

Trabajo Práctico $N^{\circ}3$

75.29 - Teoría de Algoritmos I Facultad de Ingeniería de la Universidad de Buenos Aires 1er. Cuatrimestre 2017

Federico Brasburg, *Padrón Nro. 96.653* federico.brasburg.@gmail.com

Pablo Rodrigo Ciruzzi, *Padrón Nro. 95.748* p.ciruzzi@hotmail.com

Andrés Otero, *Padrón Nro. 96.604* oteroandres 95@gmail.com

23 de junio de 2017

Índice

1.	Programación Dinámica	3
	1.1. Cómo correrlo	3
	Algoritmos Randomizados 2.1. Cómo correrlo	3
	Algoritmos Aproximados 3.1. Cómo correrlo	4
4.	Código	5

1. Programación Dinámica

El problema propuesto es similar al de encontrar el mínimo y máximo elemento en un array de números con la restricción de que el mínimo esté antes que el máximo.

El algoritmo parte de la base de que se compra y se vende el primer día (Es decir, se empieza con una ganancia igual a 0), y guarda el mínimo actual. Avanzando en los días, si vendiendo en el día en el que se está da un beneficio mayor a lo que ya se compró y vendió, cambia y pasa a vender en este día y a comprar en el del mínimo actual; si no es así, sigue. Si el precio del día actual es menor al mínimo actual, entonces es un potencial día de compra y se actualiza el mínimo actual.

La ecuación de recurrencia sería algo así:

$$S_{i+1} = \{ \max\{S_i, k[i+1] - \min Actual_i \} \}$$
(1.1)

Donde:

- En cada S_i se guarda el mínimo y máximo que dan esta diferencia (siendo S_i la diferencia máxima).
- \bullet k es el array con los valores de compra/venta.

1.1. Cómo correrlo

Para correr el algoritmo basta con importar la función compraventa del archivo pg.py, y utilizarla pasándole un array con los números. Dentro del archivo pg_test.py se puede ver un ejemplo de esto, donde se verifica que el resultado sea correcto comparándolo con el resultado de un algoritmo cuadrático.

2. Algoritmos Randomizados

La idea del algoritmo de contracción de Karger es encontrar el corte mínimo en un grafo G=(V,E). Esto es, dos conjuntos no vacíos A y B, donde $A \cap B = \emptyset$ y $A \cup B = V$. El tamaño del corte (A,B) se define como el número de aristas e=(u,v) con $u \in A$ y $v \in B$, o viceversa y lo que se busca es que éste sea mínimo.

Este algoritmo es un caso de randomización de tipo **Monte Carlo**, ya que tiene una probabilidad de que el mismo falle en encontrar la solución correcta.

El algoritmo de contracción en sí consiste en elegir una arista e=(u,v) al azar, y "fusionar" los vértices creando un supernodo, el cual tiene tiene todas las aristas de u y v (Salvo la/s arista/s entre ellos). Es importante recalcar que el grafo debe permitir múltiples aristas entre dos vértices, ya que al fusionar es importante que se mantengan la cantidad de aristas (Nuevamente, salvo las que son entre u y v). Este proceso se debe repetir hasta que el grafo sólo conste de v vértices (Notar que en cada "iteración" eliminamos un nodo), los cuales se corresponderán con el corte v0, y la cantidad de aristas en el grafo será el tamaño del mismo.

Lo más interesante de esto es que su probabilidad de falla es relativamente alta, pero puede ser reducida ampliamente mediante múltiples (en cantidad polinomial) corridas. Yendo a los números, la probabilidad de que el algoritmo sea correcto con una única corrida es de al menos $\binom{n}{2}^{-1}$ (con n=|V|), lo cual para un n grande es un número muy chico (Es decir, su probabilidad de falla es como mucho $1-\binom{n}{2}^{-1}$). Pero si el mismo se corre $\binom{n}{2}$ veces, se reduce a que se puede fallar en encontrar el corte mínimo con una probabilidad:

$$(1 - \binom{n}{2}^{-1})^{\binom{n}{2}} \le \frac{1}{e} \tag{2.1}$$

Aún más, si se corre $\binom{n}{2} * \ln n$ veces, la probabilidad en 2.1 desciende a $e^{-\ln n} = \frac{1}{n}$, lo cual es más que aceptable para un n grande.

2.1. Cómo correrlo

Correr el algoritmo con una instancia del grafo con n vértices y 2*n aristas es tan simple como correr python karger.py n desde la carpeta src del proyecto.

