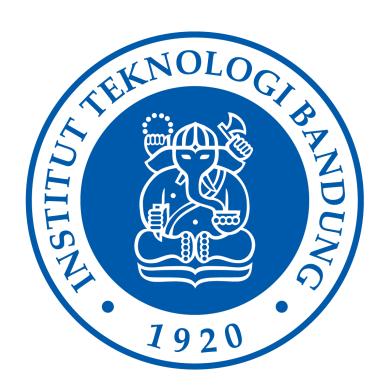
LAPORAN TUGAS KECIL 2 IF2211 Mencari Pasangan Titik Terdekat 3D dengan Algoritma Divide and Conquer

Ditujukan untuk memenuhi tugas kecil 2 mata kuliah IF2211 Strategi Algoritma pada Semester II Tahun Akademik 2022/2023

Disusun oleh:

Muhammad Abdul Aziz Ghazali 13521128 Muhammad Zaki Amanullah 13521146



PROGRAM STUDI TEKNIK INFORMATIKA SEKOLAH TEKNIK ELEKTRO DAN INFORMATIKA INSTITUT TEKNOLOGI BANDUNG 2022

Daftar Isi

Contents

Daftar Isi	3
BAB I DESKRIPSI MASALAH	4
BAB II TEORI SINGKAT	5
BAB III IMPLEMENTASI PUSTAKA	8
BAB IV EKSPERIMEN	13
BAB V KESIMPULAN DAN SARAN	18
REFERENSI	19

BAB I DESKRIPSI MASALAH

Mencari sepasang titik terdekat dengan Algoritma *Divide and Conquer* dapat dirumuskan untuk titik pada bidang datar (2D) dan bidang ruang (3D). Penulis mengembangkan algoritma mencari sepasang titik terdekat pada bidang 3D. Misalkan terdapat n buah titik pada ruang 3D. Setiap titik P di dalam ruang dinyatakan dengan koordinat P = (x, y, z). Program akan mencari sepasang titik yang mempunyai jarak terdekat satu sama lain. Jarak dua buah titik P1 = (x1, y1, z1) dan P2 = (x2, y2, z2) dihitung dengan rumus Euclidean berikut:

$$d = \sqrt{(x_2 - x_1)^2 + (y_2 - y_1)^2 + (z_2 - z_1)^2}$$

Penulis membuat program yang mencari pasangan titik dengan jarak *euclidean* terdekat dengan bahasa Python dengan menerapkan algoritma *divide and conquer* untuk penyelesaiannya, dan perbandingannya dengan algoritma *brute force*. Visualisasi dilakukan dengan library python matplotlib

BAB II TEORI SINGKAT

2.1 Algoritma Divide and Conquer

Dalam dunia ilmu komputer, dikenal suatu strategi fundamental yang banyak digunakan dalam banyak hal. Strategi *divide and conquer* langkahnya terbagi menjadi 3, yaitu :

• Divide:

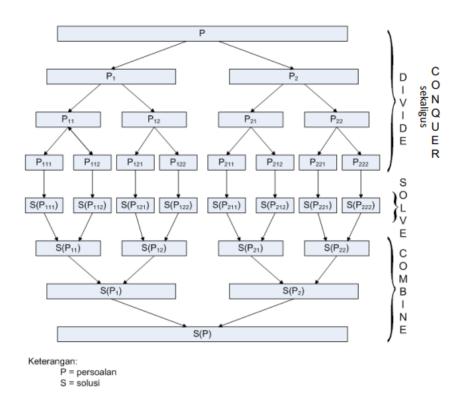
membagi persoalan menjadi beberapa upa-persoalan yang memiliki kemiripan dengan persoalan semula namun berukuran lebih kecil (idealnya berukuran hampir sama),

• Conquer (solve):

menyelesaikan masing-masing upa-persoalan (secara langsung jika sudah berukuran kecil atau secara rekursif jika masih berukuran besar).

