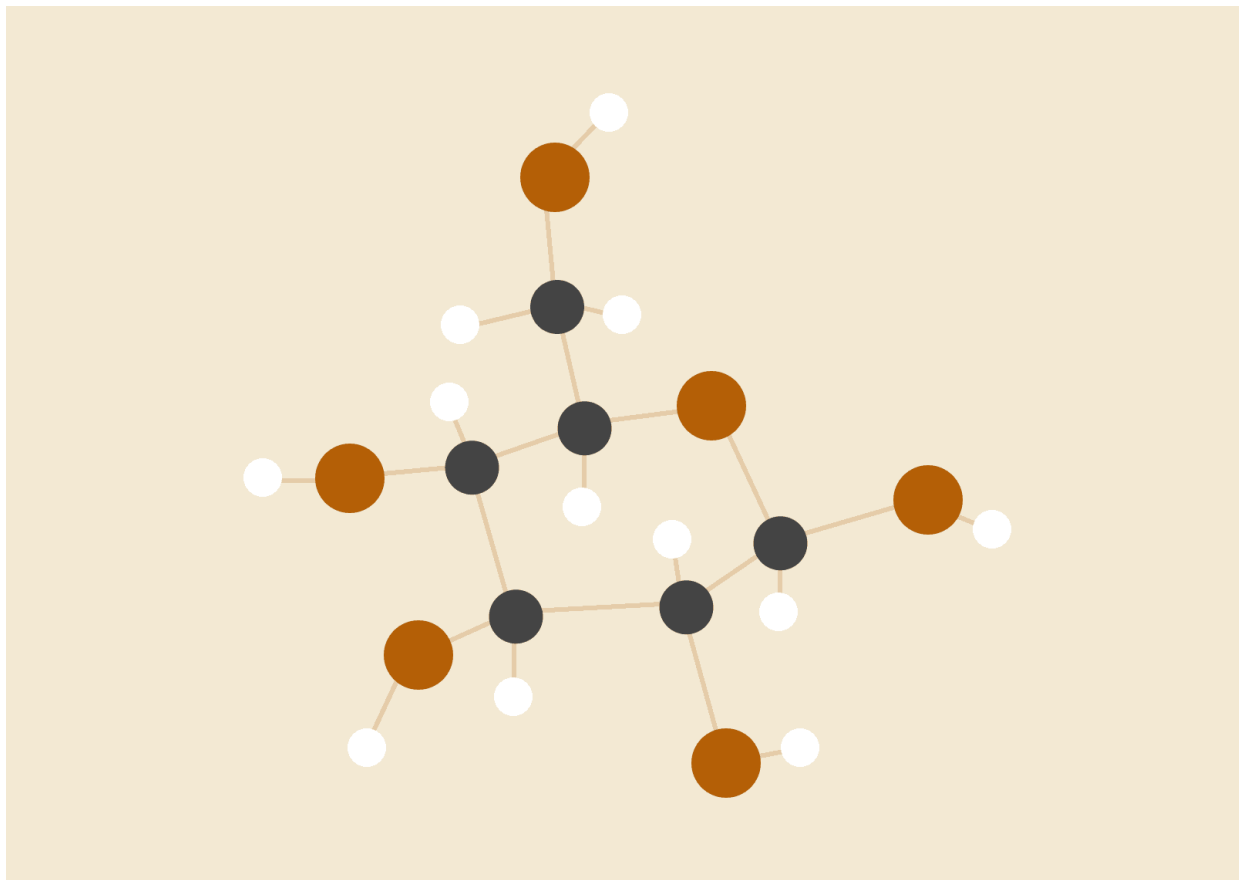


Relatório Par Mais Proximo



Vitor Yuji F. Matsushita (11921BCC021)

15/10/2023

Análise de Algoritmos

INTRODUÇÃO PAR MAIS PRÓXIMO (N^2)

Implementar a resolução para o Problema do Par Mais Próximo usando as seguintes abordagens.

