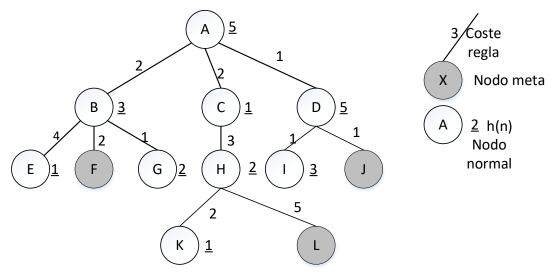
Sistemas Inteligentes – Examen Final (Bloque 1), 17 enero 2019 Test (2 puntos) <u>puntuación</u>: max (0, (aciertos – errores/3)/3)

Apellidos:								Nombre:
Grupo:	Α	В	С	D	Ε	F	G	

1) Para el espacio de estados de la figura y dada una búsqueda voraz, ¿cuál es el nodo meta que se elegirá en primer lugar como solución? (en caso de igualdad de f(n) se expande el nodo más a la izquierda)

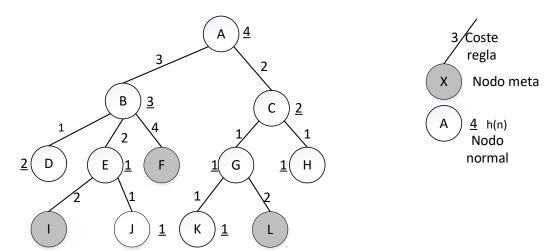


- A. L
- B. J
- C. I
- D. F
- 2) Sean dos funciones de evaluación f1(n)=g(n)+h1(n) y f2(n)=g(n)+h2(n), tales que h1(n) es admisible y h2(n) no lo es. Indica la respuesta **CORRECTA**:
 - A. El uso de ambas funciones en un algoritmo de tipo A garantiza encontrar la solución óptima
 - B. Sólo si h1(n) es una heurística consistente, f1(n) generará un menor espacio de búsqueda que f2(n)
 - C. Existe algún nodo n para el que h2(n)>h*(n)
 - D. Se garantiza que f2(n) generará un menor espacio de búsqueda que f1(n)

3) Dada la siguiente parte izquierda de una regla

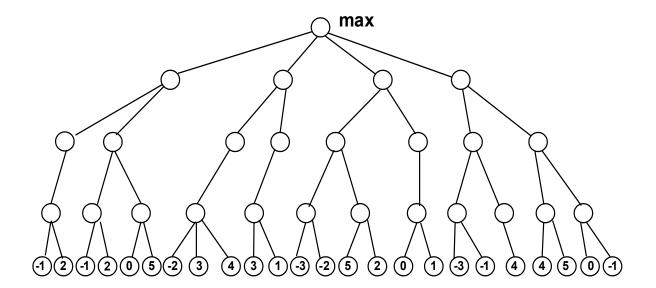
Y el siguiente hecho: (lista a b a b c c), ¿Cuántas instancias de esta regla se incluirán en la agenda?:

- A. 0
- B. 1
- C. 3
- D. 5
- 4) Para el espacio de estados de la figura y dada una búsqueda tipo A (f(n)=g(n)+h(n), cuál de las siguientes afirmaciones es <u>FALSA</u>:



- A. Es admisible
- B. Expande 3 nodos
- C. Genera 7 nodos
- D. Devuelve el nodo L
- 5) Dado un problema de búsqueda en el que todos sus operadores tienen el mismo coste, indica cuál de las siguientes afirmaciones es **CORRECTA**:
 - A. Un algoritmo de búsqueda con una heurística admisible devolverá la solución más corta
 - B. La estrategia en anchura devolverá la solución más corta pero no la solución de menor coste
 - C. La estrategia de coste uniforme devolverá la solución de menor coste pero no la solución más corta
 - D. Una estrategia en profundidad devolverá siempre la solución de menor coste

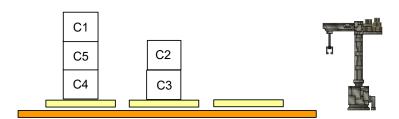
6) Indica cuantos nodos terminales se generarían si se aplicara un procedimiento alfa-beta al siguiente árbol de juego:



- A. 13
- B. 12
- C. 11
- D. 14

Sistemas Inteligentes – Problema Bloque 1, 17 enero 2019 (3 puntos)

En un puerto se dispone de un conjunto de contenedores apilados en varias pilas. Un ejemplo de estado inicial se puede ver en la figura donde hay un máximo de tres pilas, los contenedores C1 C5 y C4 están en la pila 1 y los contenedores C2 y C3 están en la pila 2 y la pila 3 está vacía. Los contenedores están apilados de tal modo que un contenedor Ci solo puede estar apilado encima de otro contenedor Cj si el peso de Ci es menor que el peso de Cj.