• Combine:

mengabungkan solusi masing-masing upa-persoalan sehingga membentuk solusi persoalan semula.



Gambar 2.1.1 Ilustrasi Langkah Skema Umum Divide and Conquer

Algoritma ini secara umum memiliki kompleksitas berikut :

$$T(n) = \begin{cases} g(n) & , n \le n_0 \\ T(n_1) + T(n_2) \dots + f(n) & , n > n_0 \end{cases}$$

- T(n): kompleksitas waktu penyelesaian persoalan P yang berukuran n
- g(n): kompleksitas waktu untuk SOLVE jika n sudah berukuran kecil
- $T(n_1) + T(n_2) \dots + T(n_r)$: kompleksitas waktu untuk memproses setiap upa-persoalan
- f(n): kompleksitas waktu untuk COMBINE solusi dari masing-masing upa-persoalan

Lalu, apabila pembagian selalu menghasilkan dua upa-persoalan yang berukuran sama, maka kompleksitasnya :

$$T(n) = \begin{cases} g(n) & ,n \le n_0 \\ 2 * T\left(\frac{n}{2}\right) + f(n) & ,n > n_0 \end{cases}$$

2.2 Jarak Euclidean

Euclidean distance adalah perhitungan jarak dari 2 buah titik dalam Euclidean space. Euclidean space diperkenalkan oleh Euclid, seorang matematikawan dari Yunani sekitar tahun 300 B.C.E. untuk mempelajari hubungan antara sudut dan jarak. Euclidean ini berkaitan dengan Teorema Phytagoras dan biasanya diterapkan pada 1, 2 dan 3 dimensi. Tapi juga sederhana jika diterapkan pada dimensi yang lebih tinggi.

Dalam dimensi ke-n, secara umum untuk dua titik yang diketahui koordinat kartesiannya, jarak kartesiannya adalah

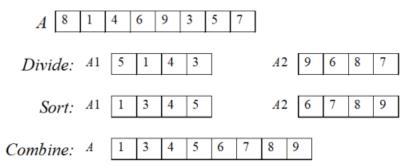
$$d(p,q) = \sqrt{(p_1 - q_1)^2 + (p_2 - q_2)^2 \dots + (p_n - q_n)^2}$$

Dengan p dan q masing masing adalah dua titik dalam dimensi-n yang sama

2.3 Quicksort

Quicksort adalah suatu algoritma pengurutan yang tercepat dengan pendekatan *divide* and conquer. Secara umum, quicksort akan membagi suatu array A menjadi 2 buah upaarray sebagaimana hingga:

Semua elemen di A1 ≤ Semua elemen di A2



Gambar 2.3.1 Ilustrasi Pembagian Array/Larik

Ada beberapa varian dari implementasi quicksort, yaitu :

- Varian Pertama / Versi Hoare
 - (i) pilih $x \in \{A[1], A[2], ..., A[n]\}$ sebagai pivot,
 - (ii) pindai larik dari kiri sampai ditemukan elemen $A[p] \ge x$
 - (iii) pindai larik dari kanan sampai ditemukan elemen $A[q] \le x$
 - (iv) pertukarkan $A[p] \Leftrightarrow A[q]$
 - (v) ulangi (ii), dari posisi p + 1, dan (iii), dari posisi q -1, sampai kedua pemindaian bertemu di tengah larik (p \geq q)
- Varian Kedua
 - (i) Pilih x = A[0] atau elemen pertama pada partisi sebagai pivot
 - (ii) Pindai dari elemen partisi dari kiri hingga menemukan yang lebih dari pivot
 - (iii) Pindai elemen partisi dari kanan hingga menemukan yang kurang dari pivot
 - (iv) Tukar kedua elemen dari langkah (ii) dan (iii)
 - (v) Lakukan kembali dari langkah (ii) dari posisi pemindai terakhir hingga semua elemen telah dipindai.
 - (vi) Pertukarkan pivot dengan elemen yang terakhir dipindai dari kiri
 - (vii) Larik dipartisi menjadi 2, Elemen elemen di sebelah kiri dan kanan pivot.
 - (viii) Untuk setiap partisi, lakukan dari langkah ke (i) hingga elemen partisi berjumlah 1