Busca exaustiva com todos os pares, com complexidade $O(n^2)$;

Divisão e conquista com a ordenação "simples" em cada chamada (informalmente vimos que esta solução tem complexidade $O(n(\lg n)^2)$)

Divisão e Conquista usando a técnica "pig back": "aproveitar" as excursões e trocar a ordenação - que gasta $O(n \lg n)$ por chamada -, por um merge menos complexo, resultando em um algoritmo final $O(n \lg n)$

HIPÓTESE 1

Busca exaustiva com todos os pares, com complexidade $O(n^2)$;

- Entrada de uma quantidade pontos, preenchidos com coordenadas aleatórias;
- Cálculo de distância de todos os pontos;
- Descoberta de qual a menor distância entre 2 pontos.
- Saída, a menor distância descoberta e os dois pontos com a menor distância.

PROCEDIMENTO Par mais Próximo (n^2)

1. Escolha de Quantidade de pontos com coordenadas X e Y
2. Calculo de distancia de Todos os pontos;
3. Saída de menor distância entre duas coordenada(Pontos) e o par de pontos

```
#Instruções

#Implementar a resolução para o Problema do Par Mais Proximo usando as
seguintes abordagens:

#Busca exaustiva com todos os pares, com complexidade  $O(n^2)$ ;
```

```

import math

from random import randint

import time

#Start do cronometro

start_time = time.perf_counter()

tam = int(input("Digite a quantidade de ponto no plano: "))

X = []

Y = []

k = int

par = [1]

for k in range (tam):

    X.append(randint(1,1000000))

    Y.append(randint(1,1000000))

print(X,Y)


def Dist(elemX1,elemY1,elemX2,elemY2):

    return abs(math.sqrt((elemX1 - elemX2) * (elemX1 - elemX2) +
(elemY1 - elemY2) * (elemY1 - elemY2)))


def ParProx(X,Y):

    d = 10000

    for i in range (2 , tam):

        for j in range (1 , i-1):

            if (Dist(X[i],Y[i],X[j],Y[j]))<d:

                d = Dist(X[i],Y[i],X[j],Y[j])

```

```

        par[0] = (X[i],Y[i]),(X[j],Y[j])

    return d

print("Menor distancia:", ParProx(X,Y))
print("O par mais proximo eh: ", par)

end_time = time.perf_counter()
execution_time = end_time - start_time
print(f"Programa executado em: {execution_time: .5f} segundos")

```

SAÍDA

```

Menor distancia: 170.09703113223347
O par mais proximo eh: [((473951, 448085), (474014, 448243))]
Programa executado em: 36.02969 segundos

```

Quantidade de Pontos	Tamanho do Plano	Saída de Resultado
10000	1.000.000	Menor distância: 108.171160 Tempo: 34.40915 seg Par mais Prox: [((694473, 102911), (694368, 102885))]
100.000	1.000.000	Menor distância: 5.0 Tempo: 3682.38677 seg Par mais Prox: [((571599,35247),(571603,35244))]
1.000.000	1.000.000	Demorou muito. Tempo > 30 min

INTRODUÇÃO PAR MAIS PRÓXIMO DIVISÃO E CONQUISTA

Divisão e conquista com a ordenação "simples" em cada chamada (informalmente vimos que esta solução tem complexidade $O(n(\lg n)^2)$)

HIPÓTESE 1

- Entrada de uma quantidade pontos, preenchidos com coordenadas aleatórias;
- Divisão e conquista com a ordenação "simples" em cada chamada (informalmente vimos que esta solução tem complexidade $O(n(\lg n)^2)$)
- O algoritmo divide todos os pontos em dois conjuntos e chama recursivamente. Depois de dividir, ele encontra tempo $O(n \lg n)$ e finalmente encontra os pontos mais próximos na faixa no tempo $O(n)$.
- Portanto, $T(n)$ pode ser expresso da seguinte forma:
$$T(n) = 2T(n/2) + O(n) + O(n \lg n) + O(n)$$
$$T(n) = 2T(n/2) + O(n \lg n)$$
$$T(n) = T(n \times \lg n \times \lg n) = O(n(\lg n)^2)$$
- Saída, a menor distância descoberta.

