Sistemas Inteligentes

Escuela Técnica Superior de Informática
Universitat Politècnica de València

Tema B2.T6:
Programación dinámica.
Algoritmo *Forward*.
Algoritmo de Viterbi.

Índice

- 1 Clasificación sintáctico-estadística > 1
 - 2 Algoritmo Forward ⊳ 5
 - 3 Algoritmo de Viterbi ⊳ 11
 - 4 Apéndice: cálculos en clasificación estadística (resumen) ▷ 20

Clasificación sintáctico-estadística

Suponemos C clases de objetos, representados como cadenas de Σ^+ . Planteamiento similar al de la clasificación estadística en el caso vectorial:

- **Probabilidad a priori** de una clase c: $P(c), 1 \le c \le C$
- **Probabilidad condicional** de la clase c: $P(y \mid M_c)$, función de probabilidad que modela la distribución de las cadenas de c en Σ^* mediante un modelo de Markov M_c .
- **Probabilidad a posteriori** de la clase c: $P(c \mid y)$

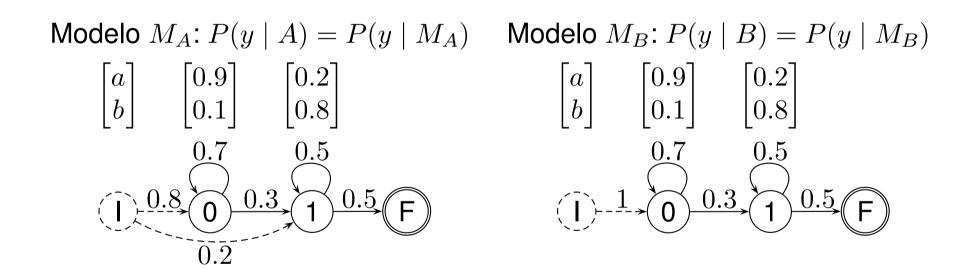
$$P(c \mid y) = \frac{P(y \mid M_c)P(c)}{P(y)}$$
 donde $P(y) = \sum_{c'=1}^{C} P(y \mid M_{c'})P(c')$

■ **Regla de clasificación**: Una cadena $y \in \Sigma^+$ se asigna a la clase $\hat{c}(y)$:

$$\hat{c}(y) = \operatorname*{argmax}_{1 \leq c \leq C} P(c \mid y)$$

Clasificación sintáctico-estadística: ejercicio

Se tiene un problema de clasificación en dos clases $(A \ y \ B)$ de objetos representados mediante cadenas de símbolos en el alfabeto $\Sigma = \{a,b\}$. Las probabilidades a priori de las clases son $P(A) = 0.6 \ y \ P(B) = 0.4$. Las funciones de probabilidad condicional de las clases vienen caracterizadas por los modelos de Markov:



Sea y = aab. Halla $P(y \mid c)$ y $P(c \mid y)$ para c = A, B, y clasifica y por mínimo error.

Ejercicio: solución

$$P(y \mid M_A) \qquad P(y \mid M_B)$$

$$= P(aab, q_1q_2q_3 = 001 \mid A) \qquad = P(aab, q_1q_2q_3 = 001 \mid B) + P(aab, q_1q_2q_3 = 111 \mid A) \qquad = (1 \cdot 0.9) (0.7 \cdot 0.9) (0.3 \cdot 0.8) 0.5 + (0.8 \cdot 0.9) (0.3 \cdot 0.2) (0.5 \cdot 0.8) 0.5 + (0.2 \cdot 0.2) (0.5 \cdot 0.2) (0.5 \cdot 0.8) 0.5 + (0.2 \cdot 0.2) (0.5 \cdot 0.8) 0.5 = 0.0680 + 0.0108 + (0.2 \cdot 0.2) (0.5 \cdot 0.2) (0.5 \cdot 0.8) 0.5 = 0.0788$$