2.4 Algoritma Pencarian Pasangan Titik Terdekat

Berikut adalah langkah algoritma yang digunakan penulis dalam mencari pasangan titik dengan jarak titik terdekat dengan divide and conquer:

- 1. Larik yang berisi titik-titik akan dilakukan *sorting* atau pengurutan. Pengurutan ini berdasarkan nilai komponen absis pada titik. Program yang penulis buat melakukan *quicksort*.
- Kemudian, larik akan dibagi menjadi 2 upalarik dengan nilai yang berada pada indeks larik paling tengah sebagai pivot. Lalu setiap upalarik akan mengulangi dari langkah 1 hingga hanya tersisa ≤3 titik pada larik.

- Apabila telah tersisa ≤3 titik, maka akan dilakukan brute force pada larik titik tersebut untuk menghitung jarak pada setiap pasangan titik yang mungkin lalu mencari nilai minimum dari jarak sepasang titiknya.
- 4. Kemudian nilai jarak salahsatu komponen terdekat yang ditemukan pada larik tersebut akan dibandingkan dengan nilai jarak salahsatu komponen terdekat dengan larik pasangannya yang menjadi pasangan partisinya. Lalu didapatkan nilai jarak terdekat dari sebuah larik yang tadinya dipartisi menjadi 2 upalarik.
- 5. Lalu akan dicari larik *slab* yang akan berisi titik yang memiliki selisih jarak pada komponen absis dengan nilai komponen absis pivot lebih kecil daripada nilai yang didapat pada langkah sebelumnya pada masing masing partisi kedua upa larik.
- 6. Kemudian, akan dilakukan akan dicek pada setiap elemen kedua slab pada masingmasing upa larik dimana apabila ada titik pada slab pertama dan slab kedua yang selisih jaraknya kurang atau samadengan dari nilai yang didapat dari langkah ke 4, maka akan dilakukan pengecekan dimana apabila ternyata jarak dari kedua pasang titik dari masing-masing slab lebih pendek dari jarak terdekat yang didapat dari langkah ke-4 maka jarak terdekat pada pemartisian larik ini adalah jarak dari kedua elemen slab tersebut dan apabila nilainya sama dengan jarak yang didapat pada langkah ke-4, hanya akan dicatat elemen kedua slab tersebut juga merupakan pasangan dengan jarak titik terdekat. Proses eliminasi ini lebih efektif dibanding harus mengecek jarak setiap titik pada partisinya
- 7. Kemudian akan diulangi dari langkah ke-4 pada larik yang berada di tingkat upa larik proses ini hingga semua upa-larik telah disatukan (combine and conquer)
- 8. Pada akhirnya, kedua upa larik dari larik utama akan menghasilkan list pasangan titik terdekat dari larik keseluruhan.