PROCEDIMENTO PAR MAIS PRÓXIMO DIVISÃO E CONQUISTA

1. Escolha de Quantidade de pontos com coordenadas X e Y
2. Calculo de distancia de Todos os pontos;
3. Saída de menor distância entre duas coordenada(Pontos) e o par de pontos

```
import math

import copy

from random import randint

import time

#Divisão e conquista com a ordenação "simples" em cada chamada
(informalmente vimos que esta solução tem complexidade  $O(n(\lg n)^2)$ )
```

```

# O algoritmo divide todos os pontos em dois conjuntos e chama
recursivamente. Depois de dividir, ele encontra tempo  $O(n \log n)$  e
finalmente encontra os pontos mais próximos na faixa no tempo  $O(n)$ .

# Portanto,  $T(n)$  pode ser expresso da seguinte forma:

#  $T(n) = 2T(n/2) + O(n) + O(n \log n) + O(n)$ 

#  $T(n) = 2T(n/2) + O(n \log n)$ 

#  $T(n) = T(n \times \log n \times \log n) = O(n(\lg n)^2)$ 

#Start do cronometro

start_time = time.perf_counter()

class Point():

    def __init__(point, x, y):

        point.x = x

        point.y = y

def dist(p1, p2):

    return math.sqrt((p1.x - p2.x) * (p1.x - p2.x) + (p1.y - p2.y) * (p1.y
- p2.y))

```

```

def FB(P, n):

    min_val = float('inf')

    for i in range(n):

        for j in range(i + 1, n):

            if dist(P[i], P[j]) < min_val:

                min_val = dist(P[i], P[j])

    return min_val

def smaisProx(s, tam, d):

    min_val = d

    for i in range(tam):

        j = i + 1

        while j < tam and (s[j].y-s[i].y) < min_val:

            min_val = dist(s[i], s[j])

```

```

        j += 1

    return min_val

def maisProxEntre(P, Q, n):

    if n <= 3:

        return FB(P, n)

    mid = n // 2

    midPoint = P[mid]

    pl = P[:mid]

    pr = P[mid:]

    dl = maisProxEntre(pl, Q, mid)

    dr = maisProxEntre(pr, Q, n - mid)

```



```

d = min(dl, dr)

sP = []

sQ = []

r = pl + pr

for i in range(n):

    if abs(r[i].x - midPoint.x) < d:

        sP.append(r[i])

    if abs(Q[i].x - midPoint.x) < d:

        sQ.append(Q[i])


sP.sort(key = lambda point: point.y) #<-- REQUIRED

min_a = min(d, smaisProx(sP, len(sP), d))

min_b = min(d, smaisProx(sQ, len(sQ), d))

return min(min_a,min_b)

```

```

def maisProx(P, n):

    P.sort(key = lambda point: point.x)

    Q = copy.deepcopy(P)

    Q.sort(key = lambda point: point.y)

    return maisProxEntre(P, Q, n)

P = []

tam = int(input("Digite a quantidade de ponto no plano: "))

for k in range (tam):

    P.append(Point(randint(1,1000000),randint(1,1000000)))

n = len(P)

print("Menor distancia eh:",maisProx(P, n))

end_time = time.perf_counter()

execution_time = end_time - start_time

print(f"Programa executado em: {execution_time: .5f} segundos")

```

SAÍDA

```
Digite a quantidade de ponto no plano: 10000
Menor distancia eh: 86.57944328765345
Programa executado em: 3.00405 segundos
```

Quantidade de Pontos	Tamanho do Plano	Saída de Resultado
10000	1.000.000	Menor distância: 55.08175 Tempo: 6.02056 seg
100.000	1.000.000	Menor distância: 13.34166 Tempo: 10.19247 seg
1.000.000	1.000.000	Menor distância: 1.0 Tempo: 45.71993 seg

INTRODUÇÃO PAR MAIS PRÓXIMO DIVISÃO E CONQUISTA ($n \log n$)

Divisão e Conquista usando a técnica "pig back": "aproveitar" as excursões e trocar a ordenação - que gasta $O(n \lg n)$ por chamada - , por um merge menos complexo, resultando em um algoritmo final $O(n \lg n)$

HIPÓTESE 1

- Entrada de uma quantidade pontos, preenchidos com coordenadas aleatórias;
- Divisão e conquista com a ordenação "simples" em cada chamada (informalmente vimos que esta solução tem complexidade $O(n \lg n)$)
- O algoritmo divide todos os pontos em dois conjuntos e chama recursivamente. Depois de dividir, ele encontra tempo $O(n \lg n)$ e finalmente encontra os pontos mais próximos na faixa no tempo $O(n)$.
- Saída, a menor distância descoberta.

