

# Algoritmos y estructuras de datos II

## Complejidad I

---

Carlos Gustavo Lopez Pombo  
(Charlie)

Departamento de Computación,  
Facultad de ciencias exactas y naturales,  
Universidad de Buenos Aires



# Complejidad

Desde un punto de vista **práctico** no todo algoritmo que satisface una especificación da lo mismo.

Veamos un ejemplo...





# Complejidad

```
void max_min (int *datos, int cant, int &max, int &min){  
    max = datos[0];  
    for (int i = 1; i < cant; i++)  
        if (max < datos[i]) then max = datos[i];  
    min = datos[0];  
    for (int i = 1; i < cant; i++)  
        if (min > datos[i]) then min = datos[i];  
}
```



# Complejidad

```
void max_min (int *datos, int cant, int &max, int &min){  
    max = datos[0], min = datos[0];  
    for (int i = 1; i < cant; i++){  
        if (max < datos[i]) then max = datos[i];  
        if (min > datos[i]) then min = datos[i];  
    }  
}
```



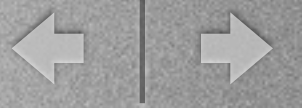


# Complejidad

Existen dos tipos de **complejidad**, la **temporal** y **espacial**, y sirven para saber cuanto nos cuesta resolver un problema en tiempo y espacio.

En la materia sólo nos preocuparemos por la **complejidad temporal**

¿Siempre podemos abstraernos de la complejidad espacial?



# Complejidad

¿Cómo podemos medir el costo temporal de un algoritmo?





# Complejidad

¿Cómo podemos medir el costo temporal de un algoritmo?

Debiéramos encontrar una métrica que sea independiente de la “máquina” en la que se ejecuta...



# Complejidad

¿Cómo podemos medir el costo temporal de un algoritmo?

Debiéramos encontrar una métrica que sea independiente de la “máquina” en la que se ejecuta...  
... e incluso del lenguaje en el que está implementado





# Complejidad

¿Cuánto tiempo nos cuesta resolver el problema de buscar el máximo y el mínimo con este algoritmo?

```
void max_min (int *datos, int cant, int &max, int &min){  
    max = datos[0];  
    for (int i = 1; i < cant; i++)  
        if (max < datos[i]) then max = datos[i];  
    min = datos[0];  
    for (int i = 1; i < cant; i++)  
        if (min > datos[i]) then min = datos[i];  
}
```



# Complejidad

¿Cuánto tiempo nos cuesta resolver el problema de buscar el máximo y el mínimo con este algoritmo?

```
void max_min (int *datos, int cant, int &max, int &min){  
    max = datos[0];  
    for (int i = 1; i < cant; i++)  
        if (max < datos[i]) then max = datos[i];  
    min = datos[0];  
    for (int i = 1; i < cant; i++)  
        if (min > datos[i]) then min = datos[i];  
}
```

c1  
cant\*c2  
cant\*c3  
c4  
cant\*c5  
cant\*c6





# Complejidad

¿Cuánto tiempo nos cuesta resolver el problema de buscar el máximo y el mínimo con este algoritmo?

```
void max_min (int *datos, int cant, int &max, int &min){  
    max = datos[0], min = datos[0];  
    for (int i = 1; i < cant; i++){  
        if (max < datos[i]) then max = datos[i];  
        if (min > datos[i]) then min = datos[i];  
    }  
}
```



# Complejidad

¿Cuánto tiempo nos cuesta resolver el problema de buscar el máximo y el mínimo con este algoritmo?

```
void max_min (int *datos, int cant, int &max, int &min){  
    max = datos[0], min = datos[0];  
    for (int i = 1; i < cant; i++){  
        if (max < datos[i]) then max = datos[i];  
        if (min > datos[i]) then min = datos[i];  
    }  
}
```

2\*c1'  
cant\*c2'  
cant\*c3'  
cant\*c4'





# Complejidad

¿Cuál de los dos algoritmos es mejor, el que tarda  $c1 + cant * c2 + cant * c3 + c4 + cant * c5 + cant * c6$ , o el que tarda  $c1' + cant * c2' + cant * c3' + cant * c4'$ ?



# Complejidad

¿Cuál de los dos algoritmos es mejor, el que tarda  $c1 + cant * c2 + cant * c3 + c4 + cant * c5 + cant * c6$ , o el que tarda  $c1' + cant * c2' + cant * c3' + cant * c4'$ ?

¿Qué es lo que expresan las constantes?





# Complejidad

¿Cuál de los dos algoritmos es mejor, el que tarda  $c_1 + cant * c_2 + cant * c_3 + c_4 + cant * c_5 + cant * c_6$ , o el que tarda  $c_1' + cant * c_2' + cant * c_3' + cant * c_4'$ ?

¿Qué es lo que expresan las constantes?

Las constantes reflejan el costo de las operaciones elementales en el lenguaje y plataforma puntual en la que se ejecuta el algoritmo



# Complejidad

¿Cuál de los dos algoritmos es mejor, el que tarda  $c1 + cant * c2 + cant * c3 + c4 + cant * c5 + cant * c6$ , o el que tarda  $c1' + cant * c2' + cant * c3' + cant * c4'$ ?