BAB III IMPLEMENTASI PUSTAKA

3.1 Fungsi dan Prosedur

No.	Nama	Deskripsi	Parameter	Hasil
1	findDistance	Mencari nilai jarak	a: titik pertama	Bilangan rasional
		antara 2 titik dalam	b: titik kedua	nilai jarak 2 titik
		dimnsi ke-n		
2	findClosestPair	Mencari pasangan titik	points: list dari titik	List yang berisikan
		dengan jarak terdekat	dalam tuple dari titik	tuple berisikan
		menggunakan <i>divide</i>	koordinat kartesian	titik-titik yang
		and conquer serta	n: banyaknya titik	berjarak paling
		brute force secara	dalam points	dekat.
		rekursif	dimension: dimensi	
			titik	
3	findClosestPairOfBF	Mencari jarak terdekat	points: list dari titik-	List yang berisikan
		dari sebuah list of	titik yang ingin dicari	ttuple berisikan
		points dengan	koordinat kartesian	tiga buah nilai,
		menggunakan	titik-titik yang paling	dua nilai pertama
		algoritma brute force	dekat serta jaraknya.	merupakan
				pasangan titik-
				titik terdekat dan
				nilai ketiga adalah
				nilai jarak antara
				kedua titik.
4	partition	Sebuah prosedur yang	arr: list of points	Array yang akan
		akan melakukan	low: index bawah	dimasukkan ke
		swapping value pada	high: index atas	dalam parameter
		sebuah list serta	tuple_att_to_sort_to:	akan diubah
		mengembalikan	index atribut dari	dengan nilai pivot
		indeks tengah untuk	tuple yang ingin di	di tengah serta
		partisi	sorting	nilai-nilai yang lebih kecil di
				sebelah kiri pivot sedangkan nilai-
				nilai lebih besar di
				sebelah kanan
				pivot.
				Mengembalikan
				sebuah nilai yang
				merupakan nilai
				tengah partisi.
5	quickSort	Sebuah prosedur yang	arr: list of points	Array yang
	quickSoft	akan mengurutkan list	low: index bawah	dimasukkan ke
		of points dengan	high: index atas	dalam parameter
		algoritma divide and	tuple_att_to_sort_to:	akan terurut

		conquer quick sort untuk menghasilkan array yang terurut menaik berdasarkan	index atribut dari tuple yang ingin di sorting	menaik berdasarkan atribut dari tuple
		atribut dari tuple terentu		
6	display	Sebuah prosedur yang akan menampilkan titik-titik pada bidang tiga dimensi dengan pasangan titik-titik terdekat berwarna merah dan titik-titik lain berwarna hijau. Prosedur ini akan berjalan jika dimensi dari list of points adalah tiga.	points: list of points closest_pair: tuple yang berisikan tiga atribut, dua atribut pertama merupakan pasangan titik-titik dengan jarak terdekat sedangkan atribut ketiga adalah jarak antara titik tersebut. dimension: jumlah dimensi dari list of points yang dimasukkan	Sebuah graf dalam bidang tiga dimensi yang berisikan titik-titik pada list of points yang akan berwarna merah apabila titik tersebut merupakan salah satu dari pasangan list terdekat dan akan berwarna hijau apabila bukan.

3.2 Implementasi

3.2.1 findDistance

```
def findDistance(a, b):
    global timesEuclideanDistanceCalculated
    res = 0
    for i in range(len(a)):
        res += (a[i] - b[i]) ** 2
    timesEuclideanDistanceCalculated += 1
    return math.sqrt(res)
```

3.2.2 findClosestPair

```
def findClosestPair(points, n, dimension):
        return findClosestPairOfBF(points)
        quickSort(points, 0, len(points) - 1, 0)
        mid = n // 2
        s1 = points[:mid]
         s2 = points[mid:]
        shortest_s1 = findClosestPair(s1, len(s1), dimension)
shortest_s2 = findClosestPair(s2, len(s2), dimension)
        if (shortest_s1[2] >= shortest_s2[2]) :
    shortest_s1_s2 = shortest_s2
         else :
             shortest_s1_s2 = shortest_s1
         slab\_s1 = [p \ for \ p \ in \ s1 \ if \ abs(p[0] \ - \ points[mid][0]) \ < \ shortest\_s1\_s2[2]]
         quickSort(slab_s1, 0, len(slab_s1) - 1, 1)
        slab_s2 = [p for p in s2 if abs(p[0] - points[mid][0]) < shortest_s1_s2[2]]
         quickSort(slab_s2, 0, len(slab_s2) - 1, 1)
         for i in range(len(slab_s1)):
              for j in range(len(slab_s2)):
                 check = True
                  for k in range(dimension):
                      if abs(slab_s1[i][k] - slab_s2[j][k]) > shortest_s1_s2[2]:
                  if (check):
                      tempDistance = findDistance(slab_s1[i], slab_s2[j])
                      if tempDistance < shortest_s1_s2[2]:</pre>
                          shortest_s1_s2 = (slab_s1[i], slab_s2[j], tempDistance)
         return shortest_s1_s2
```

