LUIS GUAMAN-AG1

May 25, 2024

#Primera clase guiada

GUIADA ACTIVIDAD OPTI-NRO 1 ALGORITMOS DEMIZACIÓN LUIS GUAMAN Nombre: de Git Hub: R. Link https://github.com/gluishs/03MIAR 04 2024 25 Algoritmos Optimizacion LG/ Link GoogleColab: https://colab.research.google.com/drive/1ir9vLEh3dbXXZso6HN1x2unOm9G7jPH-?usp=sharing

DIVIDE Y VENCERAS TORRES DE HANOI

```
[]: #Torres de Hanoi - Divide y venceras
   def Torres Hanoi(N, desde, hasta):
     \#N - N^{\varrho} de fichas
    #desde - torre inicial
    #hasta - torre fina
    if N==1:
      print("Lleva la ficha desde " + str(desde) + " hasta " + str(hasta))
    else:
      Torres_Hanoi(N-1, desde, 6-desde-hasta)
      print("Lleva la ficha desde " + str(desde) + " hasta " + str(hasta))
      Torres_Hanoi(N-1, 6-desde-hasta, hasta)
   Torres_Hanoi(3, 1, 3)
   #PUNTOS EXTRAS SI SE HACE ALGO MAS COMO EJEMPLO CON FOR
```

```
Lleva la ficha desde 1 hasta 3
Lleva la ficha desde 1 hasta 2
Lleva la ficha desde 3 hasta 2
Lleva la ficha desde 1 hasta 3
Lleva la ficha desde 2 hasta 1
Lleva la ficha desde 2 hasta 3
Lleva la ficha desde 1 hasta 3
```

Algortimos voraces Problema cambio emonedas

```
[]: SISTEMA = [25,10,5,1]
     #probar para distintos valores de N y probar con distintos sistemas
[]: #Cambio de monedas - Técnica voraz
   SISTEMA = [11, 5, 1]
   def cambio_monedas(CANTIDAD,SISTEMA):
     SOLUCION = [0] *len(SISTEMA)
     ValorAcumulado = 0
     for i,valor in enumerate(SISTEMA):
      monedas = (CANTIDAD-ValorAcumulado)//valor
      SOLUCION[i] = monedas
      ValorAcumulado = ValorAcumulado + monedas*valor
      if CANTIDAD == ValorAcumulado:
        return SOLUCION
     print("No es posible encontrar solucion")
   #cambio_monedas(15,SISTEMA)
   print(cambio monedas(15,[11, 5, 1]))#Para 15$ devuelve en la pos 1 value 11_{\sqcup}
    →+ pos 4 value 4
   cambio_monedas(2,[11, 5 , 1 ])#Para $2 devuelve el la posion(2) 2 veces
```

[1, 0, 4]

[]: [0, 0, 2]

Algoritmo de Técnica Vuelta Atras:Bactracking

```
#print("El valor " + str(SOLUCION[i]) + " está " + str(SOLUCION.
 \hookrightarrow count(SOLUCION[i])) + "veces")
   if SOLUCION.count(SOLUCION[i]) > 1:
    return False
   #Verifica las diagonales
   for j in range(i+1, etapa +1 ):
    \#print("Comprobando diagonal de " + str(i) + " y " + str(j))
    \#print(abs(i-j), abs(SOLUCION[i]-SOLUCION[j]))
    if abs(i-j) == abs(SOLUCION[i]-SOLUCION[j]) : return False
 return True
#Traduce la solución al tablero
def escribe solucion(S):
n = len(S)
 for x in range(n):
   print("")
   for i in range(n):
    if S[i] == x+1:
      print(" X " , end="")
    else:
      print(" - ", end="")
#Proceso principal de N-Reinas
def reinas(N, solucion=[],etapa=0):
### ....
 if len(solucion) == 0:
                         # [0,0,0...]
   solucion = [0 for i in range(N) ]
 for i in range(1, N+1):
   solucion[etapa] = i
   if es_prometedora(solucion, etapa):
    if etapa == N-1:
      print(solucion)
      escribe_solucion(solucion)
    else:
      reinas(N, solucion, etapa+1)
   else:
    None
 solucion[etapa] = 0
```

```
reinas(4, solucion=[], etapa=0)
#reinas(8)
```

