AG2 – Actividad Guiada 2

03MIAR – Algoritmos de Optimización

Abrir el cuaderno de google colab:

https://colab.research.google.com/drive/15LKBrH aHrbVfPCcAg6QFRkn5gC5-SL9?usp=sharing



AG2 – Actividad Guiada 2

Programación Dinámica

Agenda

- Nuevo tema en el Foro
- Práctica: Programación dinámica(Viaje por el rio).
- Teoría: Ramificación y Poda
- Práctica: Búsqueda en grafos, ramificación y poda(asignación de tareas).
- Practica: Descenso del gradiente.

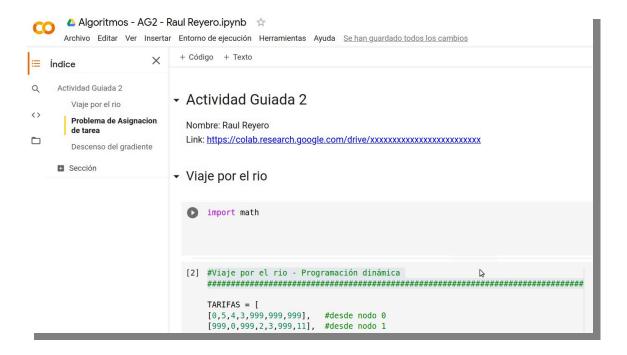
Internacional de Valencia

Universidad

1

Google Colab

https://colab.research.google.com/drive/15LKBrH_aHrbVfPCcAg6QFRkn5gC5-SL9?usp=sharing





Pg.: ⟨N°⟩

Programación dinámica (I)

- Definición: Es posible dividir el problema en subproblemas más pequeños, guardando las soluciones para ser utilizadas más adelante.
- Características que permiten identificar problemas aplicables:
 - ✓ Es posible almacenar soluciones de los subproblemas para ser reutilizadas.
 - ✓ Debe verificar el principio de optimalidad de Bellman: "en una secuencia optima de decisiones, toda sub-secuencia también es óptima" (*)
 - ✓ La necesidad de guardar la información acerca de las soluciones parciales unido a la recursividad provoca la necesidad de preocuparnos por la complejidad espacial (cuantos recursos de espacio usaremos)



Depasi

importante

Programación dinámica (II)

Problema: Viaje por el rio

- Consideramos una tabla T(i,j) para almacenar todos los precios que nos ofrecen los embarcaderos
- Si no es posible ir desde i a j daremos un valor alto para garantizar que ese trayecto no se va a elegir en la ruta óptima(modelado habitual para restricciones)
- Establecer una tabla intermedia(P(i,j)) para guardar soluciones óptimas parciales para ir desde i a j.

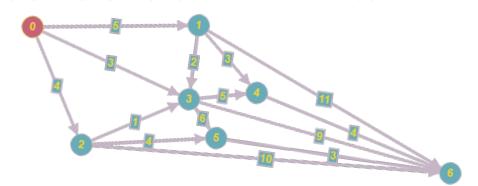
$$P(i,j) = min \{T(i,j), P(i,k)+T(k,j) \text{ para todo } i < k < = j \}$$







 $Pg.: \langle N^o \rangle$



Programación dinámica (III)

Problema: Viaje por el rio

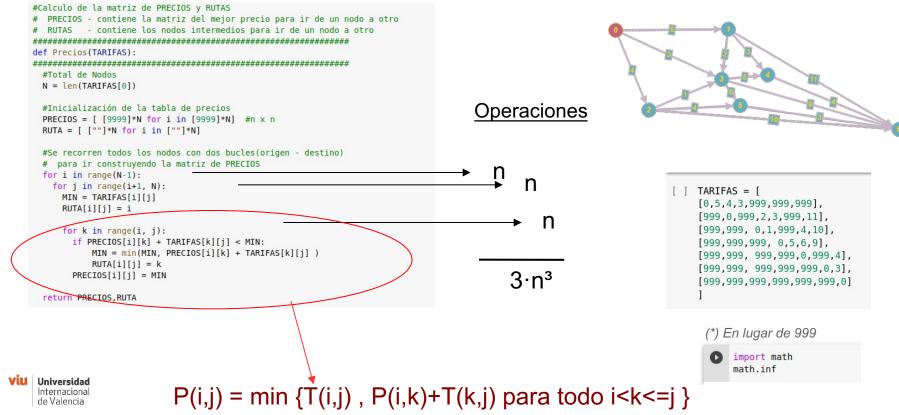
Establecemos las tarifas:

```
#Viaje por el rio - Programación dinámica
TARIFAS = [
[0,5,4,3,999,999,999],
[999,0,999,2,3,999,11],
[999,999, 0,1,999,4,10],
[999,999,999, 0,5,6,9],
[999,999, 999,999,0,999,4],
[999,999, 999,999,999,0,3],
[999,999,999,999,999,0]
#999 se puede sustituir por float("inf")
```