$$P(A \mid y) = \frac{P(y \mid M_A) P(A)}{\sum_{c'} P(y \mid M_{c'}) P(c')} = \frac{0.0638 \cdot 0.6}{0.0638 \cdot 0.6 + 0.0788 \cdot 0.4} = 0.5484$$
$$P(B \mid y) = 1 - P(A \mid y) = 0.4516$$

$$\hat{c}(y) = \operatorname*{argmax}_{c=A,B} P(c \mid y) = A$$

Índice

- 1 Clasificación sintáctico-estadística > 1
- 2 Algoritmo Forward ▷ 5
 - 3 Algoritmo de Viterbi ⊳ 11
 - 4 Apéndice: cálculos en clasificación estadística (resumen) ⊳ 20

Algoritmo Forward

Definimos $\alpha(q, t)$ como la probabilidad de que un modelo oculto de Markov M genere el prefijo $y_1 \cdots y_t$, alcanzando el estado q en el instante t:

$$\alpha(q,t) = \sum_{\substack{q_1,\dots,q_t\\q_t=q}} P(y_1 \cdots y_t, q_1,\dots,q_t)$$

 $\alpha(q,t)$ puede calcularse recursivamente:

$$\alpha(q,t) = \sum_{\substack{q_1,\dots,q_t\\q_t=q}} P(y_1 \cdots y_t, q_1, \dots, q_t)$$

$$= \sum_{\substack{q_1,\dots,q_{t-1}\\q' \in Q\\q_{t-1}=q'}} P(y_1 \cdots y_{t-1}, q_1, \dots, q_{t-1}) A_{q',q} B_{q,y_t}$$

$$= \sum_{\substack{q' \in Q\\q_{t-1}=q'}} \sum_{\substack{q_1,\dots,q_{t-1}\\q_{t-1}=q'}} P(y_1 \cdots y_{t-1}, q_1, \dots, q_{t-1}) A_{q',q} B_{q,y_t}$$

$$= \sum_{\substack{q' \in Q}} \alpha(q', t-1) A_{q',q} B_{q,y_t}$$

Algoritmo Forward (cont.)

En general:
$$\alpha(q,t) = \begin{cases} \pi_q \, B_{q,y_1} & \textit{si} \ t=1 \\ \sum_{q' \in Q} \alpha(q',t-1) \, A_{q',q} \, B_{q,y_t} & \textit{si} \ t>1 \end{cases}$$

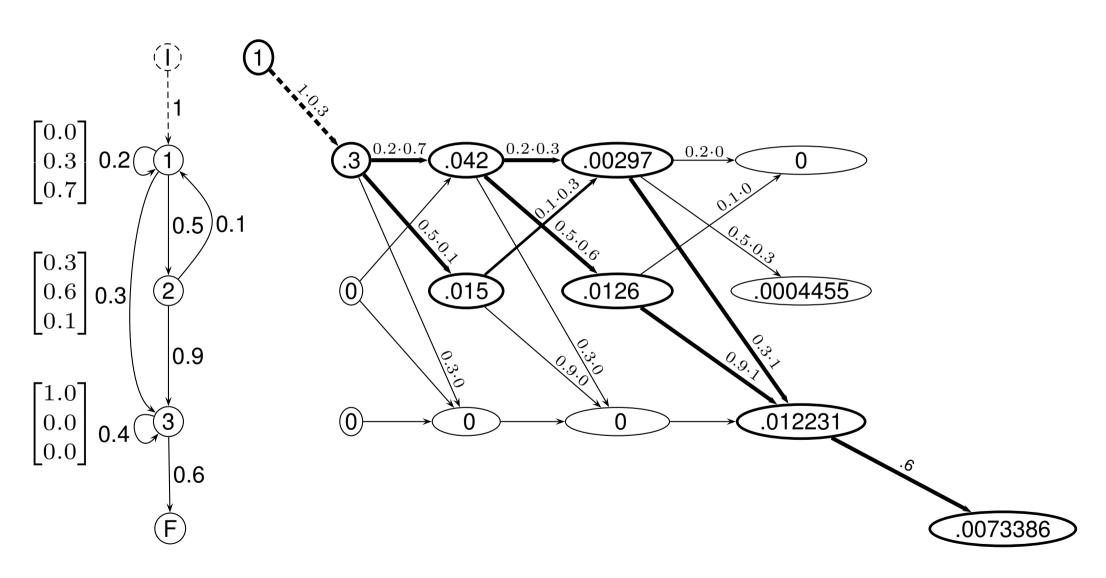
La probabilidad de la cadena P(y | M):

