

# Algoritmos Codiciosos

Ernesto Rodriguez - Juan Roberto Alvaro Saravia

Universidad Francisco Marroquin

*ernestorodriguez@ufm.edu - juanalvarado@ufm.edu*

# Cordinación de Actividades

- Se tiene un conjunto de actividades  $A = \{a_1, a_2, \dots, a_n\}$
- Las actividades hacen uso de un recurso comun.
- Toda actividad tiene una hora de inicio ( $t_0$ ) y hora de finalización ( $t_f$ ).
- Dos actividades  $a_1, a_2 \in A$  son **compatibles** si los intervalos  $[t_0^{a_1}, t_f^{a_1})$  y  $[t_0^{a_2}, t_f^{a_2})$  no traslapan.
- Las actividades  $a_1, a_2, \dots, a_n$  se encuentran ordenadas de forma ascendiente respecto a  $t_f$ , es decir:  $t_f^{a_1} \leq t_f^{a_2} \leq \dots \leq t_f^{a_n}$

**Problema:** Encontrar el subconjunto  $A_c \subset A$  con la mayor cantidad de **actividades compatibles**.

# Cordinación de Actividades

$i$	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11
$s_i$	1	3	0	5	3	5	6	8	8	2	12
$f_i$	4	5	6	7	9	9	10	11	12	14	16

Actividades compatibles:

- $\{a_3, a_9, a_{11}\}$
- $\{a_1, a_4, a_8, a_{11}\}$
- $\{a_2, a_4, a_9, a_{11}\}$

---

## Algorithm 1 Cordinar

---

```
1: procedure CORDINAR( $t_0, t_f, A$ )
2:   let  $A_c = \{\}$ 
3:   for  $a_i$  in  $A$  do
4:     let  $opcion = \{\}$ 
5:     if  $[t_0^{a_i}, t_f^{a_i}] \subseteq [t_0, t_f]$  then
6:       let  $resto = A \setminus \{a_i\}$ 
7:       let  $opcion_0 = \text{Cordinar}(t_0, t_0^{a_i}, resto)$ 
8:       let  $opcion_f = \text{Cordinar}(t_f^{a_i}, t_f, resto)$ 
9:        $opcion \leftarrow \{a_i\} \cup opcion_0 \cup opcion_f$ 
10:       $A_c \leftarrow \text{mayor}(A_c, opcion)$ 
11:   return  $A_c$ 
```

---

- El algoritmo hace uso de la memorización para evitar repetir trabajo.
- Sin embargo, ¿es necesario considerar todas las opciones?
- ¿Se puede decidir si agregar o no una actividad sin tener que resolver todos los sub-problemas?

- Seleccionar la actividad que deje la mayor cantidad de tiempo libre.
- En otras palabras, seleccionar la actividad que termine lo más temprano posible.
- En caso de conflicto, hacer una selección arbitraria.

- La programación dinamica es una herramienta poderosa ya que considera un amplio espacio de combinaciones.
- Sin embargo, existen ocasiones en que la programación dinamica es un metodo “exagerado”.
- Ciertos problemas pueden ser resuletos seleccionando la opción optima en cada paso, sin importar como se desenvuelva el resto de la busqueda.
- A estos algoritmos se les conoce como **algoritmos codiciosos**.

# Creación de Algoritmos Codiciosos

- 1 Encontrar la sub-estructura optima
- 2 Crear una solución recursiva que busque esa sub-estructura
- 3 Demostrar que al hacer la elección codiciosa, solamente queda un sub-problema
- 4 Demostrar que es “seguro” hacer la solución codiciosa
- 5 Implementar el algoritmo recursivamente
- 6 Implementar el algoritmo iterativamente



# Elecciones codiciosas vs Programación dinamica

- Las decisiones codiciosas solo consideran el “pasado”, mientras la programación dinamica considera tambien el “futuro”
- La programación dinamica es más general que los algoritmos codiciosos.
- Los algoritmos codiciosos son más eficientes.
- En algunas ocasiones, agregarle restricciones a un problema permite utilizar algoritmos codiciosos:
  - TSP vs Shortest Path
  - Candelarización vs Candelarización Generalizada
  - Ordenamiento vs Ordenamiento Generalizado
  - Knapsack fraccionado vs Knapsack con Limite vs Knapsack Generalizado