Programación dinámica (IV)



Pg.: $\langle N^o \rangle$

Programación dinámica (V)

RUTA contiene la mejor opción intermedia para ir de un nodo a otro

```
RUTA
   ['', 0, 0, 0, 1, 2, 5]
  ['', '', '', '', '', 'i', 5]
['', '', '', '', '', '', '']
def calcular ruta(RUTA, desde, hasta):
 if desde == hasta:
    #print("Ir a :" + str(desde))
                                          Recursividad
    return desde
  else:
    return str(calcular_ruta(BUTA, desde, RUTA[desde][hasta]) ) + ',' + str(RUTA[desde][hasta])
print("\nLa ruta es:")
calcular ruta(RUTA, 0,6)
```

AG2 – Actividad Guiada 2

Ramificación y Poda

Universidad

Internacional

de Valencia

Agenda

- · Nuevo tema en el Foro
- Práctica: Programación dinámica(Viaje por el rio).
- · Teoría: Ramificación y Poda
- Práctica: Búsqueda en grafos, ramificación y poda(asignación de tareas).
- Practica: Descenso del gradiente.

Ramificación y Poda.

Problema: Asignación de tareas

- El problema consiste en **maximizar** el rendimiento (o **minimizar** los costes) en cuanto a la asignación de N tareas a N agentes. Cada tarea solo puede ser asignado a un agente.
- Los beneficios que se obtienen al realizar la tarea 1 por el agente A es 9
- La matriz de beneficios es la que se muestra en la figura

 Aplicando Ramificación y Poda, obtener la asignación que maximice los beneficios.

 Joh/1
 Job 2
 Job 3
 Job 4

 A
 9
 2
 7
 8

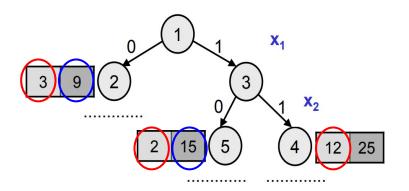
 B
 6
 4
 3
 7

 C
 5
 8
 1
 8

 D
 7
 6
 9
 4

Algoritmos de Búsqueda. Técnicas de Ramificación y Poda(V)

Estrategia de poda: Poda i si CS(i) ≤ CI(j) Para algún j ya generado



C.Superior

CI(j) CS(j)

C.Inferior

C=12(max. de las cotas inferiores)

El nodo 2 no puede mejoran(valor 9) las peores predicciones de 4(valor 12 = max{todo CI() })

El nodo 5 quizá pueda mejorar al nodo 4

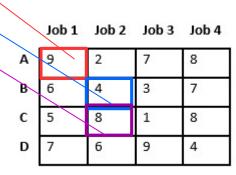


Revision

Ramificación y Poda.

Problema: Asignación de tareas

- P.ej. Si asignamos el agente A a la tarea1
 - Cota Inferior para la tarea2 es 4 ▼
 - Cota Superior para la tarea2 es 8





 $Pg.: \langle N^o \rangle$

Ramificación y Poda.

Problema: Asignación de tareas

- ¿Cómo diseñamos un estado?
- ¿Como expandimos nodos (ramificación)?
- ¿Como podamos?
- ¿Como recorremos el árbol completo de estados?
- ¿Qué complejidad tiene? (*)

(*) es difícil calcular el número de operaciones exacto. Calcular el **mejor** caso y el **peor** caso.

Peor caso = tengo que expandir todos los niveles.

