

# Teoría de Algoritmos I

Primer Cuatrimestre 2017 Trabajo Práctico 3

Integrante	Padrón	Correo electrónico
Rodrigo De Rosa	97799	rodrigoderosa@outlook.com
Marcos Schapira	_	schapiramarcos@gmail.com
Facundo Guerrero	_	facundoiguerrero@gmail.com

# ${\rm \acute{I}ndice}$

1.	Programación Dinámica	1
	1.1. Algoritmo	
	1.1.1. Funcionamiento	1
	1.1.2. Ecuación de recurrencia	1
2.	Algoritmos Randomizados	2
	2.1. Algoritmo	2
	2.1.1. Funcionamiento	2
	2.1.2. Categoría de randomización	2
3.	Algoritmos Aproximados	3
	3.1. Algoritmo	3
	3.1.1. Funcionamiento	3
4.	Ejecución de programas	_

## 1. Programación Dinámica

En esta sección se analiza una solución al problema de la predcción de acciones a través de la programación dinámica.

### 1.1. Algoritmo

El algoritmo utilizado para resolver el problema planteado fue

#### 1.1.1. Funcionamiento

Este algoritmo funciona de la siguiente forma:

- Determina un día de compra, un día de venta, un día de compra auxiliar, una ganancia máxima y una ganancia temporal.
- Itera sobre todos los días (valores diferentes de acciones) verificando si en el día actual es más o menos favorable comprar acciones que en el día en el que se pretendía hacerlo hasta el momento, determinando el día de compra auxiliar.
- A partir del día que determinó, calcula la ganancia temporal como la que se obtendría si las acciones fueran vendidas el día actual y verifica si es mayor a la ganancia máxima hasta el momento.
- En tal caso, determina el día de venta como el actual, el día de compra como el que previamente era el día de compra auxiliar y la ganancia máxima como la que era la ganancia temporal.
- Al finalizar la iteración, queda determinado el día de compra más conveniente, el día de venta más conveniente y la ganancia máxima obtenible.

### 1.1.2. Ecuación de recurrencia

La ecuación de recurrencia del algoritmo utilizado es la siguiente:  $R(n,m)=\dots$ 

## 2. Algoritmos Randomizados

En esta sección se analiza una solución al problema de hallar el corte global mínimo en un grafo no dirigido a través de un algoritmo randomizado.

## 2.1. Algoritmo

Para resolver este problema se utilizó el algoritmo de Karger descripto en la bibliografía proporcionada por la cátedra.

#### 2.1.1. Funcionamiento

Sea el grafo G = (E, V), el procedimiento del algoritmo es el siguiente:

- Mientras |V| > 2:
  - Se elige  $e(u, v) \in E$  aleatoriamente.
  - Se crea un  $w \in V$ , el cual reemplaza tanto a u como a v en todas las aristas en las que se encuentran. Es decir, w puede tener más de una arista que vaya a un mismo vértice  $q \in V$ .
  - Se elimina e(u, v) de E.
  - Si existe alguna  $e(v,v) \in E$  (arista de un vértice consigo mismo), se elimina.
- Se devuelven las aristas que unen a esos dos vértices como el corte mínimo.

### 2.1.2. Categoría de randomización

Es un algoritmo *Monte-Carlo* porque para algún orden de selección aleatoria de aristas, el corte obtenido *no* es el mínimo. Es decir, es rápido siempre pero no siempre da resultados correctos.

La probabilidad de que este algoritmo devuelva un corte que sea mínimo es  $p \geqslant \binom{n}{2}^{-1}$  con n = |V|. Un dato adicional es que si el algoritmo se corre  $T = \binom{n}{2} \ln n$  veces, la probabilidad de no encontrar un corte mínimo es  $[1-p]^T \leqslant \frac{1}{n}$  en un tiempo  $O(Tm) = O(n^2 m \log n)$  con m = |E|.

# 3. Algoritmos Aproximados

En esta sección se analiza una solución al problema de la suma de subconjuntos a través de un algoritmo aproximado.

## 3.1. Algoritmo

Para resolver este problema se utilizó la estrategia polinómica descripta en la bibliografía proporcionada por la cátedra.

## 3.1.1. Funcionamiento

Este algoritmo

# 4. Ejecución de programas

Para correr cada algoritmo, se debe ejecutar el archivo principal de cada uno. Esto se hace de la siguiente forma:

En la carpeta Programación Dinámica abrir la consola y ejecutar python main.py En la carpeta Algoritmos Randomizados abrir la consola y ejecutra python main.py En la carpeta Algoritmos Aproximados abrir la consola y ejecutra python main.py