PROGRAMACION DINAMICA Problema: Viaje por el rio

```
[]: #Viaje por el rio - Programacion dinamica
     def Precios(TARIFAS):
       #Total de Nodos
       N = len(TARIFAS[0])
       #Inicializacion de la tabla de precios
       PRECIOS = [ [9999]*N for i in [9999]*N]
       RUTA = [[""]*N \text{ for } i \text{ in}[""]*N]
       for i in range(N-1):
         for j in range(i+1, N):
           MIN = TARIFAS[i][j]
           RUTA[i][j] = i
           for k in range(i, j):
             if PRECIOS[i][k] + TARIFAS[k][j] < MIN:</pre>
               MIN = min(MIN, PRECIOS[i][k] + TARIFAS[k][j])
               RUTA[i][j] = k
             PRECIOS[i][j] = MIN
       return PRECIOS, RUTA
     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],
         [999,999,999,0,999,4],
         [999,999,999,999,0,3],
         [999,999,999,999,999,0]
     ]
```

```
La RUTA es:
    0,0,2,5
[]: ([[9999, 5, 4, 3, 8, 8, 11],
      [9999, 9999, 999, 2, 3, 8, 7],
      [9999, 9999, 9999, 1, 6, 4, 7],
      [9999, 9999, 9999, 5, 6, 9],
      [9999, 9999, 9999, 9999, 999, 4],
      [9999, 9999, 9999, 9999, 9999, 3],
      [9999, 9999, 9999, 9999, 9999, 9999]].
     [['', 0, 0, 0, 1, 2, 5],
      ['', '', 1, 1, 1, 3, 4],
      ['', '', '', 2, 3, 2, 5],
      ['', '', '', ', 3, 3, 3],
      ['', '', '', '', ', 4, 4],
      ['', '', '', '', '', 5],
      ['', '', '', '', '', '']])
```

PRÁCTICA INDIVIDUAL Problema: Encontrar los dos puntos más cercanos • Dado un conjunto de puntos se trata de encontrar los dos puntos más cercanos • Guía para aprendizaje: Suponer en 1D, o sea, una lista de números: [3403, 4537, 9089, 9746, 7259, ... Primer intento: Fuerza bruta Calcular la complejidad. ¿Se puede mejorar? Segundo intento. Aplicar Divide y Vencerás Calcular la complejidad. ¿Se puede mejorar? Extender el algoritmo a 2D: [(1122, 6175), (135, 4076), (7296, 2741)... Extender el algoritmo a 3D.

Fuerza Bruta La función de fuerza bruta compara cada par de puntos y calcula la distancia entre ellos. Para $\,$ n puntos, la complejidad temporal es: $\,$ ($\,$ 2) O(n 2) Divide y Vencerás La función de

"Divide y Vencerás" es mucho más eficiente para grandes conjuntos de datos. Este enfoque sigue los siguientes pasos:

Divide los puntos en dos mitades. Encuentra los puntos más cercanos en cada mitad recursivamente. Combina los resultados para encontrar los puntos más cercanos en el conjunto original. La complejidad temporal de este algoritmo es:

```
( log ) O(nlogn)
```

ALGORITMOS POR FUERZA BRUTA PARA 1D, 2D Y 3D

```
##1D
#Problema: Encontrar los dos puntos más cercanos
#FUERZA BRUTA

def puntos_cercanos_fuerza_bruta_1d(points):
    distancia_minima = max(points) #Distancia mínima entre dos puntos
    p1, p2 = None, None #Puntos cercanos
    n = len(points)
    for i in range(n):
        for j in range(i + 1, n):
            distancia = abs(points[i] - points[j])
        if distancia < distancia_minima:
            distancia
            p1, p2 = points[i], points[j]
    return p1, p2, distancia_minima</pre>
```

```
[]: #2D
     #Problema: Encontrar los dos puntos más cercanos
     #FUERZA BRUTA
     def distancia_2d(p1, p2):
         return math.sqrt((p1[0] - p2[0])**2 + (p1[1] - p2[1])**2)
     def puntos_cercanos_fuerza_bruta_2d(points):
         distancia minima = float('inf') #Distancia minima entre dos puntos
         p1, p2 = None, None #Puntos cercanos
         n = len(points)
         for i in range(n):
             for j in range(i + 1, n):
                 distancia = distancia_2d(points[i], points[j])
                 if distancia < distancia_minima:</pre>
                     distancia minima = distancia
                     p1, p2 = points[i], points[j]
         return p1, p2, distancia_minima
```

```
[]: #3D

#Problema: Encontrar los dos puntos más cercanos

#FUERZA BRUTA

import math

def distancia_3d(p1, p2):
```