3. Algoritmos Aproximados

El objetivo del algoritmo es resolver el problema de optimización de Subset Sum: dado un set de enteros positivos y t un entero positivo, encontrar la suma más grande de enteros del set que sea menor a t

La idea del algoritmo aproximado de tiempo polinomial viene del algoritmo que lo resuelve de manera exacta, que lo hace en tiempo exponencial. Este mismo surge de una suerte de fuerza bruta, es decir, de calcular la suma de todos los subsets y luego elegir el más cercano a t. Pero el algoritmo exacto lo hace de manera más inteligente, ya que para calcular la suma de todos los subsets $x_1, ..., x_i$, utiliza la suma de todos los subsets $x_1, ..., x_{i-1}$, y también si se da cuenta que la suma de un cierto subset da mas que t, lo elimina. En resumen, el algoritmo exacto toma un subset $S = x_1, ..., x_n$ y el entero t, luego va calculando L_i que es la lista de todos los subsets de $x_1, ..., x_i$ que no superan t, y termina devolviendo el valor más alto de L_n .

Este algoritmo es exacto pero muy costoso. Buscando una solución lo suficientemente buena y menos costosa podemos usar el aproximado de tiempo polinomial. Este algoritmo ataca el problema de que calcular L_i en cada paso es muy costoso, y lo resuelve recortando (trimming) cada lista L luego de crearla. Usa la idea de que si hay 2 valores muy cercanos en la lista no vale la pena mantenerlos a ambos. Utilizando un parámetro δ de recorte, recorta todos los elementos y tal que existe z en la L' recortada de manera que:

$$\frac{y}{1+\delta} \le z \le y \tag{3.1}$$

Este método se basa en que se pueden quitar muchos elementos sin que ellos queden sin ser representados en la lista recortada. El metodo de recortar la lista L en $\Theta(|L|)$, es usando la lista ordenada, donde agarra el primer elemento y luego va agregando los elementos más grandes mientras no cumpla 3.1. Finalmente, la lista es L'.

En resumen, el algoritmo polinómico funciona igual que el exacto pero utiliza el algoritmo de recorte luego de calcular L_i , que se calcula utilizando un parámetro de aproximación $0 < \epsilon < 1$ que se usa para calcular $\delta = \frac{\epsilon}{2n}$ siendo n = |S|.

3.1. Cómo correrlo

Se puede crear un problema aleatorio con el método generar_problema_aleatorio de la clase SubsetSum, pasando el nombre del archivo a generar, el tamaño n del subset y dos enteros entre los cuales se generan los valores del subset.

Para resolver el problema, se puede utilizar el método resolver_problema de la misma clase, pasando el nombre del archivo generado, un t y un parametro ϵ de aproximación.

4. Código

creador grafos.py

```
from random import randint
from grafo import Grafo
\# Crea un grafo de n vertices y 2*n aristas, junto con el archivo correspondiente
# Importante: No correr el algoritmo para n \le 4, ya que para esos n, 2*n > n*(n-1)/2
# (Aristas en grafo completo), por lo que no existe grafo posible con n vertices y 2*n aristas
def crearGrafoConexo(n, nombre):
    if 2 * n > n * (n - 1) / 2:
         print 'No_es_posible_correr_el_algoritmo_ya_que_2*n_>_n*(n-1)/2_para_n_=', n
         return
    cantAristas = 2 * n
    arch = open(nombre, 'w')
    \operatorname{arch.write}(\mathbf{str}(n) + " \setminus n")
    \operatorname{arch.write}(\operatorname{\mathbf{str}}(\operatorname{\mathbf{cant}}\operatorname{Aristas}) + "\n")
    \# Escribo la primer arista, que siempre se va a corresponder con la 0 < -> 1
    \operatorname{arch.write}(\mathbf{str}(0) + " \cup " + \mathbf{str}(1) + " \setminus n")
    # Creo el grafo inicial , junto con la primera arista
    g = Grafo()
    g.agregar\_vertice(0)
    g.agregar\_vertice(1)
    g.agregar_arista_no_dirigida(0, 1)
    \# Primero creo un grafo conexo de n vertices y n-1 aristas, agregando de a 1 por vez
    # y creando una arista entre el y cualquiera de los anteriores
    for i in range(2, n):
         verticeRandom = randint(0, i - 1)
         \operatorname{arch.write}(\operatorname{\mathbf{str}}(i) + " \_" + \operatorname{\mathbf{str}}(\operatorname{verticeRandom}) + " \setminus n")
         g.agregar_vertice(i)
         g.agregar_arista_no_dirigida(i, verticeRandom)
    \# Despues genero las n+1 aristas restantes de manera aleatoria, teniendo en cuenta
    # que no se creen aristas repetidas
    i = 0
    while i \le n:
         verticeRandom1 = randint(0, n - 1)
         verticeRandom2 = randint(0, n - 1)
         if verticeRandom1!= verticeRandom2 and not g.son vecinos(verticeRandom1,
              verticeRandom2):
              \operatorname{arch.write}(\operatorname{\mathbf{str}}(\operatorname{verticeRandom1}) + " \_" + \operatorname{\mathbf{str}}(\operatorname{verticeRandom2}) + " \backslash n")
              g.agregar arista no dirigida(verticeRandom1, verticeRandom2)
              i += 1
    arch. close ()
    return g
# Crea un grafo completo con n vertices, junto con el archivo correspondiente
def crearGrafoCompleto(n, nombre):
    g = Grafo()
    for i in range(n):
         g.agregar_vertice(i)
    cantAristas = n * (n - 1) / 2
    arch = open(nombre, 'w')
```

```
arch.write(str(n) + "\n")
arch.write(str(cantAristas) + "\n")
for i in range(n):
    for j in range(i + 1, n):
        g.agregar_arista_no_dirigida(i, j)
        arch.write(str(i) + "\_" + str(j) + "\n") # Crea una arista del vertice i al vertice j
arch.close()
return g
```

