

Análisis de algoritmos iterativos

Pedro O. Pérez M., MTI

Análisis y diseño de algoritmos
Tecnológico de Monterrey

pperezm@tec.mx

01-2019

Contenido

Herramientas a utilizar

Reglas prácticas para el cálculo de la complejidad

Sentencias simples

Condicionales

Ciclos

Procedimientos

Calculando el $O(n)$ de algoritmos conocidos

Iterando arreglos

Ejercicios de revisión I

Algoritmos de ordenamiento

Búsqueda binaria

Ejercicios de revisión II

Herramientas a utilizar

- ▶ A todas las divisiones se le aplicará la función *floor*. La función *floor*(x) devuelve el entero más pequeño o igual a x. Por ejemplo, $\text{floor}(3.3) = \text{floor}(3.99999) = \text{floor}(3.5) = 3$.
- ▶ Propiedades de los logaritmos.
 - ▶ $\log_b a$ es una función estrictamente creciente y uno a uno.
 - ▶ $\log_b 1 = 0$.
 - ▶ $\log_b b^a = a$.
 - ▶ $\log_b(XY) = \log_b X + \log_b Y$
 - ▶ $\log_b X^a = a \log_b X$
 - ▶ $X^{\log_b Y} = Y^{\log_b X}$

Herramientas a utilizar

$$\begin{aligned}(1) \quad \sum_{i=1}^n c &= c * n \\(2) \quad \sum_{i=1}^n i &= \frac{n(n+1)}{2} \\(3) \quad \sum_{i=1}^n i^2 &= \frac{2n^3+3n^2+n}{6}\end{aligned}$$

Sentencias simples

Las sentencias simples son aquellas que ejecutan operaciones básicas, siempre y cuando no trabajen sobre variables estructuradas cuyo tamaño está relacionado con el tamaño del problema. La inmensa mayoría de las sentencias simples requieren un tiempo constante de ejecución y su complejidad es $O(1)$.

Ejemplos:

```
x ← 1
```

```
y ← z + x + w
```

```
print x
```

```
read x
```

Condicionales

Los condicionales suelen ser $O(1)$, a menos que involucren un llamado a un procedimiento, y siempre se debe tomar la peor complejidad posible de las alternativas del condicional, bien en la rama afirmativa o bien en la rama positiva. En decisiones múltiples (*switch*) se tomará la peor de todas las ramas. Ejemplo:

```
if  $a > b$  then
  for  $i \leftarrow 1$  to  $n$  do
     $sum \leftarrow sum + 1$ 
  end for
else
   $sum \leftarrow 0$ 
end if
```

Ciclos (while, for, repeat-until)

En los ciclos con un contador explícito se distinguen dos casos: que el tamaño n forme parte de los límites del ciclo, con una complejidad basada en n , o que dependa de la forma como avanza el ciclo hacia su terminación.

Si el ciclo se realiza un número constante de veces, independientemente de n , entonces la repetición solo introduce una constante multiplicativa que puede absorberse, lo cual da como resultado $O(1)$.

Ejemplo:

```
for  $i \leftarrow 1$  to  $k$  do  
  sentencias simples  $O(1)$   
end for
```


Si el tamaño n aparece como límite de las iteraciones, entonces la complejidad será: $n * O(1) \rightarrow O(n)$.

Ejemplo:

```
for  $i \leftarrow 1$  to  $n$  do  
  sentencias simples  $O(1)$   
end for
```

Si los ciclos son anidados...

Ejemplo:

```
for  $i \leftarrow 1$  to  $n$  do  
  for  $j \leftarrow 1$  to  $n$  do  
    sentencias simples  $O(1)$   
  end for  
end for
```

En este caso, la complejidad sería: $n * n * O(1) \rightarrow O(n^2)$.

Para ciclos anidados pero con variables independientes:

Ejemplo:

```
for  $i \leftarrow 1$  to  $n$  do  
  for  $j \leftarrow 1$  to  $i$  do  
    sentencias simples  $O(1)$   
  end for  
end for
```

$$\sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^i O(1) = \sum_{i=1}^n i = \frac{n(n-1)}{2} = O(n^2)$$

A veces aparecen ciclos multiplicativos, donde la evolución de la variable de control no es lineal (como en los casos anteriores):

Ejemplo:

```
 $c \leftarrow 1$   
while  $c < n$  do  
   $c \leftarrow c * 2$   
end while
```

El valor inicial de la variable c es 1, y llega a 2^n al cabo de n iteraciones $\rightarrow \log_2 n$.