$$P(y \mid M) = \sum_{q \in Q} \alpha(q, |y|) A_{q,F}$$

- La función $\alpha()$ puede representarse como una matriz: $\alpha_{q,t} \equiv \alpha(q,t)$.
- Esta matriz define un *grafo multietapa* denominado *trellis* y permite el cálculo iterativo eficiente de $\alpha(q, |y|)$ por Programación Dinámica.
- Complejidad temporal del algoritmo: O(mb), donde m es la longitud de la cadena y b es el número de transciones entre estados.

Algoritmo Forward: ejemplo

b c b a



Algoritmo forward: ejercicio

Sea M un modelo con:

$$Q = \{1, 2, 3, F\}$$

$$\Sigma = \{a, b, c\}$$

$$\pi_1 = \pi_2 = \frac{1}{2}, \, \pi_3 = 0$$

$oxed{A}$	1	2	3	F
1	$\frac{1}{4}$	$\frac{1}{2}$	$\frac{1}{4}$	0
2	$\frac{1}{3}$	$\frac{1}{3}$	$\frac{1}{3}$	0
3	0	0	$\frac{1}{2}$	$\frac{1}{2}$

$oxed{B}$	a	b	c
1	$\frac{1}{2}$	$\frac{1}{3}$	$\frac{1}{6}$
2	$\frac{1}{2}$ $\frac{1}{4}$	$\frac{1}{4}$	$\frac{1}{2}$
3	$\frac{1}{4}$	$\frac{1}{2}$	$\frac{1}{4}$

1. Aplica el algoritmo forward a la cadena abc.

Ejercicio: resolución directa

	a	b	c	
α	t = 1	t=2	t = 3	
1	$\frac{1}{2} \cdot \frac{1}{2} = \frac{1}{4}$	$\frac{\frac{1}{4} \cdot \frac{1}{4} \cdot \frac{1}{3} + \frac{1}{8} \cdot \frac{1}{3} \cdot \frac{1}{3} = \frac{5}{144}$	$ \frac{\frac{5}{144} \cdot \frac{1}{4} \cdot \frac{1}{6} + \frac{1}{24} \cdot \frac{1}{3} \cdot \frac{1}{6} + \frac{5}{96} \cdot 0 \cdot \frac{1}{6} = \frac{13}{3456} $	
2	$\frac{1}{2} \cdot \frac{1}{4} = \frac{1}{8}$	$\frac{\frac{1}{4} \cdot \frac{1}{2} \cdot \frac{1}{4} +}{\frac{1}{8} \cdot \frac{1}{3} \cdot \frac{1}{4} = \frac{1}{24}}$	$ \begin{array}{c ccccccccccccccccccccccccccccccccccc$	
3		$\frac{\frac{1}{4} \cdot \frac{1}{4} \cdot \frac{1}{2} + \frac{1}{8} \cdot \frac{1}{3} \cdot \frac{1}{2} = \frac{5}{96}$	$ \frac{\frac{5}{144} \cdot \frac{1}{4} \cdot \frac{1}{4} +}{\frac{1}{24} \cdot \frac{1}{3} \cdot \frac{1}{4} +} $ $ \frac{\frac{5}{96} \cdot \frac{1}{2} \cdot \frac{1}{4} = \frac{7}{576} $	
F				$\frac{\frac{13}{3456} \cdot 0}{\frac{1}{76} \cdot 0} + \frac{\frac{7}{576} \cdot \frac{1}{2}}{\frac{1}{1152}}$