grafo.py

```
PRIMERO = 0
SEGUNDO = 1
TERCERO = 2
class Arista(object):
     \begin{array}{c} \textbf{def} \ \_\_init\_\_(self, id1, id2, peso) \colon \\ self \ .id1 \ = \ id1 \end{array}
           self.id2 = id2
           self.\,peso\,=\,peso
     \mathbf{def} \, \mathrm{peso}(\, \mathrm{self} \,):
          return self.peso
     def _ _str__ (self):
          \mathbf{return} \ \mathbf{str}(\mathrm{self.id1}) \ + \text{``\_a\_"} + \mathbf{str}(\mathrm{self.id2}) \ + \text{``,\_peso\_"} + \mathbf{str}(\mathrm{self.peso})
class Grafo(object):
     \mathbf{def} \ \_ \operatorname{init} \_ (\operatorname{self}):
           """Crea un Grafo dirigido (o no) con aristas pesadas (o no)"""
           self. aristas = \{\}
           self.vertices = []
     def devolver aristas(self):
           """Devuelve las aristas del grafo"""
          return self. aristas
     def devolver aristas list(self):
           lista = []
          for i in self.aristas:
                for j in self.aristas[i].values():
                     lista += j
          return lista
     def devolver_vertices(self):
          {f return} \ {f self} . {f vertices}
     \mathbf{def}\ \mathrm{devolver\_cant\_vertices(self)}:
           """Devuelve\ los\ nodos\ del\ grafo"""
          return len(self. vertices)
     def agregar vertice(self, id):
           """Agrega un vertice que se identifica con un nombre y un ID"""
           self . vertices . append(id)
```

```
self. aristas[id] = \{\}
def agregar_arista_no_dirigida(self, id1, id2, peso=0):
    """Agrego una arista no dirigida entre los nodos con id1 y id2"""
    self .agregar arista dirigida(id1, id2, peso)
    self .agregar arista dirigida(id2, id1, peso)
def agregar arista dirigida(self, id1, id2, peso=0):
    """Agrego una arista dirigida entre los nodos con id1 y id2"""
    arista = Arista(id1, id2, peso)
    if id2 in self. aristas [id1]:
         self . aristas [id1][id2]. append(arista)
    else:
         self. aristas [id1][id2] = [arista]
def son vecinos(self, id1, id2):
    """Devuelve si id1 y id2 son vecinos"""
    try:
         if self aristas [id1][id2]:
            return True
        return False
    except:
        return False
def peso_arista(self, id1, id2):
    """Devuelve el peso de la arista entre id1 e id2"""
    if self son vecinos(id1, id2):
        return self. aristas [id1][id2]. peso
    raise ValueError
def borrar vertice(self, id):
    self . vertices . remove(id)
    \mathbf{del} \, \operatorname{self} \, . \, \operatorname{aristas} [\mathbf{id}]
def borrar arista no dirigida(self, id1, id2):
    self.borrar arista dirigida(id1, id2)
    self.borrar arista dirigida(id2, id1)
def borrar arista dirigida(self, id1, id2):
    if self.son\_vecinos(id1, id2):
        \mathbf{del} self . aristas [id1][id2]
def advacentes (self, id):
    """Pide un id de un nodo existe y devuelve una lista de los id de sus adyacentes"""
    adyacentes = []
    for arista in self.aristas[id]:
        adyacentes.append(arista)
    return advacentes
def leer(self, nombre, dirigido=False):
    """Lee un grafo (dirigido o no) de un archivo con nombre"""
        mi \quad arch = open(nombre)
        cant nodos = int(mi arch.readline())
        for i in range (0, \text{ cant nodos}):
             self.agregar vertice(i)
```

```
cant_aristas = int(mi_arch.readline())
       for i in range (0, cant aristas):
           linea = mi_arch.readline()
           numeros = linea.split("")
           peso = 0
           if len(numeros) > 2:
               peso = numeros[TERCERO].rstrip('\n')
           else:
               numeros[SEGUNDO] = numeros[SEGUNDO].rstrip('\n')
           if dirigido:
               self.agregar arista dirigida(int(numeros[PRIMERO]), int(numeros[SEGUNDO
                   ), peso)
           else:
               self.agregar arista no dirigida(int(numeros[PRIMERO]), int(numeros[
                   SEGUNDO]), peso)
       mi arch.close()
       return True
   except:
       return False
def leer dirigido (self, nombre):
    self. leer(nombre, True)
def leer no dirigido(self, nombre):
    self. leer(nombre, False)
```