3.2.3 FindClosestPairOfBF

```
def findClosestPairOfBF(points):
    closest = ()
    min = float('inf')
    for i in range(len(points)):
        for j in range(i+1, len(points)):
            tempDistance = findDistance(points[i], points[j])
        if tempDistance < min:
            min = tempDistance
            closest = (points[i], points[j])
    return closest + (min,)</pre>
```

3.2.4 quickSort

```
def quickSort(arr, low, high, tuple_att_to_sort):
    if (low < high):
        pi = partition(arr, low, high, tuple_att_to_sort)
        quickSort(arr, low, pi - 1, tuple_att_to_sort)
        quickSort(arr, pi + 1, high, tuple_att_to_sort)</pre>
```

3.2.5 partition

```
def partition(arr, low, high, tuple_att_to_sort):
    i = low - 1
    pivot = arr[high][tuple_att_to_sort]
    for j in range(low, high):
        if (arr[j][tuple_att_to_sort] < pivot):
              i += 1
              arr[i], arr[j] = arr[j], arr[i]
        arr[i + 1], arr[high] = arr[high], arr[i + 1]
    return i + 1</pre>
```

3.2.6 display

```
def display(points, closest_pair, dimension):
    if (dimension == 3):
        numpied_points = np.array(points)

fig = plt.figure()
    ax = fig.add_subplot(projection = '3d')

for x, y, z in points:
    if ((x, y, z) in closest_pair[:2]):
        ax.scatter(x, y, z, marker='^', color='r')
    else:
        ax.scatter(x, y, z, marker='o', color='g')

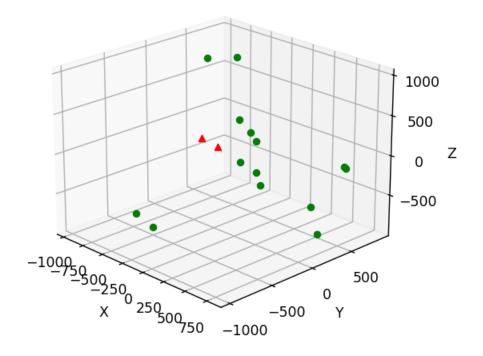
ax.set_xlabel('X')
    ax.set_ylabel('Y')
    ax.set_zlabel('Z')

plt.show()
```

BAB IV EKSPERIMEN

4.1 Titik n = 16

```
PS C:\Users\alilo\OneDrive\Documents\KULIAH\Tingkat 2\Stima\Tucil2_13521128_13521146> & C:\Python310\python.exe "c:\Users\alilo\OneDrive\Documents\KULIAH\Tingkat 2\Stima\Tucil2_13521128_13521146> & C:\Python310\python.exe "c:\Users\alilo\OneDrive\Documents\Alilo\OneDrive\Documents\Alilo\OneDrive\Documents\Alilo\OneDrive\Documents\Alilo\OneDrive\Documents\Alilo\OneDrive\Documents\Alilo\OneDrive\Documents\Alilo\OneDrive\Documents\Alilo\OneDrive\Documents\Alilo\OneDrive\Documents\Alilo\OneDrive\Documents\Alilo\OneDrive\Documents\Alilo\OneDrive\Documents\Alilo\OneDrive\Documents\Alilo\OneDrive\Documents\Alilo\OneDrive\Documents\Alilo\OneDrive\Documents\Alilo\OneDrive\Documents\Alilo\OneDrive\Documents\Alilo\OneDrive\Documents\Alilo\OneDrive\Documents\Alilo\OneDrive\Documents\Alilo\OneDrive\Documents\Alilo\OneDrive\Documents\Alilo\OneDrive\Documents\Alilo\OneDrive\Documents\Alilo\OneDrive\Documents\Alilo\OneDrive\Documents\Alilo\OneDrive\Documents\Alilo\OneDrive\Documents\Alilo\OneDrive\Documents\Alilo\OneDrive\Documents\Alilo\OneDrive\Documents\Alilo\OneDrive\Documents\Alilo\OneDrive\Documents\Alilo\OneDrive\Documents\Alilo\OneDrive\Documents\Alilo\OneDrive\Documents\Alilo\OneDrive\Documents\Alilo\OneDrive\Documents\Alilo\OneDrive\Documents\Alilo\OneDrive\Documents\Alilo\OneDrive\Documents\Alilo\OneDrive\Documents\Alilo\OneDrive\Documents\Alilo\OneDrive\Documents\Alil
```