Se dispone también de una grúa que puede coger una torre de n contenedores de una pila, donde n <= 3, pudiendo ser n todos los contenedores de la pila. Asumimos que la torre de contenedores que coge la grúa están en la misma posición que aparecen en la pila. Esto es, si la grúa coge la torre de contenedores [C1 C5], el contenedor C5 es la base de la torre y el contenedor C1 es el tope de la pila. Y si la grúa coge la torre de contenedores [C1 C5 C4], la base de la torre será C4 y el tope de la pila será C1. La grúa puede depositar una torre de contenedores en una pila vacía o bien sobre otro contenedor Ci siempre y cuando el peso del contenedor de la base de la torre sea menor que el peso de Ci. Por ejemplo, la grúa puede depositar la torre [C1 C5] encima de C2 siempre y cuando el peso de C5 sea menor que el peso de C2.

El patrón para representar la información dinámica de un estado de este problema es:

(puerto [pila nums contm finpila] grua cogrm) donde

num ∈ INTEGER ;; es un número que identifica la pila

cont $\in \{C1, C2, C3,...\}$;; es un símbolo que representa un contenedor, el campo representa los contenedores de la pila

 $cogr \in \{C1, C2, C3,...\}$;; representa los contenedores que tiene la grúa

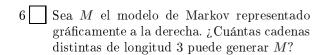
Se desea resolver este problema mediante un proceso de búsqueda en un espacio de estados con el diseño de un SBR en CLIPS. Se pide:

- 1) (0.7 puntos) Escribe la Base de Hechos correspondiente a la situación inicial que se muestra arriba. Incluye los patrones adicionales que necesites para representar la información estática del problema, así como los hechos asociados a dichos patrones.
- 2) (0.7 puntos) Escribe una regla que permita a la grúa coger todos los contenedores de una pila siempre y cuando se satisfaga la restricción de que el número de contenedores de la pila sea < = 3
- 3) (0.8 puntos) Asumiendo que la grúa está sujetando una torre de contenedores, escribir una regla para depositar esta torre completa de contenedores en una pila que contenga al menos un contenedor, siempre y cuando se satisfaga la restricción de pesos indicada en el enunciado.
- 4) (0.8 puntos) Escribe una regla que muestre los contenedores de una pila. La regla deberá mostrar un mensaje de siguiente tipo para cada bloque contenido en una pila. "El contenedor Y está en la pila X".

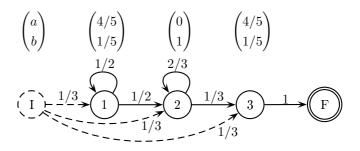
Examen Final de Recuperación de SIN: bloque 2 (5 puntos) ETSINF, Universitat Politècnica de València, 17 de enero de 2019