Índice

- 1 Clasificación sintáctico-estadística > 1
- 2 Algoritmo Forward ⊳ 5
- ∘ 3 Algoritmo de Viterbi ⊳ 11
 - 4 Apéndice: cálculos en clasificación estadística (resumen) ⊳ 20

Aproximación de Viterbi a $P(y \mid M)$

Dado un modelo oculto de Markov $M=(Q,\Sigma,\pi,A,B)$ con estado final F, y una cadena $y=y_1\cdots y_m\in\Sigma^+$, la probabilidad de que M genere y es:

$$P(y | M) = \sum_{z \in Q^+} P(y, z) = \sum_{q_1, \dots, q_m \in Q^+} P(y, q_1, \dots, q_m)$$

Una aproximación a P(y | M) es la llamada aproximación de Viterbi:

$$\tilde{P}(y \mid M) = \max_{q_1, \dots, q_m \in Q^+} P(y, q_1, \dots, q_m)$$

La correspondiente secuencia de estados más probable es:

$$\tilde{q} = (\tilde{q}_1, \dots, \tilde{q}_m) = \underset{q_1, \dots, q_m \in Q^+}{\operatorname{argmax}} P(y, q_1, \dots, q_m)$$

Algoritmo de Viterbi

Definimos V(q,t) como la probabilidad máxima de que un modelo oculto de Markov M alcance el estado q en el instante t, emitiendo el prefijo $y_1 \dots y_t$:

$$V(q,t) = \max_{q_1,\ldots,q_t} P(y_1\cdots y_t, q_1,\ldots,q_t)$$

V(q,t) puede calcularse recursivamente:

$$V(q,t) = \max_{\substack{q_1,\dots,q_t\\q_t=q}} P(y_1 \dots y_t, q_1, \dots, q_t)$$

$$= \max_{\substack{q' \in Q\\q_{t-1}=q'}} \max_{\substack{q_1,\dots,q_{t-1}\\q_{t-1}=q'}} P(y_1 \dots y_{t-1}, q_1, \dots, q_{t-1}) \cdot A_{q',q} B_{q,y_t}$$

$$= \max_{\substack{q' \in Q}} V(q', t-1) \cdot A_{q',q} B_{q,y_t}$$

En general:
$$V(q,t) = \begin{cases} \pi_q \, B_{q,y_1} & \textit{si} \,\, t = 1 \\ \max_{q' \in Q} V(q',t-1) \, A_{q',q} \, B_{q,y_t} & \textit{si} \,\, t > 1 \end{cases}$$

Algoritmo de Viterbi (cont.)

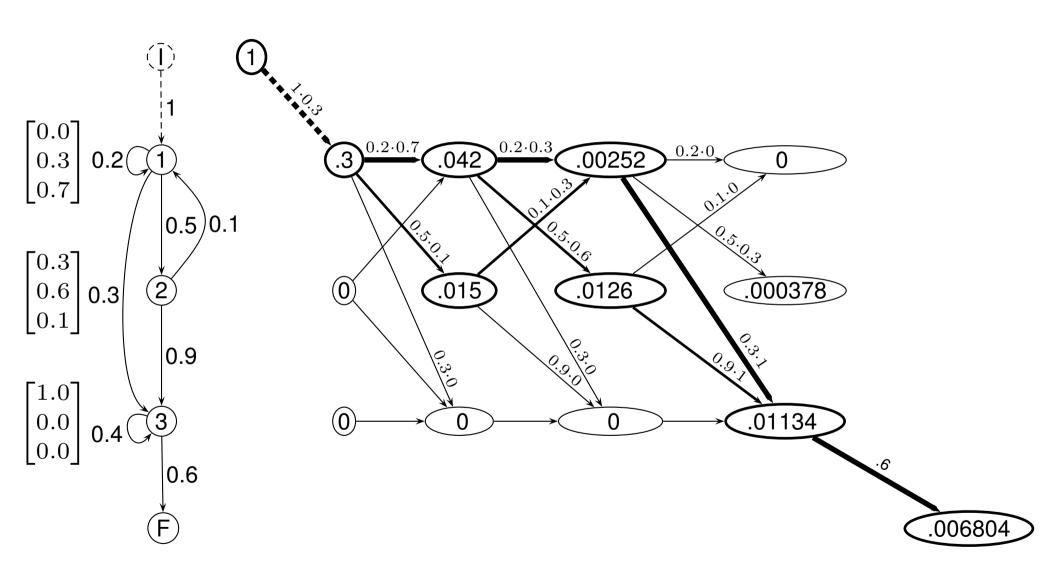
Aproximación de Viterbi a P(y | M):