¿Qué es lo que expresan las constantes?

Las constantes reflejan el costo de las operaciones elementales en el lenguaje y plataforma puntual en la que se ejecuta el algoritmo

Es decir, aquello de lo que queremos abstraernos...





# Complejidad

## **Clases de funciones**

Para poder abstraernos de las constantes, deberemos poder clasificar las funciones de acuerdo a su razón de crecimiento...

Para ello, lo que se hace es determinar cotas ajustadas por encima y por debajo que permiten reflejar esta razón.



# Complejidad

Volviendo a nuestro ejemplo, ¿cuántas veces se ejecutan las asignaciones que figuran en los **then** realmente?

```
void max_min (int *datos, int cant, int &max, int &min){  
    max = datos[0], min = datos[0];  
    for (int i = 1; i < cant; i++){  
        if (max < datos[i]) then max = datos[i];  
        if (min > datos[i]) then max = datos[i];  
    }  
}
```

2\*c1'  
cant\*c2'  
cant\*c3'  
cant\*c4'





# Complejidad

## Clases de funciones

Podría ser 0 en el **mejor** de los casos y nuestro algoritmo sería más eficiente,

podría ser  $\text{cant}$  en el **peor** de los casos y nuestro algoritmo tendría su peor rendimiento, o

podríamos asumir que es  $\text{cant}/2$  en un caso **promedio** y tendríamos una idea general de su rendimiento



# Complejidad

## Clases de funciones

Cada una de estas suposiciones nos brinda una mirada sobre el comportamiento de nuestro algoritmo:

**peor:** tendremos la certeza de cuál es el máximo tiempo necesario para ejecutar nuestro algoritmo,

**mejor:** nos brinda una cota de lo más rápido que nuestro algoritmo consigue ejecutar, y

**promedio:** nos proporciona una mirada equilibrada entre peor y mejor caso del tiempo que toma ejecutar nuestro algoritmo.





# Complejidad

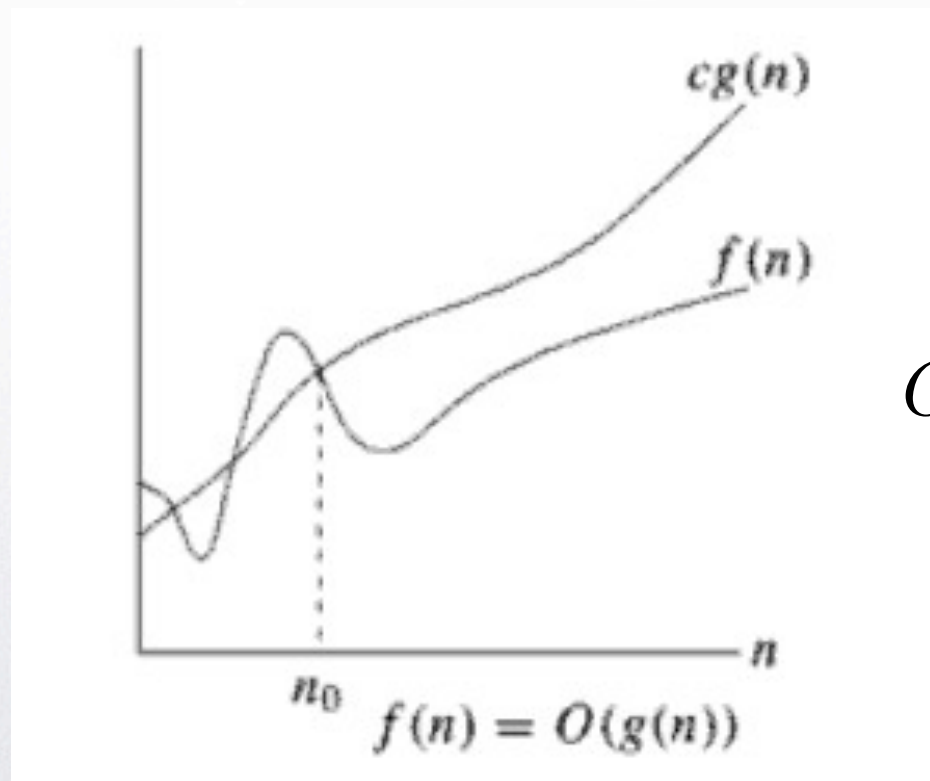
## Clases de funciones

Para cada uno de estos análisis se puede definir una **clase de funciones** que se comportan “igual” a una dada y así probar si nuestro algoritmo pertenece o no a dicha clase caracterizando así su **complejidad temporal**