${f Apellidos}$:			Nombre:				
Grupo: 🗆	3A □3B □3	BC □3D □	3E □3F	\Box 3G \Box 4IA	Λ		
	(2 puntos) adro con una única oj	ación Puntuació	in may(0 (acio	rtos - errores /3) / 3)		
1	ador en 2 clases ($c = \frac{1}{c}$) ($x \mid c$) = $\frac{1}{c} \cdot x + (1 - \frac{1}{c})$ < 0.25 < 0.50	$(1,2)$ para $x \in \{0,1\}$	1) donde $P(c)$ y	p(x) son distribucio	nes de probabilidad		
compacta. Sea	omogénea se usa paran: E un espacio de reales; $\mathbf{w} \stackrel{\text{def}}{=} (a_1, a_2, a_3)^t$ ndica cuál de las sigu	presentación de d un vector real d	imensión $3; \mathbf{y} \in$ e dimensión $3;$	E un punto de E ; a y $\mathbf{a} \stackrel{\text{def}}{=} (a_0, a_1, a_2, a_3)$	$a_0, a_1, a_2 y a_3$ cuatro $a_1, a_2 y a_3$ cuatro a_2, a_3 cuatro de		
A) $g(\mathbf{y}) = \mathbf{a}^t \mathbf{y}$ B) $g(\mathbf{y}) = \mathbf{w}^t \mathbf{y}$ C) $g(\mathbf{y}) = \mathbf{a}^t \mathbf{x}$, D) $g(\mathbf{y}) = a_0 + a_0 + a_0 + a_0 + a_0$	donde $\mathbf{x} \stackrel{\text{\tiny def}}{=} (1, y_1, y_2)$	$(y_3)^t$					
representativa inicializado co de aprendizajo	$\{c_1, c_1, \dots, (\mathbf{y}_N, c_N)\}, 1$ s de aprendizaje en en $\mathbf{a}'_j = 0, 1 \leq j \leq c$ e $\alpha = 1$ y margen b e, $1 \leq j \leq C$. Indica en	notación homogé C . Tras un núme $= 10$, el algoritm	nea. S se usa c ro suficientemen .o termina y obt	${ m como}$ entrada al alg te grande de iterac tiene C vectores de	goritmo <i>Perceptrón</i> , iones con un factor		
$\mathbf{a}_{c_i}^t \mathbf{y}_i > \mathbf{a}_{j}^t \mathbf{y}_j$ B) Las N mues $\mathbf{a}_{c_i}^t \mathbf{y}_i > \mathbf{a}_{j}^t \mathbf{y}$ C) Las N mues $\mathbf{a}_{c_i}^t \mathbf{y}_i > \mathbf{a}_{j}^t \mathbf{y}$ D) Aunque S e	las $N \cdot C$ inecuacione $1 \le i \le N, \ 1 \le j \le n$ stras de S se clasificate, $1 \le i \le N, \ j \ne c_i$ stras de S se clasificate, $1 \le i \le N, \ j \ne c_i$ stras de S se clasificate, $1 \le i \le N, \ 1 \le j \le n$ se separable, como $b > n$ the con los vectores de	$C, i \neq j$ in correctamente; c in correctamente, c $c \leq C, j \neq c_i$ $c \Rightarrow \alpha > 0$, no se po	es decir, se cump uede afirmar que	olen las $N \cdot (C-1)$	inecuaciones:		
2 clases, \bullet y c que $x_d \leq r$ pa de la distribue los splits $s_1 =$	de un árbol de clasifo, de la figura de la dura un split dado, $s = 0$ ción empírica de las proves $(1,1)$ y $s_2 = (1,2)$, $\frac{1}{6}$ provoca menor impu	erecha. Sea t_L el $= (d, r)$, y tómese probabilidades a pouál de las siguien	subconjunto de la impureza de posteriori de las utes afirmaciones	muestras de t tales t_L como la entropía clases en t_L . Dados	5 4 4		
B) Ambos sp. C) El split s_2	lits provocan igual im provoca menor impu ible comparar impure	npureza en t_L . ureza en t_L que el			$ \begin{array}{c ccccccccccccccccccccccccccccccccccc$		
$\begin{array}{c} \hline \\ \text{(representatos)} \\ \bullet \text{ al } \circ \text{ conduce} \\ \end{array}$		os \bullet y \circ). La trans	ferencia del punt	o $(2,3)^t$ del clúster	$ \begin{array}{cccccccccccccccccccccccccccccccccccc$		

D) $-2 \ge \Delta J$.

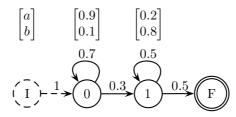


- A) Ninguna.
- B) Entre 1 y 3.
- C) Entre 3 y 6.
- D) Más de 6.



Problema (3 puntos)

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. La función de probabilidad condicional de la clase A viene caracterizada por un cierto modelo de Markov M_A ; esto es, $P(x \mid A) = P_{M_A}(x)$. Asimismo, la de la clase B viene dada el modelo de Markov M_B , $P(x \mid B) = P_{M_B}(x)$:



Sea x ="aab". Se sabe que $P_{M_A}(x) = 0.063872$. Se pide:

- 1. (1.5 puntos) Calcula $P_{M_B}(x)$ mediante el algoritmo Forward.
- 2. (0.5 puntos) Sea $\tilde{P}_{M_B}(x)$ la aproximación de Viterbi a $P_{M_B}(x)$. Sabemos que, en general, la aproximación de Viterbi no es mayor que la probabilidad exacta, si bien pueden coincidir. En el caso que nos ocupa $(\tilde{P}_{M_B}(x)$ y $P_{M_B}(x))$ y a la vista de la representación gráfica de M_B , sin necesidad de calcular $\tilde{P}_{M_B}(x)$, ¿se puede afirmar que no coinciden, esto es, que $\tilde{P}_{M_B}(x)$ es estrictamente menor que $P_{M_B}(x)$?
- 3. (0.5 puntos) Halla $P(A \mid x)$ y $P(B \mid x)$.
- 4. (0.5 puntos) Clasifica x por mínima probabilidad de error.