

FACULTAD DE CIENCIAS EXACTAS, INGENIERÍA Y AGRIMENSURA ESCUELA DE CIENCIAS EXACTAS Y NATURALES DEPARTAMENTO DE CIENCIA DE LA COMPUTACIÓN ESTRUCTURA DE DATOS Y ALGORITMOS II

Práctica 1

1. Probar utilizando el método de sustitución que $T(n) \in O(lg(n))$.

$$T(n) = \begin{cases} 1 & n=1 \\ T(\lfloor n/2 \rfloor) + 1 & n>1 \end{cases}$$

2. Utilizar un árbol de recurrencia para obtener una cota asintótica para

$$T(n) = T(n-1) + T(a) + cn$$
 si $n > a$
 $T(n) = c'$ si $n < a$

donde $a \ge 1$, c, c' > 0 son constantes.

3. Sean $a, b \in \mathbb{R}^+$, utilizar el método de sustitución para encontrar funciones f(n) tales que $T(n) \in \Theta(f(n))$ para las siguientes recurrencias.

1.

$$T(n) = \begin{cases} a & n=1\\ 2T(\lfloor n/2 \rfloor) + b & n>1 \end{cases}$$

2.

$$T(n) = \begin{cases} a & n=1\\ 2T(\lfloor n/2 \rfloor) + n & n>1 \end{cases}$$

Ayuda: Recuerde las propiedades:

- $\forall n, a, b \in \mathbb{Z}, a \neq 0 \land b \neq 0 \Rightarrow \lfloor \lfloor n/a \rfloor / b \rfloor = \lfloor n/(ab) \rfloor$
- $\forall n, a, b \in \mathbb{R}^+, a^{\log_b(n)} = n^{\log_b(a)}$

4. Utilizar el teorema Maestro para encontrar cotas asintóticas Θ para las siguientes recurrencias (asumir que T(1) > 0):

- 1. T(n) = 4T(n/2) + n
- 2. $T(n) = 4T(n/2) + n^2$
- 3. $T(n) = 4T(n/2) + n^3$

5. Para cada una de las siguientes funciones, determinar si son suaves o no. Demostrar.

- 1. ln(n)
- 2. n^2
- $3. n^n$

6. Utilice un árbol de recurrencia para encontrar una cota asintótica Θ para la recurrencia

$$T(n) = \begin{cases} a & n = 1 \\ 4T(\lceil n/2 \rceil) + cn & n > 1 \end{cases}$$

donde a y c son constantes positivas. Verifique que la cota encontrada es correcta. Ayuda: demostrar por suavidad.

7. Encontrar cotas asintóticas Θ para cada una de las siguientes recurrencias (asumir que T(1) > 0). Demostrar.

- T(n) = T(n/2) + 1
- T(n) = T(n-1) + n
- $T(n) = T(\sqrt{n}) + 1$

8. Dadas las siguientes definiciones en pseudocódigo de exp_1 y exp_2 , calcular el trabajo de cada una de ellas y determinar qué función es más eficiente.

```
\begin{array}{rcl} exp_1 \ 0 & = & 1 \\ exp_1 \ (n+1) & = & 2 \times exp \ n \end{array}
\begin{array}{rcl} exp_2 \ 0 & = & 1 \\ exp_2 \ n & = & case \ par \ n \ of \\ & & true \rightarrow square \ (exp_2 \ (div \ n \ 2)) \\ & & false \rightarrow 2 \times (exp_2 \ (n-1)) \end{array}
```

9. Dados los siguientes pseudocódigos que implementan distintos algoritmos para invertir los elementos de una lista, calcular el trabajo de reverse₁ y reverse₂ y determinar qué función es más eficiente.

```
\begin{array}{lll} reverse_1 & : & [a] \rightarrow [a] \\ reverse_1 \ [] & = & [] \\ reverse_1 \ (x \triangleleft xs) & = & (reverse_1 \ xs) \ @ \ [x] \\ \hline [] @ \ ys & = & ys \\ (x \triangleleft xs) \ @ \ ys & = & x \triangleleft (xs \ @ \ ys) \\ \hline revStack & : & [a] \rightarrow [a] \\ revStack \ [] \ ys & = & ys \\ revStack \ (x \triangleleft xs) \ ys & = & revStack \ xs \ (x \triangleleft ys) \\ \hline reverse_2 & : & [a] \rightarrow [a] \\ reverse_2 \ xs & = & revStack \ xs \ [] \\ \hline \end{array}
```

10. Dado el siguiente pseudocódigo de un algoritmo que construye un árbol binario a partir de una lista:

```
\begin{array}{lll} split & : & [a] \rightarrow [a] \times [a] \\ split \ [] & = & (\ [], \ []) \\ split \ [x] & = & ([x], \ []) \\ split \ (x \triangleleft y \triangleleft xs) & = & let \ (ys, zs) = split \ xs \\ & in \ (x \triangleleft ys, y \triangleleft zs) \\ \\ toTree & : & [a] \rightarrow Tree \ a \\ toTree \ [] & = & Empty \\ toTree \ [x] & = & Leaf \ x \\ toTree \ (x \triangleleft y \triangleleft xs) & = & let \ (ys, zs) = split \ (x \triangleleft y \triangleleft xs) \\ & & (t1, t2) = toTree \ ys \ || \ toTree \ zs \\ & in \ Node \ t1 \ t2 \\ \end{array}
```

 $data \ Tree \ a = Empty \mid Leaf \ a \mid Node \ (Tree \ a) \ (Tree \ a)$

- 1. Expresar las recurrencias correspondientes al trabajo y a la profundidad de la función toTree, asumiendo que $W_{split}(n) = S_{split}(n) = O(n)$, siendo n la longitud de la lista que recibe.
- 2. Resolver la recurrencia encontrada en el apartado anterior utilizando el teorema Maestro. Expresar la solución utilizando la notación Θ .