ALGORITMOS DIVIDE Y VENCERAS PARA 1D, 2D Y 3D

```
[ ]: #1D
     #Problema: Encontrar los dos puntos más cercanos
     #DIVIDE Y VENCERAS
     def puntos_cercanos_divide_venceras_1d(points):
         def par_cercano_rec_1d(puntos_ordenados):
             if len(puntos_ordenados) <= 3:</pre>
                 return puntos_cercanos_fuerza_bruta_1d(puntos_ordenados)
             mitad = len(puntos_ordenados) // 2
             valor_punto_medio = puntos_ordenados[mitad]
             left = puntos_ordenados[:mitad]
             right = puntos_ordenados[mitad:]
             p1, p2, dist1 = par_cercano_rec_1d(left)
             q1, q2, dist2 = par_cercano_rec_1d(right)
             min_dist = min(dist1, dist2)
             if dist1 < dist2:</pre>
                 mejor_par = (p1, p2)
             else:
                 mejor_par = (q1, q2)
             strip = [p for p in puntos_ordenados if abs(p - valor_punto_medio) <__
      →min_dist]
             for i in range(len(strip)):
                 for j in range(i + 1, min(i + 7, len(strip))):
                     dist = abs(strip[i] - strip[j])
                     if dist < min_dist:</pre>
                         min_dist = dist
                         mejor_par = (strip[i], strip[j])
```

```
return mejor_par[0], mejor_par[1], min_dist
puntos_ordenados = sorted(points)
return par_cercano_rec_1d(puntos_ordenados)
```

```
[]: #2D
     #Problema: Encontrar los dos puntos más cercanos
     #DIVIDE Y VENCERAS
     def puntos_cercanos_divide_venceras_2d(points):
         def par_cercano_rec_2d(sorted_x, sorted_y):
             if len(sorted_x) <= 3:</pre>
                 return puntos_cercanos_fuerza_bruta_2d(sorted_x)
             mitad = len(sorted x) // 2
             valor punto medio = sorted x[mitad]
             sorted_y_left = [p for p in sorted_y if p[0] <= valor_punto_medio[0]]</pre>
             sorted_y_right = [p for p in sorted_y if p[0] > valor_punto_medio[0]]
             p1, q1, dist1 = par_cercano_rec_2d(sorted_x[:mitad], sorted_y_left)
             p2, q2, dist2 = par_cercano_rec_2d(sorted_x[mitad:], sorted_y_right)
             if dist1 < dist2:</pre>
                 d = dist1
                 mejor_par = (p1, q1)
             else:
                 d = dist2
                 mejor_par = (p2, q2)
             strip = [p for p in sorted_y if abs(p[0] - valor_punto_medio[0]) < d]</pre>
             for i in range(len(strip)):
                 for j in range(i + 1, min(i + 7, len(strip))):
                      dist = distancia_2d(strip[i], strip[j])
                     if dist < d:</pre>
                          d = dist
                          mejor_par = (strip[i], strip[j])
             return mejor_par[0], mejor_par[1], d
         sorted_x = sorted(points, key=lambda x: x[0])
         sorted_y = sorted(points, key=lambda x: x[1])
         return par_cercano_rec_2d(sorted_x, sorted_y)
```

```
[]: #3D
     #Problema: Encontrar los dos puntos más cercanos
     #DIVIDE Y VENCERAS
     def puntos_cercanos_divide_venceras_3d(points):
         def par_cercano_rec_3d(sorted_x, sorted_y, sorted_z):
             if len(sorted x) <= 3:</pre>
                 return puntos_cercanos_fuerza_bruta_3d(sorted_x)
             mitad = len(sorted_x) // 2
             valor punto medio = sorted x[mitad]
             sorted_y_left = [p for p in sorted_y if p[0] <= valor_punto_medio[0]]</pre>
             sorted_y_right = [p for p in sorted_y if p[0] > valor_punto_medio[0]]
             sorted_z_left = [p for p in sorted_z if p[0] <= valor_punto_medio[0]]</pre>
             sorted_z_right = [p for p in sorted_z if p[0] > valor_punto_medio[0]]
             p1, q1, dist1 = par_cercano_rec_3d(sorted_x[:mitad], sorted_y_left,_u
      ⇔sorted_z_left)
             p2, q2, dist2 = par_cercano_rec_3d(sorted_x[mitad:], sorted_y_right,_u
      ⇔sorted_z_right)
             if dist1 < dist2:</pre>
                 d = dist1
                 mejor_par = (p1, q1)
             else:
                 d = dist2
                 mejor_par = (p2, q2)
             strip = [p for p in sorted_y if abs(p[0] - valor_punto_medio[0]) < d]</pre>
             for i in range(len(strip)):
                 for j in range(i + 1, min(i + 7, len(strip))):
                     dist = distancia_3d(strip[i], strip[j])
                     if dist < d:</pre>
                          d = dist
                          mejor_par = (strip[i], strip[j])
             return mejor_par[0], mejor_par[1], d
         sorted_x = sorted(points, key=lambda x: x[0])
         sorted y = sorted(points, key=lambda x: x[1])
         sorted_z = sorted(points, key=lambda x: x[2])
         return par_cercano_rec_3d(sorted_x, sorted_y, sorted_z)
```