karger.py

```
from creador grafos import crearGrafoConexo
from creador grafos import crearGrafoCompleto
from parser import Parser
from os.path import isfile
from random import randint
from math import log
import sys
"""Correr como python karger.py n, con n la cantidad de vertices del grafo"""
class Karger(object):
    \begin{array}{l} \textbf{def} \ \_\_init\_\_\_(self, \ n): \\ path \ = \ '../out/grafoKarger.txt' \end{array}
        # Verifico que el archivo, si ya esta creado, sea de la misma cantidad de nodos
        if isfile (path) and int(open(path).readline()) == n:
            p = Parser()
             self.grafo = p.leer\_grafo\_no\_dirigido(path)
        else:
             self.grafo = crearGrafoConexo(n, path)
             \# self.grafo = crearGrafoCompleto(n, path)
        # Aca se guardara el set al que pertenezcan
        self.corte = {i: [i] for i in range(self.grafo.devolver cant vertices())}
    def contraer(self, id1, id2):
        for destino, aristas in self.grafo.devolver aristas()[id2].items():
             # Me fijo que cantidad de aristas hay entre ellos
            cantidad aristas = len(aristas)
             # Borro las aristas originales del grafo
```

```
self.grafo.borrar arista no dirigida(id2, destino)
            \# Si la arista a agregar no es una arista entre id1 e id2, agrego tantas como saque
            if destino != id1:
                for in range(cantidad aristas):
                    self.grafo.agregar arista no dirigida(id1, destino)
        # Borro el vertice que contraje, que se fusiono con id1
        self.grafo.borrar_vertice(id2)
        # Actualizo el set al que pertenece el vertice id2
        self.corte[id1] += self.corte[id2]
        # Borro la key id2 del diccionario
        self.corte.pop(id2, None)
    def karger(self):
        if self.grafo.devolver\_cant\_vertices() == 2:
            return self.corte, len(self.grafo.devolver aristas list()) / 2
        aristas = self.grafo.devolver aristas list()
        aristaRandom = aristas[randint(0, len(aristas) - 1)]
        # De esta forma me aseguro que id1 siempre sea menor que id2
        self.contraer(min(aristaRandom.id1, aristaRandom.id2), max(aristaRandom.id1,
            aristaRandom.id2))
        return self.karger()
if len(sys.argv) != 2:
    print 'Se_debe_especificar_el_parametro_n_como_argumento._Correr_python_karger.py_10,_por_
        ejemplo.'
    exit()
n = int(sys.argv[1]) \# Cantidad de vertices
combinatorio = \mathbf{float}(n * (n-1)) / 2
corte minimo = []
aristas minimas = 2 * n + 1
for i in range(int(combinatorio * \log(n)):
   k = Karger(n)
    corte, cant aristas = k.karger()
    if cant aristas < aristas minimas:
        aristas minimas = cant aristas
        corte minimo = corte
print 'El_corte_minimo_encontrado_es_con', str(aristas minimas), 'con_probabilidad_al_menos', str
    (1 - (1 / \mathbf{float}(n))), \setminus
    'siendo_el_corte', corte minimo
```

