21-211 Diseño de Algoritmos Semestre 2001-1 - Parcial 2 Abril 19, 2001 Prof. Rodrigo Cardoso

						
1	din	puntos] Se desea pavimentar un camino rectangular de dimensiones $1 \times N$ con losas de nensiones $1 \times k$, para $k = 1, 2, \ldots, M$. Se quiere determinar de cuántas maneras puede llevarse a abo la pavimentación. Por ejemplo, si $N = 5$, $M = 2$, hay 8 maneras de hacerlo:				
	Diseñe un algoritmo de programación dinámica que resuelva el problema en el caso general.					
	а	[15/60] Defina una notación formal (un lenguaje) que generalice el problema.				
	b	[5/60] Exprese la pregunta en términos del lenguaje de a .				
	 c [15/60] Establezca una recurrencia para calcular la respuesta en el caso general. d [10/60] Dibuje un diagrama de necesidades correspondiente a c. e [15/60] Estime las complejidades espacial y temporal de su algoritmo para responder la pregunta. 					
2		puntos] Sea $G(V,E)$ un grafo dirigido, con $V = \{1,2,\ldots,n\}$. Dados $p,q,r \in V$, considere el oblema de determinar si existe un circuito que pase por los nodos p,qyr .				
	a [20/40] Describa un algoritmo para solucionar el problema					
	b	[20/40] Estime las complejidades temporal y espacial de su algoritmo.				

21-211 Diseño de Algoritmos Semestre 2001-1 - Solución Parcial 2 Abril 19, 2001

Prof. Rodrigo Cardoso

1

a Defina una notación formal (un lenguaje) que generalice el problema.

Sea nmp.i
$$\approx$$
 "número de maneras de pavimentar camino de 1xi" [15/60]

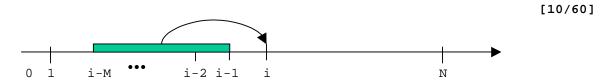
b Exprese la pregunta en términos del lenguaje de **a**.

$$nmp.N = ?$$
 [5/60]

c Establezca una recurrencia para calcular la respuesta en el caso general.

nmp.i = 0 , si i=0
= 1 , si i=1
=
$$(+ j: 1 \le j \le (i \downarrow M) : nmp(i-j))$$
 , si i>1 [15/60]

d Dibuje un diagrama de necesidades correspondiente a **c**.



e Estime las complejidades espacial y temporal de su algoritmo para responder la pregunta.

Espacio:

Un arreglo NMP[0..N]. Entonces:
$$S(N) = O(N)$$
 [5/60]

Tiempo:

Para cada i, nmp.i se calcula en O(M). En total: T(N) = O(MN). [10/60]

2

a Usar Dijkstra con etiquetas booleanas para existencia de arcos (conectividad). [5/20]

Cambiar .min. por .v. en la instrucción de actualización de la "distancia". [5/20]

Usar Dijkstra 3 veces. [10/20]

b S = O(n)

si se usan heaps en la representación de datos.

$$T = O(n \log n + e)$$
 [10/20]

si se usan heaps en la representación de datos.