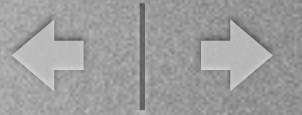
# Complejidad

## La clase $O(g(n))$



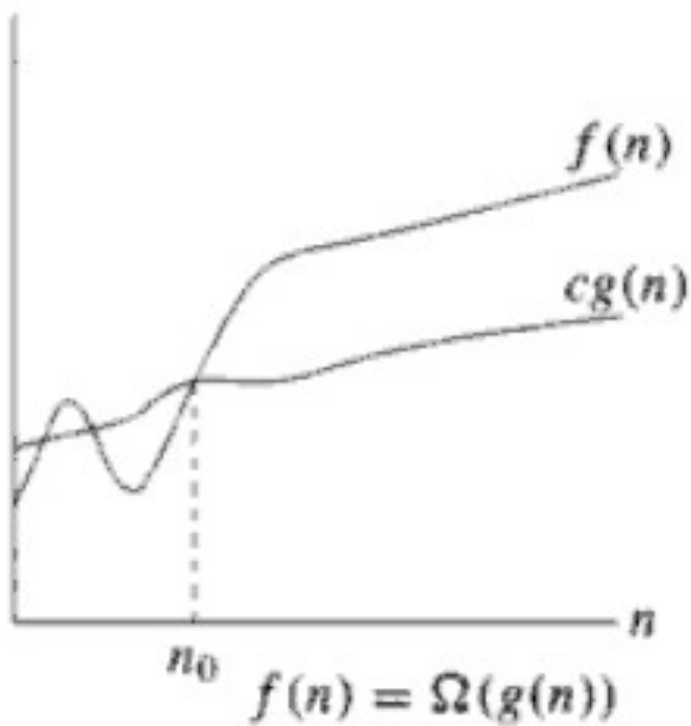
$$O(g(n)) = \{f(n) | (\exists c, x_0)(\forall x_0 \leq x)(f(x) < c * g(x))\}$$





# Complejidad

## La clase $\Omega(g(n))$

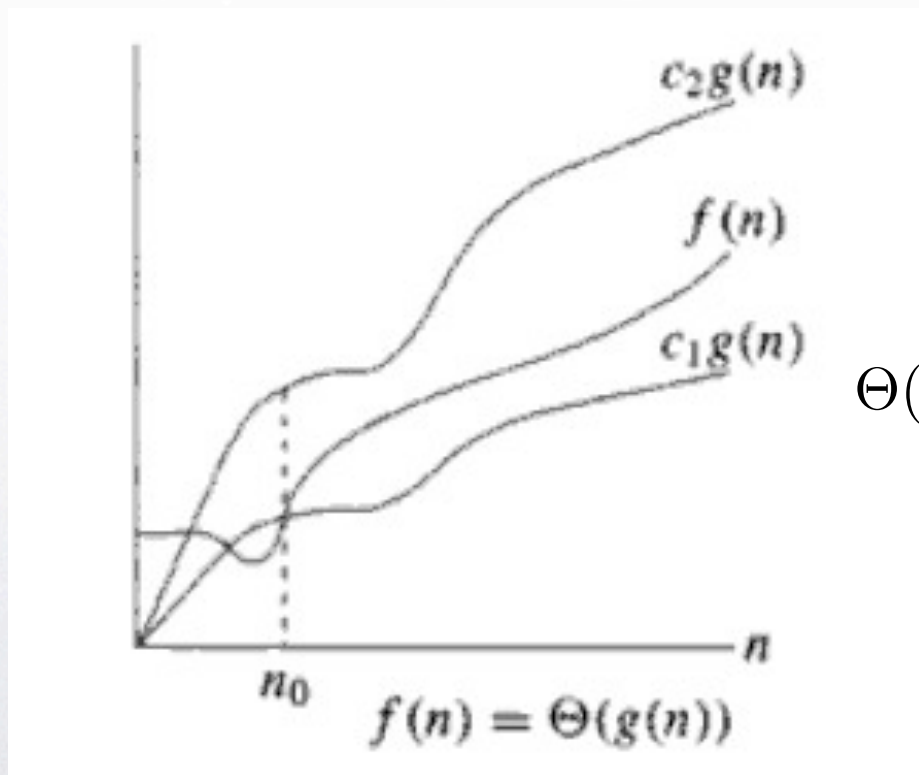


$$\Omega(g(n)) = \{f(n) | (\exists c, x_0)(\forall x_0 \leq x)(c * g(x)) < f(x)\}$$



# Complejidad

## La clase $\Theta(g(n))$



$$\Theta(g(n)) = \{f(n) | (\exists c_1, c_2, x_0)(\forall x_0 \leq x)(c_1 * g(x)) < f(x) \leq c_2 * g(x))\}$$





# Complejidad

## **Complejidad de un algoritmo**

Luego, dada la función de costo de un algoritmo particular, se puede probar su pertenencia a una clase de funciones determinada.

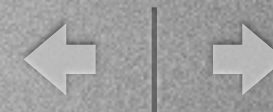
Veamos un ejemplo...



# Repaso

- Presentamos el concepto naïf de costo temporal de un algoritmo
- Formalizamos varias nociones de complejidad de un algoritmo usando clases de funciones
- Presentamos un pequeño ejemplo de cómo usarlas.





¡Es todo por hoy!



¡Es todo por hoy!