$$\tilde{P}(y \mid M) = \max_{q \in Q} V(q, |y|) A_{q,F}$$

- La función V() puede representarse como una matriz: $V_{q,t} \equiv V(q,t)$.
- Esta matriz define un *grafo multietapa* denominado *trellis* y permite el *cálculo iterativo eficiente* de V(q,|y|) *por Programación Dinámica*.
- La correspondiente secuencia óptima de estados, \tilde{q} , se calcula recorriendo el *trellis* hacia atrás.
- Complejidad temporal del algoritmo: O(mb), donde m es la longitud de la cadena y b es el número de transiciones entre estados.

a

Algoritmo de Viterbi: ejemplo b c b



Algoritmo de Viterbi: ejercicio

Sea M un modelo con:

$$Q = \{1, 2, 3, F\}$$

$$\Sigma = \{a, b, c\}$$

$$\pi_1 = \pi_2 = \frac{1}{2}, \, \pi_3 = 0$$

A	1	2	3	F
1	$\frac{1}{4}$	$\frac{1}{2}$	$\frac{1}{4}$	0
2	$\frac{1}{4}$ $\frac{1}{3}$	$\frac{1}{3}$	$\frac{1}{3}$	0
3	0	0	$\frac{1}{2}$	$\frac{1}{2}$

B	a	b	c
1	$\frac{1}{2}$	$\frac{1}{3}$	$\frac{1}{6}$
2	$\frac{1}{2}$ $\frac{1}{4}$	$\frac{1}{4}$	$\frac{1}{2}$
3	$\frac{1}{4}$	$\frac{1}{2}$	$\frac{1}{4}$

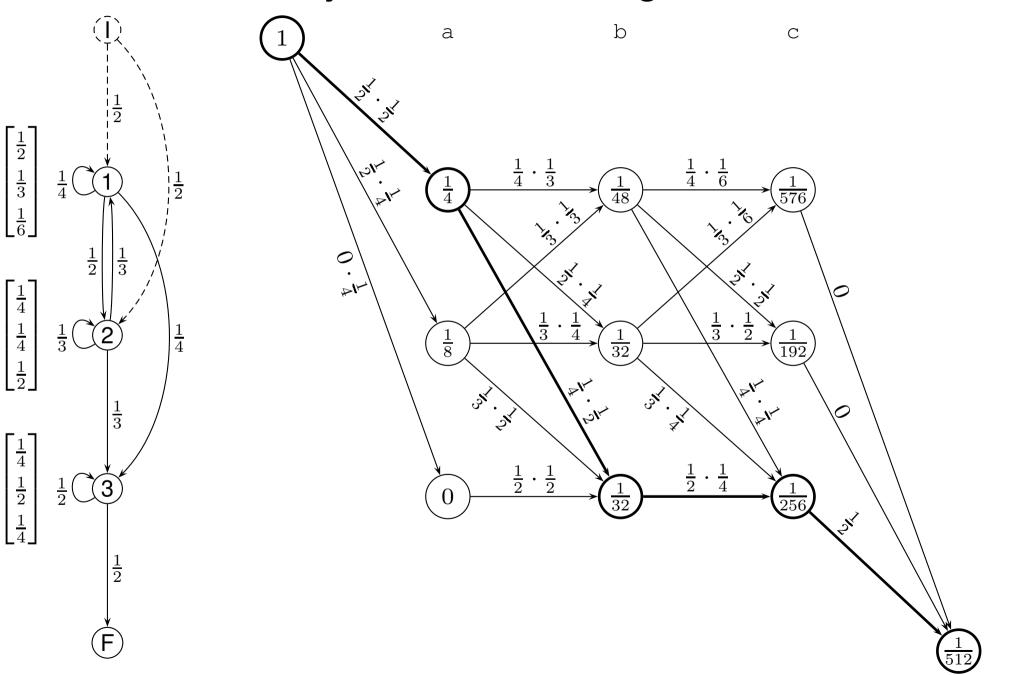
- 1. Halla el trellis para la cadena abc.
- 2. Obtén la secuencia óptima de estados asociada.