Mejor caso = puedo podar todos los nodos de un nivel menos uno.

En general podemos asumir una complejidad exponencial



```
#Del libro Fundamentos de algoritmia - G. Brassard & P. Bratley pg 349, sec. 9.7.1
'''Hay que asignar n tareas a n agentes, de forma que a cada agente le corresponda una tarea.
Se dispone de una tabla de costes: el coste para el agente i al realizar la tarea j es cij>=0.
Se busca la asignación que reduzca el coste total.
Diferentes aplicaciones,
```



```
Ejemplo de tabla de costes para n=4. Agentes: a, b, c y d . Tareas: 1,2,3 y 4
```

La tupla: (1, 0, 3, 2) representa la solución :

```
Agente 0 a la tarea 1

" 1 " 0

" 2 " 3

" 3 " 2
```

Función objetivo

- S es una solución parcial P.ej (1,0,)
- C es la matriz de costes(o beneficios)

```
def valor(S,COSTES):
    VALOR = 0
    for i in range(len(S)):
        VALOR += COSTES[i][S[i]]
    return VALOR

valor((0, 1, 2, 3),COSTES)
```

Fuerza Bruta:

```
@calcular tiempo
 def fuerza bruta(COSTES):
   #Representacion de la solucion será una tupla donde cada valor en la cordenada i-sima es la tarea asignado al agente i
   # Eiemplo (1,2,3,4) Tiene valor 11+15+19+28=73
   #; Cuantas posibilidades hay? n! -> Complejidad factorial(exponecial)
   #Con dimension 11 se va a 1 minuto de ejecucion
   mejor\ valor = 10e10
   mejor solucion = ()
                                                                                                      TAREAS
   for s in list(itertools.permutations(range(len(COSTES))));
     #print(s,valor(s,COSTES))
     valor tmp = valor(s,COSTES)
     if valor tmp < mejor valor:</pre>
                                                                                                   # E
         mejor valor = valor tmp
                                                                                                   # S
         mejor solucion = s
                                                                                                   COSTES=[[11,12,18,40],
   print("La mejor solucion es :", mejor solucion, " con valor:", mejor valor )
                                                                                                          [14, 15, 13, 22],
                                                                                                          [11,17,19,23],
                                                                                                          [17,14,20,28]]
Universidad
Internacional
```

de Valencia

Función para estimar una cota inferior para una solución parcial:

```
#Coste inferior para soluciones parciales
# (1,3,) Se asigna la tarea 1 al agente 0 y la tarea 3 al agente 1

def CI(S,COSTES):
   VALOR = 0
   #Valores establecidos
   for i in range(len(S)):
      VALOR += COSTES[i][S[i]]

#Estimacion
   for i in range( len(S), len(COSTES) ):
      VALOR += min( [ COSTES[j][i] for j in range(len(S), len(COSTES)) ])
   return VALOR
```

Ej. La tupla (2,0,)

Representa un nodo intermedio con :

- Agente 0 asignado a 2
- Agente 1 asignado a 0

Función para ramificar:

```
#Genera tantos hijos como como posibilidades haya para la siguiente elemento de
#(0,) -> (0,1), (0,2), (0,3)
def crear_hijos(NODO, N):
    HIJOS = []
    for i in range(N ):
        if i not in NODO:
            HIJOS.append({'s':NODO +(i,) })
    return HIJOS
```

```
Proceso principal (I):
```

```
@calcular tiempo
def ramificacion y poda(COSTES):
#Construccion iterativa de soluciones(arbol). En cada etapa asignamos un agente(ramas).
#Nodos del grafo { s:(1,2),CI:3,CS:5 }
                                                                Inicializamos con una
  #print(COSTES)
                                                                solución
  DIMENSION = len(COSTES)
                                                                cualquiera(opcional)
  MEJOR SOLUCION=tuple( i for i in range(len(COSTES))) )
  CotaSup = valor(MEJOR SOLUCION, COSTES)
  #print("Cota Superior:", CotaSup)
                                                                 NODOS guarda los nodos
                                                                 que debemos
  NODOS=[]
                                                               → explorar (ramificación)
  NODOS.append({'s':(), 'ci':CI((),COSTES)
  iteracion = 0
```