parser.py

```
from grafo import Grafo

CERO = 0

UNO = 1

class Parser(object):
    def leer_grafo_no_dirigido(self, nombre):
        """Lee un archivo de un grafo no dirigido sin peso"""
        try:
            grafo = Grafo()
            grafo.leer_no_dirigido(nombre)
            return grafo
```

```
except:
    print "Ocurrio_un_error_leyendo_el_archivo_de_grafo_no_dirigido_" + nombre
    return False

def leer_grafo_dirigido(self, nombre):
    """Lee un archivo de un grafo dirigido sin peso"""

try:
    grafo = Grafo()
    grafo.leer_dirigido(nombre)
    return grafo
except:
    print "Ocurrio_un_error_leyendo_el_archivo_de_grafo_dirigido_" + nombre
    return False
```

pg.py

```
def compraVenta(a):
    if len(a) < 2:
       return []
   posMin = 0
   posMax = 1
    dif = a[posMax] - a[posMin]
   posMinActual = posMin
   for i in range(1, len(a)):
       if a[i] >= a[posMinActual]:
           if (a[i] - a[posMinActual]) > dif:
               dif = a[i] - a[posMinActual]
               posMin = posMinActual
               posMax = i
       else:
           posMinActual = i
   return [posMin, posMax]
```

$pg_test.py$

```
import random
{f from} pg {f import} compra{f Venta}
\mathbf{def} \min \mathrm{Max}(\mathbf{a}):
    if len(a) == 2:
         return a
    min = a[0]
    max = a[1]
    for i in range(2, len(a)):
         if max < a[i]:
              \mathbf{max} = \mathbf{a}[\mathbf{i}]
    before = \min \max(a[1:])
    if (before[1] - before[0]) > (max - min):
         {f return} before
    return [min, max]
def generadorArray(n):
    a = []
    for _ in range(n):
```

```
a.append(random.randint(1, 1000))
   return a
bien = 0
n = 1000
inicial = 2
for i in range(inicial, n):
   a = generadorArray(i)
   rta = compraVenta(a)
   rtaCuadrada = minMax(a)
    if (a[rta[1]] - a[rta[0]]) == (rtaCuadrada[1] - rtaCuadrada[0]):
       bien +=1
   else:
       print a
       print rtaCuadrada
       print rta
print bien == (n - inicial)
```

subset sum.py

```
import random
import pickle
class SubsetSum(object):
   def levantar_problema(self, nombre_archivo):
       listaNumeros = []
       with open(nombre archivo, 'rb') as f:
           listaNumeros = pickle.load(f)
       return listaNumeros
   def generar problema aleatorio(self, nombre archivo, n, numMin, numMax):
       listaNumeros = []
       if (numMin < 0) or (numMax < 0) or (numMax < numMin):
           print "Error_en_los_enteros_minimos_y_maximos"
       for x in range(0, n):
           listaNumeros.append(random.randint(numMin, numMax))
       with open(nombre archivo, 'wb') as f:
           pickle.dump(listaNumeros, f)
   def recortar lista (self, listaNumeros, d):
       if not listaNumeros:
           return
       listaNumeros = sorted(listaNumeros)
       n = len(listaNumeros)
       last = listaNumeros[0]
       nuevaListaNumeros = [listaNumeros[0]]
       for i in range(1, n):
            if listaNumeros[i] > (last * (1 + d)):
               nuevaListaNumeros.append(listaNumeros[i])
               last = listaNumeros[i]
       {f return} nuevaListaNumeros
   def resolver problema(self, nombre archivo, t, e):
```

```
 \begin{array}{l} \textbf{listaNumeros} = \textbf{self.levantar\_problema(nombre\_archivo)} \\ \textbf{if not listaNumeros:} \\ \textbf{return} \\ \textbf{n} = \textbf{len}(\textbf{listaNumeros}) \\ \textbf{L} = \textbf{range}(0, n + 1) \\ \textbf{L}[0] = [0] \\ \textbf{for i in range}(1, n): \\ \textbf{nuevaLista} = \textbf{map}(\textbf{lambda} \ x: \ x + \textbf{listaNumeros}[i - 1], \ \textbf{L}[i - 1]) \\ \textbf{L}[i] = \textbf{list}(\textbf{set}(\textbf{L}[i - 1] + \textbf{nuevaLista})) \\ \textbf{L}[i] = \textbf{self.recortar\_lista}(\textbf{L}[i], \ e \ / \ (2 * n)) \\ \textbf{L}[i] = [j \ \textbf{for} \ j \ \textbf{in} \ \textbf{L}[i] \ \textbf{if} \ j <= t] \\ \textbf{L}[n] = \textbf{sorted}(\textbf{L}[n - 1]) \\ \textbf{z} = \textbf{L}[-1][-1] \\ \textbf{return} \ \textbf{z} \\ \end{array}
```