Ejercicio: resolución directa

T 7	a	b	c	
V	t = 1	t = 2	t = 3	
1	$\frac{1}{2} \cdot \frac{1}{2} = \frac{1}{4}$	$\frac{\frac{1}{4} \cdot \frac{1}{4} \cdot \frac{1}{3} = \frac{1}{48}}{\frac{1}{8} \cdot \frac{1}{3} \cdot \frac{1}{3} = \frac{1}{72}}$	$\frac{\frac{1}{48} \cdot \frac{1}{4} \cdot \frac{1}{6} = \frac{1}{1152}}{\frac{1}{32} \cdot \frac{1}{3} \cdot \frac{1}{6} = \frac{1}{576}}$ $\frac{1}{32} \cdot 0 \cdot \frac{1}{6} = 0$	
2	$\frac{1}{2} \cdot \frac{1}{4} = \frac{1}{8}$	$\frac{\frac{1}{4} \cdot \frac{1}{2} \cdot \frac{1}{4} = \frac{1}{32}}{\frac{1}{8} \cdot \frac{1}{3} \cdot \frac{1}{4} = \frac{1}{96}}$	$\frac{\frac{1}{48} \cdot \frac{1}{2} \cdot \frac{1}{2} = \frac{1}{192}}{\frac{1}{32} \cdot \frac{1}{3} \cdot \frac{1}{2} = \frac{1}{192}}$ $\frac{\frac{1}{32} \cdot 0 \cdot \frac{1}{2} = 0}{192}$	
3		$\frac{\frac{1}{4} \cdot \frac{1}{4} \cdot \frac{1}{2} = \frac{1}{32}}{\frac{1}{8} \cdot \frac{1}{3} \cdot \frac{1}{2} = \frac{1}{48}}$	$ \frac{1}{48} \cdot \frac{1}{4} \cdot \frac{1}{6} = \frac{1}{1152} $ $ \frac{1}{32} \cdot \frac{1}{3} \cdot \frac{1}{6} = \frac{1}{576} $ $ \frac{1}{32} \cdot 0 \cdot \frac{1}{6} = 0 $ $ \frac{1}{48} \cdot \frac{1}{2} \cdot \frac{1}{2} = \frac{1}{192} $ $ \frac{1}{32} \cdot \frac{1}{3} \cdot \frac{1}{2} = \frac{1}{192} $ $ \frac{1}{32} \cdot 0 \cdot \frac{1}{2} = 0 $ $ \frac{1}{48} \cdot \frac{1}{4} \cdot \frac{1}{4} = \frac{1}{768} $ $ \frac{1}{32} \cdot \frac{1}{3} \cdot \frac{1}{4} = \frac{1}{384} $ $ \frac{1}{32} \cdot \frac{1}{2} \cdot \frac{1}{4} = \frac{1}{256} $	
F				$\frac{\frac{1}{576} \cdot 0}{\frac{1}{192} \cdot 0} = 0$ $\frac{\frac{1}{192} \cdot \frac{1}{2}}{\frac{1}{256} \cdot \frac{1}{2}} = \frac{1}{512}$

$$\tilde{Q} = (1, 3, 3, F)$$

Ejercicio: resolución gráfica



Clasificación sintáctico-estadística mediante Viterbi

En la práctica, las probabilidades condicionales de las clases suelen aproximarse mediante Viterbi. Consideremos el ejercicio de la página 4:

$$\tilde{P}(y \mid M_A) \qquad \qquad \tilde{P}(y \mid M_B)$$

$$= \max(P(aab, q_1q_2q_3 = 001 \mid A), \qquad \qquad = \max(P(aab, q_1q_2q_3 = 001 \mid B), \qquad \qquad P(aab, q_1q_2q_3 = 011 \mid A)) \qquad \qquad = \max(0.0544, 0.0086, 0.0008) \qquad \qquad = \max(0.0544) \qquad = \min(0.0544) \qquad = \min(0.054$$

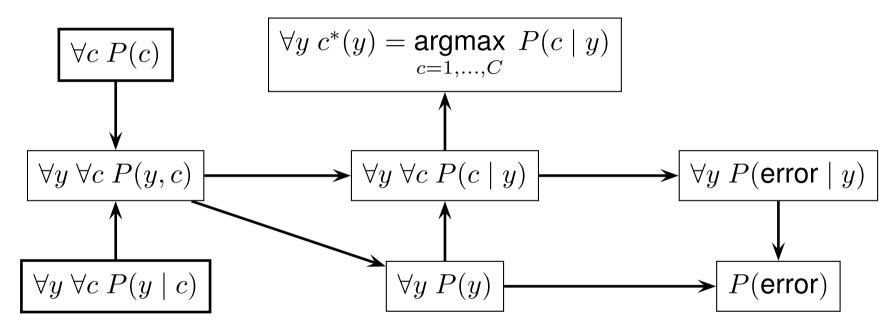
$$ilde{c}(y) = \mathop{\mathrm{argmax}}_{c=A,B} ilde{P}(c \mid y) = A$$
 resultado idéntico al de la página 4

Índice

- 1 Clasificación sintáctico-estadística > 1
- 2 Algoritmo Forward ⊳ 5
- 3 Algoritmo de Viterbi ⊳ 11
- 4 Apéndice: cálculos en clasificación estadística (resumen) > 20

Apéndice: cálculos en clasificación estadística (resumen)

La aproximación estadística a la clasificación de objetos representados mediante vectores de características es igualmente válida para objetos representados mediante cadenas de símbolos de un alfabeto dado ($y \in \Sigma^+$):



Ejercicio:

- Pon nombres y ecuaciones de cálculo a los nodos del esquema.
- Calcula P(c) a partir de $P(y,c) \forall y$.
- Calcula $P(y \mid c)$ a partir de P(y,c) y P(c).
- Calcula P(y,c) a partir de $P(c \mid y)$ y P(y).

Ejercicio: solución

$$P(y \mid c)$$

$$P(y,c) = P(c) P(y \mid c)$$

$$P(y) = \sum_{c=1,\dots,C} P(y,c)$$

$$P(c \mid y) = \frac{P(c) P(y \mid c)}{P(y)}$$

$$c^*(y) = \underset{c=1,...,C}{\operatorname{argmax}} P(c \mid y)$$

$$P(\text{error} \mid y) = 1 - \max_{c=1,...,C} P(c \mid y)$$
 Error de Bayes local (a posteriori)

$$P(\mathsf{error}) = \sum_{y \in \Sigma^+} P(y) P(\mathsf{error} \mid y)$$

$$P(c) = \sum_{y \in \Sigma^{+}} P(y, c)$$

Probabilidad a priori de la clase
$$c$$

(Función de prob.) condicional de la clase
$$c$$

Probabilidad a posteriori de la clase c (para y)

Clasificador (regla de decisión) de Bayes

 $P(\text{error}) = \sum_{y} P(y) P(\text{error} \mid y)$ Error de Bayes (global o a priori)

$$P(c) = \sum_{y \in \Sigma^{+}} P(y, c) \qquad P(y \mid c) = \frac{P(y, c)}{P(c)} \qquad P(y, c) = P(y) P(y \mid c)$$