continua

```
Proceso principal (II):
                                                                                                      De entre los nodos
                       while (len(NODOS) > 0):
                         iteracion +=1
                                                                                                     pendientes a explorar,
                                                                                                     elegimos el mas prometedor
                         nodo prometedor = [ min(NODOS, key=lambda x:x['ci']) ][0]['s']
                         #print("Nodo prometedor:", nodo prometedor)
                         #Ramificacion
                         #Se generan los hijos
                         HIJOS = [ {'s':x['s'], 'ci':CI(x['s'], COSTES) } for x in crear hijos(nodo prometedor, DIMENSION) ]
                         #Revisamos la cota superior y nos quedamos con la mejor solucion si llegamos a una solucion final
                         NODO FINAL = [x for x in HIJOS if len(x['s']) == DIMENSION ]
                         if len(NODO FINAL ) >0:
                           #print("\n******Soluciones:", [x for x in HIJOS if len(x['s']) == DIMENSION ] )
                           if NODO FINAL[0]['ci'] < CotaSup:</pre>
                             CotaSup = NODO FINAL[0]['ci']
                            MEJOR SOLUCION = NODO FINAL
                         #Poda
                         HIJOS = [x for x in HIJOS if x['ci'] < CotaSup ]
                         #Añadimos los hijos
                         NODOS.extend(HIJOS)
                         #Eliminamos el nodo ramificado
                  6
     Universidad
                         NODOS = [ x for x in NODOS if x['s'] != nodo prometedor
     Internacional
     de Valencia
                       print("La solucion final es:" ,MEJOR SOLUCION , " en " , iteracion , " iteraciones" , " para dimension: " ,DIMENSION
Pg.: \langle N^o \rangle
```

Ramificación y Poda. Practica Análisis para mejorar nota:

- Generar matrices con valores aleatorios de mayores dimensiones (5,6,7,...) y ejecutar ambos algoritmos.
- ¿A partir de que dimensión el algoritmo por fuerza bruta deja de ser una opción?
- ¿Hay algún valor de la dimensión a partir de la cual el algoritmo de ramificación y poda también deja de ser una opción válida?



+1 para mejoar (9/10)

AG2 – Actividad Guiada 2

Descenso del Gradiente

Agenda

- Nuevo tema en el Foro
- Práctica: Programación dinámica(Viaje por el rio).
- Teoría: Ramificación y Poda
- Práctica: Búsqueda en grafos, ramificación y poda(asignación de tareas).
- Practica: Descenso del gradiente.

1



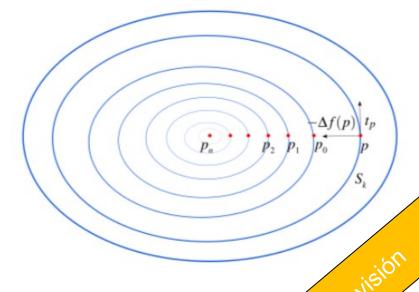
Descenso del Gradiente - AGD

• El procedimiento parte de un punto **p como solución aproximada** y da pasos en el sentido opuesto al gradiente (si minimizamos) de la función en dicho punto.

$$p_{t+1} = p_t - \alpha_t \nabla f(p_t)$$

Donde el parámetro $lpha_t$ se selecciona para que p_{t+1} sea solución

$$egin{array}{c} egin{array}{c} f(p_t) \geq f(p_{t+1}) \end{array}$$

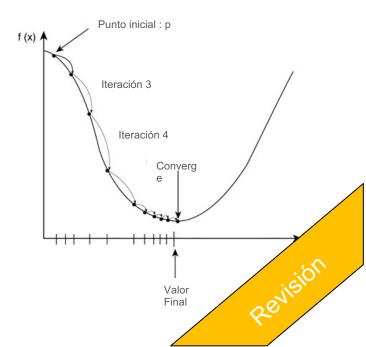




Descenso del Gradiente - AGD

- En general se va reduciendo el valor de α_t dinámicamente a medida que nos aproximamos a la solución que podemos deducir por:
 - la magnitud del gradiente
 - cantidad de iteraciones que hemos realizado

