonces,

$$\Pr\{e|C = b_1\} = Q\left(\sqrt{\frac{2\gamma\mathcal{E}_b}{N_0}} + \frac{\log_e \eta}{2\sqrt{2\gamma\mathcal{E}_b/N_0}}\right) \quad (12)$$

$$\Pr\{e|C = b_0\} = Q\left(\sqrt{\frac{2\gamma\mathcal{E}_b}{N_0}} - \frac{\log_e \eta}{2\sqrt{2\gamma\mathcal{E}_b/N_0}}\right) \quad (13)$$

# Resumen

---

Hemos revisado:

- Ejemplos de demodulación binaria.
- Medidas de desempeño para la demodulación binaria PAM y no antipodal.
- Regla MAP y ML.