

Segundo Parcial de Programación 3 (27/11/2010)

Instituto de Computación, Facultad de Ingeniería

- Este parcial dura **4** horas y contiene 2 carillas. El total de puntos es **60**.
- En los enunciados llamamos C^* a la extensión de C al que se agrega el operador de pasaje por referencia $\&$, y las sentencias *new*, *delete* y el uso de *cout* y *cin*.
- NO se puede utilizar ningún tipo de material de consulta. Salvo que se indique lo contrario podrá usarse todo lo visto en el teórico, práctico y laboratorio sin demostrarlo, indicando claramente lo que se está usando.

Se requiere:

- i. Numerar todas las hojas e incluir en cada una el nombre y la cédula de identidad.
- ii. Utilizar las hojas de un sólo lado y escribir con lápiz.
- iii. Iniciar cada ejercicio en hoja nueva.
- iv. Poner en la carátula la cantidad de hojas entregadas, y un índice indicando en qué hojas respondió cada problema.

Ejercicio 1. (25 puntos)

Un equipo de ciclismo de pista desea *minimizar el tiempo* que le lleva completar una carrera a un ciclista. La carrera consta de una cierta cantidad de vueltas L . El ciclista puede ir a S posibles velocidades (discretas y predefinidas) identificadas por su índice. Para cada velocidad i , t_i es el tiempo en segundos que requiere dar una vuelta a dicha velocidad. El ciclista consume c_i (calorías/vuelta) para cada velocidad i . Cuanto mayor sea la velocidad, mayor será el consumo de calorías.

En el punto de comienzo de cada vuelta el ciclista puede decidir parar y alimentarse, lo que requiere un tiempo de B segundos, recargando así toda su energía que equivale a C calorías. Luego de haberse detenido o no en dicho punto, el director técnico del equipo le indica al ciclista a qué velocidad debe realizar la vuelta teniendo en cuenta la energía que éste dispone. Luego de esto el ciclista comenzará la vuelta y mantendrá la velocidad indicada de forma constante por el resto de la misma.

El ciclista comienza la carrera con toda la energía, y **no puede quedarse sin calorías** en ningún momento.

Para ninguna velocidad se consume más calorías que C .

La solución que se busca es la forma de minimizar el tiempo total. Dicha solución **será expresada** como una secuencia que indique para cada vuelta: el índice de la velocidad a la que se realiza la vuelta, y cuanta energía se tiene **al comenzar** ésta.

- a) Formalizar el problema para la estrategia de **Backtracking** indicando: forma de la tupla, restricciones implícitas y explícitas, y función objetivo si corresponde (además explique todos los ítems en lenguaje natural).
- b) Argumente de forma breve si las siguientes condiciones son o no predicados de poda:
(vuelta actual = vuelta por comenzar)
 - i. El tiempo que lleva el ciclista hasta la vuelta actual, es mayor o igual que el tiempo de la mejor solución encontrada hasta el momento.
 - ii. El tiempo que lleva el ciclista hasta la vuelta actual más el tiempo que le llevaría realizar el resto de las vueltas a la mayor velocidad posible sin tener en cuenta el gasto de energía, es mayor o igual que el tiempo de la mejor solución encontrada hasta el momento.
 - iii. No considerar para la vuelta actual las velocidades cuyo tiempo sea mayor que la suma del tiempo que lleva dar la vuelta a la máxima velocidad más el tiempo de detención B .
 - iv. No considerar para la vuelta actual, las velocidades que consumen más energía que la que posee para esa vuelta el ciclista.
- c) Independientemente de sus respuestas a la parte (b) :
 - i. Describa (en forma breve, correcta y concisa, no escriba código) cómo implementaría cada uno de los ítems **b-i** a **b-iv** en su algoritmo de **Backtracking** durante la construcción de la tupla. Explique brevemente la función que cumple cada ítem en la implementación general.
 - ii. En particular, con respecto a (**b-iii**): ¿varía el conjunto de velocidades que deja de considerar por el ítem **b-iii** según cual sea la vuelta actual? ¿esto le permitiría cambiar la implementación sugerida en **c-i**? justifique.

Ejercicio 2. (15 puntos)

Ana y Luis formaron un equipo para participar en una carrera, la cual tiene las siguientes reglas:

- Los equipos deben pasar y marcar los *lugares* l_0, l_1, \dots, l_n , $n > 1$.
- La marca de un *lugar* la lleva a cabo uno sólo de los integrantes; el otro queda en el último lugar que marcó.
- Los integrantes del equipo determinan cual de ellos marcará cada *lugar*.
- Se debe respetar el orden de los *lugares* (dado por su numeración), es decir que se debe marcar el *lugar* l_{i+1} inmediatamente después de marcar el *lugar* l_i .
- El integrante que marca el lugar l_{i+1} puede ser cualquiera de los dos integrantes: el que marcó el lugar l_i o el otro (que está en algún lugar anterior al l_i).
- La carrera comienza con un integrante marcando l_0 y el otro l_1 .
- La carrera termina para un equipo cuando alguno de sus integrantes llegue a l_n .

Ana y Luis quieren calcular la **distancia total mínima** que deben recorrer entre **ambos**.

Se dispone de la función *distancia* tal que dados dos *lugares* retorna la distancia entre los mismos.

Se pide:

Formalizar el problema aplicando Programación Dinámica. Llame a la fórmula recursiva \mathcal{F} . Explicar qué representa el/los pasos base y el/los pasos recursivos de la solución, así como también qué representa la función \mathcal{F} indicando sus índices. Se debe indicar la invocación de la función para resolver el problema.

Ejercicio 3. (20 puntos)

a) (10 puntos)

- i. Escriba el algoritmo de *MergeSort* que ordene un arreglo de n enteros sobre sí mismo. Deberá implementar toda función auxiliar que necesite. El código en C* y/o pseudocódigo que utilice deberá tener al menos el nivel de detalle visto en el curso teórico.
- ii. Calcule la cantidad de comparaciones realizadas en su algoritmo *MergeSort* en el peor caso. Suponga n potencia de 2.
- iii. ¿MergeSort es óptimo en el peor caso? justifique

b) (10 puntos)

- i. Defina el concepto de árbol de decisión.
- ii. Dibuje el árbol de decisión para un arreglo de 3 elementos para el algoritmo de *MergeSort* escrito en la parte **a-i**.
- iii. Marque la representación de la ejecución de un peor caso en el árbol de decisión de la parte **b-ii**. Muestre que la elección cumple la parte **a-ii**.