$$p_{t+1} = p_t - \alpha_t \nabla f(p_t)$$





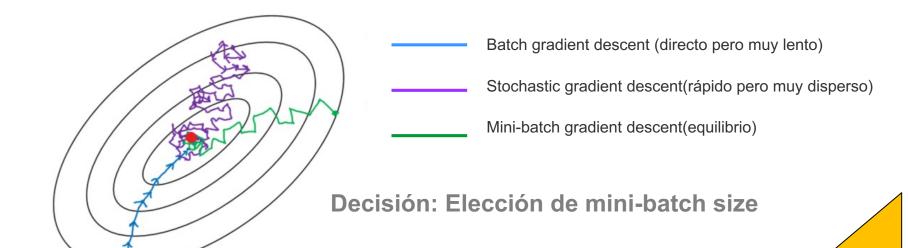
Descenso del Gradiente - AGD

- Dependiendo del Volumen de Datos
 - ✓ Descenso del gradiente por lotes (batch gradient descent)
 Calcula la desviación para todos los puntos en cada iteración!!!
 - ✓ Descenso del gradiente estocástico(stochastic gradient descent)
 Calcula la desviación para un punto en cada iteración!!!
 - ✓ Descenso del gradiente por lotes reducido(mini-batch gradient descent Mezcla de ambos conceptos



Descenso del Gradiente – AGD

Dependiendo del Volumen de Datos





Pg.: ⟨N°⟩

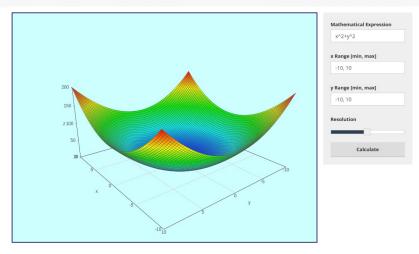
Preparar entorno





La función a minimizar. Paraboloide

```
f = lambda X: X[0]**2+X[1]**2 #Funcion df = lambda X: [2*X[0], 2*X[1]] #Gradiente
```





http://al-roomi.org/3DPlot/index.html



Prepara los datos para el gráfico

```
#Prepara los datos para dibujar mapa de niveles de Z
resolucion = 100
rango=2.5
X=np.linspace(-rango, rango, resolucion)
Y=np.linspace(-rango,rango,resolucion)
Z=np.zeros((resolucion, resolucion))
for ix,x in enumerate(X):
  for iy, y in enumerate(Y):
    Z[iy,ix] = f([x,y])
#Pinta el mapa de niveles de Z
plt.contourf(X,Y,Z,resolucion)
plt.colorbar()
```





Generamos un Punto aleatorio

```
#Generamos un punto aleatorio
P=[random.uniform(-2,2 ),random.uniform(-2,2 ) ]
plt.plot(P[0],P[1],"o",c="white")
```





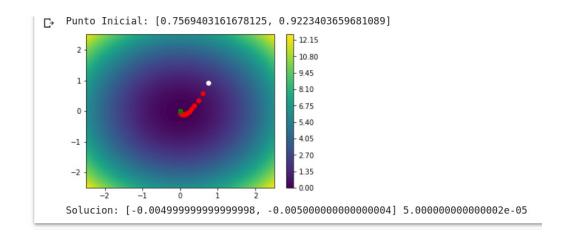
Iteramos el algoritmo





Pintamos el gráfico con las iteraciones

```
plt.plot(P[0],P[1],"o",c="green")
plt.show()
print("Solucion:" , P , f(P))
```



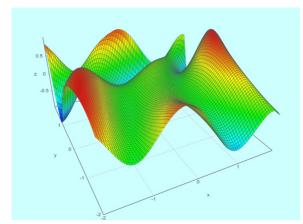




Pg.: ⟨N°⟩

Otra función a minimizar.

```
#Definimos la funcion  
#\sin(1/2 * x^2 - 1/4 * y^2 + 3) * \cos(2*x + 1 - E^y)  
f = lambda X: np.\sin(1/2 * X[0]**2 - 1/4 * X[1]**2 + 3) * np.\cos(2 * X[0] + 1 - np.e**X[1])
```



$$\sin(1/2 * x^2 - 1/4 * y^2 + 3) * \cos(2*x + 1 - E^y)$$



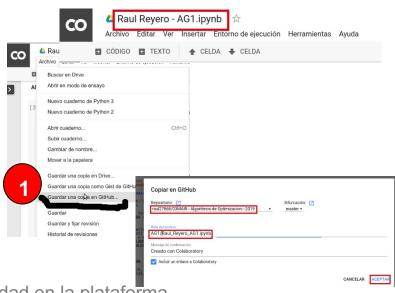


Finalizar la actividad. Grabar, subir a GitHub, Generar pdf (I)

