

# **Análisis de Algoritmos**

## **1. Estructuras de Control**



# Análisis de Algoritmos

- (1) Estructuras de control
  - (2) Barómetro
  - (3) Análisis del caso promedio
  - (4) Análisis amortizado
  - (5) Recurrencias
  - (6) No veremos análisis asociados a algoritmos específicos *de* estructuras de datos
  - (7) Diseño + análisis
- Usualmente aplicado a peor caso, son “en detalle”
- Usualmente dependiente del “tipo de entrada”
- ¿? Un tipo específico de algoritmos
- Greedy  
Divide-and-Conquer  
Dynamic programming  
Algoritmos probabilísticos



# 1. Estructuras de Control

- Secuencias:

P1; P2  $t_1(n)$  y  $t_2(n)$

$$t_{1;2}(n) = t_1(n) + t_2(n)$$

Regla del máximo

$$t_{1;2}(n) = t_1(n) + t_2(n) \in O(\max(t_1(n), t_2(n)))$$

$$t_{1;2}(n) = t_1(n) + t_2(n) \in \Theta(\max(t_1(n), t_2(n)))$$



# 1. Estructuras de Control

- Condicional (dep. de n asumido):

If (cond) t1

Then (cuerpo then) t2

Else (cuerpo else) t3

Se considera directamente el peor caso:

$t1 + \max(t2, t3)$  o directamente

$\max(t1, t2, t3)$



# 1. Estructuras de Control

- Iteraciones for o ciclos uniformes:

For  $i \leftarrow 1$  to  $m$

Do  $P(i)$

Puede ser  $P(i, n), t(i)$

– Si  $t(i)$  no depende de  $i \implies t(i) = t$

- $t_{for} = m \cdot t$
- En cualquier caso, identificar  $\#iter$
- $t_{for} = \#iter \cdot t$



# 1. Estructuras de Control

- Iteraciones for o ciclos uniformes:

For  $i \leftarrow 1$  to  $m$

Do  $P(i)$

Puede ser  $P(i, n), t(i)$

– Si  $t(i)$  depende de  $i$

- $t_{\text{for}} = \sum_{i=1}^m t(i)$

– Sumas útiles:

- $\sum_{i=1}^m i = \frac{m(m+1)}{2}$

- $\sum_{i=1}^m i^2 = \frac{m(m+1)(2m+1)}{6}$



# 1. Estructuras de Control

- Iteraciones for o ciclos uniformes:

For  $i \leftarrow 1$  to  $m$

Do  $P(i)$

Puede ser  $P(i, n), t(i)$

– No confundir “peor caso” con el limite

- For  $j \leftarrow i$  to  $m$  o For  $j \leftarrow 1$  to  $i$
- Cantidad de iteraciones:  $m-i+1$  o  $i$
- No hay “peor caso” ( $i=1, i=m$ )



# 1. Estructuras de Control

- Iteraciones for o ciclos uniformes:

For  $i \leftarrow 1$  to  $m$

Do  $P(i)$                       Puede ser  $P(i, n), t(i)$

- Todo lo anterior vale solamente si  $1 \leq m$
- En general: inicio  $\leq$  fin





# 1. Estructuras de Control

- Iteraciones no uniformes
  - while y repeat
  - Cantidad de iteraciones desconocida a priori
  - Dos formas de análisis
    - Funciones de variables que decrece
    - Recurrencias
    - Veremos ambas formas con un ejemplo



# 1. Estructuras de Control

- Iteraciones no uniformes

function bin\_search( $T[1\dots n]$ ,  $x$ ) //  $x$  está en  $T$

$i \leftarrow 1; j \leftarrow n$

While  $i < j$  Do  $\implies$  Cantidad determinada por la dif.

$k \leftarrow (i + j) \% 2$

Case  $x < T[k]: j \leftarrow k-1$

$x = T[k]: i, j \leftarrow k$  // Return  $k$

$x > T[k]: i \leftarrow k+1$

Return  $i$

(cont.)