Y la combinación de los anteriores:

Ejemplo:

```
for  $i \leftarrow 1$  to  $n$  do  
   $c \leftarrow i$   
  while  $c > 0$  do  
     $c \leftarrow c/2$   
  end while  
end for
```

Se tiene un ciclo interno de orden $O(\log_2 n)$ que se ejecuta n veces en el ciclo externo; por lo que, el ejemplo es de orden $O(n \log_2 n)$.

Llamada a procedimientos

La complejidad de llamar a un procedimiento viene dada por la complejidad del contenido del procedimiento en sí.

Ejemplo:

$$a \leftarrow 10$$
$$b \leftarrow 20$$
$$c \leftarrow \text{FACTORIAL}(a)$$
$$z \leftarrow a + b + c$$

Si se tiene un ciclo con un llamado a una función:

Ejemplo:

```
for  $i \leftarrow 1$  to  $n$  do  
   $x \leftarrow \text{FACTORIAL}(i)$   
end for
```

Si hay un ciclo que se realiza n veces, lo que generaría una complejidad $O(n)$; pero como en su interior hay un llamado a la función *FACTORIAL*, la complejidad del ciclo es multiplicado por la complejidad de la función; en este caso sería $O(n) * O(n) \rightarrow O(n^2)$

Si hay dos o más llamadas a funciones:

Ejemplo:

QUICKSORT(*array*, *n*)

DISPLAY(*array*, *n*)

La complejidad del *QUICKSORT* es de complejidad $O(\log_2 n)$ y que *DISPLAY* simplemente muestra el contenido del arreglo en la pantalla con una complejidad de $O(n)$, la complejidad total será mayor de los dos llamadas a las funciones, $O(n \log_2 n)$.

Procedure 1 MAX - Return the greatest element of an array

Input: A : Array

```
val  $\leftarrow A[1]$ 
for  $i \leftarrow 2$  to  $A.length$  do
  if  $A[i] > val$  then
    val =  $A[i]$ 
  end if
end for
return val
```

Procedure 2 AVERAGE - Calculate the average of the elements of an array

Input: A : Array

$acum \leftarrow 0$

for $i \leftarrow 1$ to $A.length$ do

$acum \leftarrow acum + A[i]$

end for

return $acum / A.length$

Ejercicio de revisión

Procedure 3 POW - $y = x^n$

Input: $x : Real, n : Integer$

$acum \leftarrow 1$

for $i \leftarrow 1$ **to** n **do**

$acum \leftarrow acum * x$

end for

Procedure 4 BUBLE_SORT -Sort the elements of an array

Input: A : Array

```
for  $i \leftarrow A.length$  to 1 do
  for  $j \leftarrow 1$  to  $i - 1$  do
    if  $A[j] > A[j + 1]$  then
       $SWAP(A, j, j + 1)$ 
    end if
  end for
end for
```

Procedure 5 INSERTION_SORT - Sort the elements of an array

Input: A : Array

```
for  $i \leftarrow 2$  to  $A.length$  do
   $j \leftarrow i$ 
  while  $i \geq 2$  and  $A[j] < A[j - 1]$  do
     $SWAP(A, j, j - 1)$ 
     $j \leftarrow j - 1$ 
  end while
end for
```

Procedure 6 `BINARY_SEARCH` - Return the position in which a given element is in an array; otherwise, return the position where the element should be.

Input: A : Array, key : Object

$low \leftarrow 1$

$high \leftarrow A.length$

while $low < high$ **do**

$mid \leftarrow (high + low) / 2$

if $key = A[mid]$ **then**

return mid

else if $key < A[mid]$ **then**

$high \leftarrow mid - 1$

else

$low \leftarrow mid + 1$

end if

end while

Ejercicio de revisión

Procedure 7 SELECTION_SORT - Sort the elements of an array

Input: A : Array

```
for  $i \leftarrow A.length$  to 2 do
   $higher \leftarrow 1$ 
  for  $j \leftarrow 2$  to  $i$  do
    if  $A[higher] < A[j]$  then
       $higher \leftarrow j$ 
    end if
  end for
  if  $higher \neq i$  then
     $SWAP(A, higher, i)$ 
  end if
```

Ejercicio de revisión

Procedure 8 POW2 - Calculate exponentiation by squaring

```
result  $\leftarrow$  1  
while  $n > 0$  do  
  if  $n \bmod 2 = 1$  then  
    result  $\leftarrow$  result *  $x$   
  end if  
   $n \leftarrow n/2$   
   $x \leftarrow x * x$   
end while  
return result
```
