

# INF221 – Algoritmos y Complejidad

## Clase #8

### Problemas de Optimización

Aldo Berrios Valenzuela

29 de septiembre de 2016

## 1. Problema de Optimización

### 1.1. Problema de Tareas

**Teorema 1.1.** Para el problema de programación de tareas, la estrategia de elegir en cada paso la tarea sin conflicto con fin más temprano entrega una solución óptima.

*Demostración.* Por inducción sobre  $|P|$ , el número de tareas.

- *Base:* Si hay una única tarea, la estrategia la programa. Esto es óptimo.
- *Inducción:* Supongamos que obtiene una solución óptima para a lo más  $k$  tareas. Sea  $P$  una instancia con  $|P| = k+1$ . Elegimos  $\hat{p}$  según criterio por elección voraz hay solución óptima que lo incluye, queda  $P'$ ,  $|P'| \leq k$ . Por inducción, obtengo una solución óptima  $\Pi'$  de  $P'$ . Combinando  $\Pi' \cup \{\hat{p}\}$  tengo una solución óptima para  $P$ , por SO (sub-estructura óptima).

□

### 1.2. Knapsack (mochila)

Hay una mochila de capacidad  $M$ , y un conjunto de  $n$  tipos de ítem, del ítem tipo  $i$  hay disponible  $p_i$  en total, de valor  $v_i$ . Se pueden incluir fracciones de ítem (es café, azúcar, arroz, ...)

Estrategia:

- Ordenar los ítem por

$$\frac{v_i}{p_i}$$

decreciente.

- Echar en la mochila sucesivamente todo lo que se pueda del ítem  $i$ , en el orden anterior.

**EVQA:** Cumple con EV, EI, SO  $\Rightarrow$  dar solución óptima.

**Mochila de Discreta:** El ítem  $i$  se agrega completo o no (no fracciones).  $\rightsquigarrow$  estrategia voraz *no* da óptimo.

**EQVA:** Contraejemplo.

### 1.3. Minimal Spanning Tree

Dado un grafo  $G = (V, E)$ , con arcos rotulados  $c : E \rightarrow \mathbb{R}^+$ , se busca el árbol recubridor (o sea, el que une todos los vértices) de costos mínimo (suma de los  $c$  sobre sus arcos).