# 1. Estructuras de Control

- Iteraciones no uniformes: función
    - Variables de la iteración
    - El valor de la función decrece a medida que se llevan a cabo más iteraciones
    - El valor de la función debe ser un entero positivo ==> el algoritmo termina
    - ¿Cuándo? Entender la forma en que decrece la función. Ej: bin\_search
- (cont.)



# 1. Estructuras de Control

- Iteraciones no uniformes: función
  - bin\_search
    - Mejor caso: se encuentra en la 1ra evaluación
    - Peor caso: se encuentra cuando  $i=j$
    - Función  $d = j - i + 1$  (cantidad de elems.)
    - $d \geq 2$  (análisis de “mitad”)
    - $d = 1$  (índice del elem.)

(cont.)



# 1. Estructuras de Control

- Iteraciones no uniformes: función

- bin\_search:  $d = j - i + 1$

¿Decrece? Veamos los valores de  $i$ ,  $j$  y  $d$  al principio y al final de una iteración cualquiera,  $i'$ ,  $j'$ , y  $d'$ :

1)  $x < T[k]$ :

$$j' = (i + j) \div 2 - 1; \quad i' = i;$$

$$d' = (i + j) \div 2 - 1 - i + 1 \leq (i + j) / 2 - i$$

$$= -i/2 + j/2 < -i/2 + j/2 + 1/2 = (j - i + 1) / 2 = d/2 < d$$

(cont.)



# 1. Estructuras de Control

- Iteraciones no uniformes: función

- bin\_search:  $d = j - i + 1$

¿Decrece? Veamos los valores de  $i$ ,  $j$  y  $d$  al principio y al final de una iteración cualquiera,  $i'$ ,  $j'$ , y  $d'$ :

2)  $x > T[k]$ :

$$j' = j; \quad i' = (i + j) \div 2 + 1;$$

$$d' = j - (i + j) \div 2 - 1 + 1 \leq j - (i + j) / 2 =$$

$$= j/2 - i/2 < j/2 - i/2 + 1/2 = (j - i + 1) / 2 = d/2 < d$$

(cont.)



# 1. Estructuras de Control

- Iteraciones no uniformes: función
  - bin\_search:  $d = j - i + 1$   
¿Decrece? Veamos los valores de  $i$ ,  $j$  y  $d$  al principio y al final de una iteración cualquiera,  $i'$ ,  $j'$ , y  $d'$ :  
3)  $x = T[k]$ :  
 $d' = 1 \leq d/2$   
(cont.)  
 $\implies d = j - i + 1$  decrece en cada iteración



# 1. Estructuras de Control

- Iteraciones no uniformes: función

- bin\_search:  $d = j - i + 1$

- ¿Cuántas iteraciones?  $d_k$ : valor de  $j_k - i_k + 1$  al final de la iteración  $k$

- $d_0 = n$

- $d_1 = n/2$

- ...

- $d_i = n/2^i$

- Peor caso, “todas” las iteraciones hasta que  $d_k = 1$

- $d_k = n/2^k = 1$ ; ¿ $k$ ?  $n = 2^k \implies \log_2 n = \log_2 2^k \implies$

- $k = \log_2 2^n \implies \lceil k = \log_2 n \rceil$





# 1. Estructuras de Control

- Iteraciones no uniformes
  - Dos formas de análisis
    - Funciones de variables que decrece
      - Explicación y ejemplo bin\_search
    - Recurrencias



# 1. Estructuras de Control

- Iteraciones no uniformes: recurrencias
  - $t(n)$ :  $t$  para resolver el problema con  $n$  elems.
  - $t(n) \begin{cases} 1 & n = 1 \\ t(n/2) + c & n > 1 \end{cases}$
  - Veremos las recurrencias más adelante
- En general, las iteraciones no uniformes son complicadas de analizar (función y/o recurrencia)



# 1. Estructuras de Control

- Resumen:
  - Paso a paso, muy detallado
  - Iteraciones no uniformes complicadas
  - $t(n)$  relativamente detallado y “combinado”
  - Puede implicar mucho tiempo por el detalle de cada estructura de control