**

Generación de Puntos y Prueba de los Algoritmos

**

PRUEBA DE LA EFECTIVIDAD DE LOS ALGORITMOS(VERIFICACIÓN DE LA COMPLEJIDAD Y COSTES)

```
[]: #Prueba de los Algoritmos
     #Las pruebas se realizan con 1000 registros con un intervalo de númerosu
      ⇔randómicos entre 1 y 10000
     # 1D
     print("PRUEBA Fuerza Bruta - 1D ")
     %time resultado fuerza bruta 1d = puntos cercanos fuerza bruta 1d(LISTA 1D)
     print(resultado_fuerza_bruta_1d)
     print("PRUEBA Divide y Vencerás - 1D")
     %time resultado_divide_venceras_1d =_
      ⇒puntos_cercanos_divide_venceras_1d(LISTA_1D)
     print(resultado_divide_venceras_1d)
     print("\n")
     print("PRUEBA Fuerza Bruta - 2D")
     %time resultado_brute_force_2d = puntos_cercanos_fuerza_bruta_2d(LISTA_2D)
     print(resultado brute force 2d)
     print("PRUEBA Divide y Vencerás - 2D")
     %time resultado_divide_and_conquer_2d =_
      →puntos_cercanos_divide_venceras_2d(LISTA_2D)
     print(resultado_divide_and_conquer_2d)
     print("\n")
     # 3D
     print("PRUEBA Fuerza Bruta - 3D")
     %time resultado_brute_force_3d = puntos_cercanos_fuerza_bruta_3d(LISTA_3D)
```

```
print(resultado_brute_force_3d)
print("PRUEBA Divide y Vencerás - 3D")
%time resultado_divide_and_conquer_3d =
□
→puntos_cercanos_divide_venceras_3d(LISTA_3D)
print(resultado_divide_and_conquer_3d)
```

```
PRUEBA Fuerza Bruta - 1D
CPU times: user 82.8 ms, sys: 0 ns, total: 82.8 ms
Wall time: 83.8 ms
(53, 54, 1)
PRUEBA Divide y Vencerás - 1D
CPU times: user 2.26 ms, sys: 0 ns, total: 2.26 ms
Wall time: 2.26 ms
(9847, 9848, 1)
PRUEBA Fuerza Bruta - 2D
CPU times: user 506 ms, sys: 0 ns, total: 506 ms
Wall time: 506 ms
((9710, 9410), (9710, 9405), 5.0)
PRUEBA Divide y Vencerás - 2D
CPU times: user 17.3 ms, sys: 0 ns, total: 17.3 ms
Wall time: 17.2 ms
((9710, 9405), (9710, 9410), 5.0)
PRUEBA Fuerza Bruta - 3D
CPU times: user 689 ms, sys: 263 µs, total: 689 ms
Wall time: 690 ms
((7332, 688, 8604), (7367, 734, 8600), 57.9396237474839)
PRUEBA Divide y Vencerás - 3D
CPU times: user 36.5 ms, sys: 0 ns, total: 36.5 ms
Wall time: 36.5 ms
((7332, 688, 8604), (7367, 734, 8600), 57.9396237474839)
```

Conclusión: La implementación del algoritmo fuerza bruta es más simple pero es menos eficiente para grandes conjuntos de datos debido a su complejidad (2) O(n 2). El algoritmo Divide y Vencerás, su enfoque es más eficiente para grandes conjuntos de datos con una complejidad (log O(nlogn). Aunque el enfoque "Divide y Vencerás" es eficiente, se pueden considerar optimizaciones adicionales mediante el uso de estructuras de datos más avanzadas, paralelización y heurísticas específicas del problema En costes se puede observar que el algoritmo divide y vencrás es mucho mas efectivo en 1D, 2D y 3D, esto debido a que por fuerza bruta no es capaz de procesar grandes catidades de conjuntos de datos.