Guardar en GitHub
 Repositorio: 03MIAR ---Algoritmos de Optimizacion
 Ruta de Archivo con AG2

Generar pdf (con https://pdfcrowd.com





Descargar pdf y adjuntar el documento generado a la actividad en la plataforma

- Adjuntar .pdf en la actividad
- URL GitHub en el texto del mensaje de la actividad



Pg.: (N°)



Actividades Guiadas.

- Si hay aportaciones, añadir explicación
- Si es la 2ª entrega, añadir explicación
- Si tienes dudas de que la 2^a entrega sea valida, **enviame un correo.**





Pg.: ⟨N⁰⟩

Ramificación y Poda. Practica Análisis para mejorar nota:

- ¿Que complejidad tiene el algoritmo por fuerza bruta?
- Generar matrices con valores aleatorios de mayores dimensiones (5,6,7,...) y ejecutar ambos algoritmos.
- ¿A partir de que dimensión el algoritmo por fuerza bruta deja de ser una opción?
- ¿Hay algún valor de la dimensión a partir de la cual el algoritmo de ramificación y poda deja de ser una opción válida?



+1 para mejoar

Descenso del gradiente. Practica Práctica para mejorar nota:

- Minimizar la función por descenso del gradiente

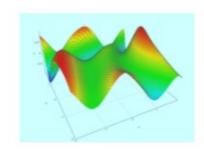
¿Te atreves a optimizar la función?:

$$f(x) = \sin(1/2 * x^2 - 1/4 * y^2 + 3) * \cos(2 * x + 1 - e^y)$$

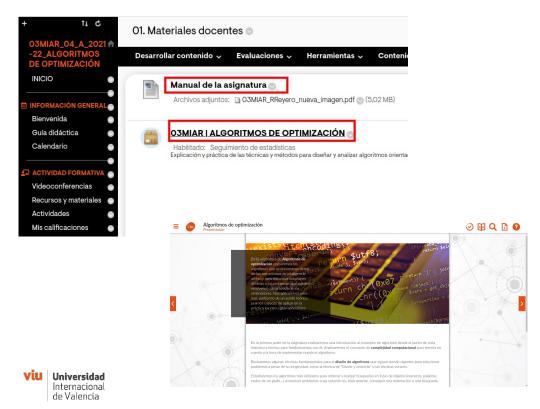


8/10

+1 para mejoar



Manual de la asignatura





 $Pg.: \langle N^o \rangle$

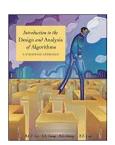
Ampliación de conocimientos y habilidades

- Bibliografía
 - -Brassard, G., y Bratley, P. (1997). Fundamentos de algoritmia. ISBN 13: 9788489660007
 - -Guerequeta, R., y Vallecillo, A. (2000). Técnicas de diseño de algoritmos.(http://www.lcc.uma.es/~av/Libro/indice.html)
 - -Lee, R. C. T., Tseng, S. S., Chang, R. C., y Tsai, Y. T. (2005). Introducción al diseño y análisis de algoritmos. *ISBN 13: 9789701061244*
 - -Abraham Duarte,.. Metaheurísticas. ISBN 13: 9788498490169

Practicar











 $Pg.: \langle N^{o} \rangle$

Próxima clase, VC4

Introducción a las metaheurísticas

- 1. Búsqueda aleatoria
- 2. Búsqueda basada en trayectorias
- 3. Métodos basados en trayectorias. Búsqueda Tabú
- 4. Métodos basados en trayectorias. Recocido Simulado
- 5. Métodos constructivos. Multiarranque
- 6. Métodos constructivos. GRASP
- 7. Métodos poblacionales. Colonia de hormigas

Gracias

jcamacho@professor.universidadviu.com