PROCEDIMENTO PAR MAIS PRÓXIMO DIVISÃO E CONQUISTA($n \log n$)

4. Escolha de Quantidade de pontos com coordenadas X e Y
5. Calculo de distancia de Todos os pontos;
6. Saída de menor distância entre duas coordenadas(Pontos).

```
# Divisao e Conquista usando a tecnica "pig back":
# "aproveitar" as recursões e trocar a ordenação -
# que gasta  $O(n \lg n)$  por chamada - , por um merge menos complexo,
# resultando em um algoritmo final  $O(n \lg n)$ 

import copy
import math
from random import randint
import time

def mergeSort(alist):
    if len(alist)>1:
        mid = len(alist)//2
        lefthalf = alist[:mid]
        righthalf = alist[mid:]

        mergeSort(lefthalf)
        mergeSort(righthalf)

        i=0
        j=0
        k=0

        while i < len(lefthalf) and j < len(righthalf):
            if lefthalf[i].x < righthalf[j].x and lefthalf[i].y <
righthalf[j].y:
```

```

        alist[k]=lefthalf[i]

        i=i+1

    else:

        alist[k]=righthalf[j]

        j=j+1

    k=k+1

while i < len(lefthalf):

    alist[k]=lefthalf[i]

    i=i+1

    k=k+1

while j < len(righthalf):

    alist[k]=righthalf[j]

    j=j+1

    k=k+1

return alist

#Start do cronometro
start_time = time.perf_counter()

class Point():

    def __init__(point, x, y):

        point.x = x

        point.y = y

def dist(p1, p2):

    return math.sqrt((p1.x - p2.x) * (p1.x - p2.x) + (p1.y - p2.y) * (p1.y
- p2.y))

```

```

def FB(P, n):
    min_val = float('inf')
    for i in range(n):
        for j in range(i + 1, n):
            if dist(P[i], P[j]) < min_val:
                min_val = dist(P[i], P[j])

    return min_val

def smaisProx(s, tam, d):
    min_val = d
    for i in range(tam):
        j = i+1
        while j < tam and ((s[j].y) - (s[i].y)) < min_val:
            min_val = dist(s[i], s[j])
            j += 1

    return min_val

def maisProxEntre(P, Q, n):
    if n <= 3:
        return FB(P, n)

    mid = n // 2
    midPoint = P[mid]
    p1 = P[:mid]
    pr = P[mid:]

```

```

    dl = maisProxEntre(pl, Q, mid)

    dr = maisProxEntre(pr, Q, n - mid)

    d = min(dl, dr)

    sP = []
    sQ = []

    r = pl + pr

    for i in range(n):
        if abs((r[i].x) - (midPoint.x)) < d:
            sP.append(r[i])

        if abs((Q[i].x) - (midPoint.x)) < d:
            sQ.append(Q[i])

    sP.sort(key = lambda point: point.y) #ordenado por y
    min_a = min(d, smaisProx(sP, len(sP), d))
    min_b = min(d, smaisProx(sQ, len(sQ), d))

    return min(min_a,min_b)

def maisProx(P, n):
    mergeSort(P)

    Q = copy.deepcopy(P)

    return maisProxEntre(P, Q, n)

P = []

tam = int(input("Digite a quantidade de ponto no plano: "))

for k in range (tam):
    P.append(Point(randint(1,1000000),randint(1,1000000)))

```

```

n = len(P)

print("Menor distancia eh:",maisProx(P, n))

end_time = time.perf_counter()

execution_time = end_time - start_time

print(f"Programa executado em: {execution_time: .5f} segundos")

```

SAÍDA

Quantidade de Pontos	Tamanho do Plano	Saída de Resultado
10000	1.000.000	Menor distância: 103.60069 Tempo: 3.37871 seg
100.000	1.000.000	Menor distância: 238.170 Tempo:8.06593 seg
1.000.000	1.000.000	Menor distância: 64.3816744 Tempo: 49.22189 seg

COMPARAÇÃO (considerando 1.000.000 ponto e Plano 1.000.000x1.000.000):

Métodos:	Saída de Resultado
Força Bruta (n^2)	Demorou muito. Tempo > 30 min
Divisão e Conquista	Menor distância: 1.0 Tempo: 45.71993 seg
Divisão e Conquista("pig back")	Menor distância: 64.3816744 Tempo: 49.22189 seg