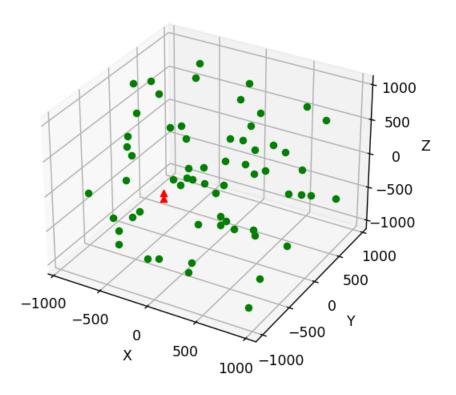


4.2 Titik n = 64

```
PS C:\Users\alilo\OneDrive\Documents\KULTAH\Tingkat 2\Stima\Tucil2_13521128_13521146> & C:/Python310/python.exe "c:/Users/alilo/OneDrive 21128_13521146/src/main.py"
Enter number of points generated: 64
Enter dimension of points generated: 3

Closest pair of points using Divide and Conquer:
((25.828331638524105, -862.6526709414077, 246.0682083268905), (28.280429302175207, -866.6253508076122, 326.2049596391587))
Distance: 80.27262222673274
64 times Euclidean distance calculated
Time taken: 0.001990556716919 seconds

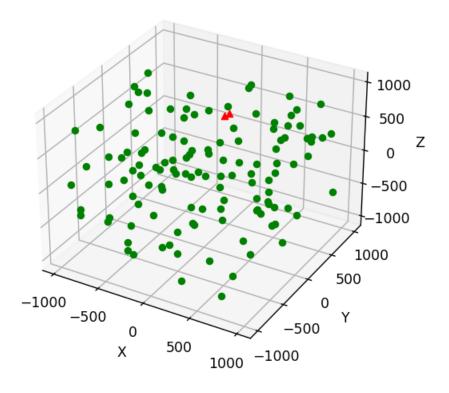
Closest pair of points using Brute Force:
((25.828331638524105, -862.6526709414077, 246.0682083268905), (28.280429302175207, -866.6253508076122, 326.2049596391587))
Distance: 80.27262222673274
2016 times Euclidean distance calculated
Time taken: 0.004030942916870 seconds
Device used: AMD64 Family 23 Model 96 Stepping 1, AuthenticAMD
```



4.3 Titik n = 128

```
PS C:\Users\alilo\OneDrive\Documents\KULIAH\Tingkat 2\Stima\Tucil2_13521128_13521146> & C:/Python310/python.exe "c:/Users/alilo/OneDrive/D 21128_13521146/src/main.py"
Enter number of points generated: 128
Enter dimension of points using Divide and Conquer:
((12.671798963993297, 381.97982277262645, 575.8149221583506), (50.12780036186791, 399.55292247549664, 614.8592037483495))
Distance : 56.887800087221976
124 times Euclidean distance calculated
Time taken: 0.005995512008667 seconds

Closest pair of points using Brute Force:
((12.671798963993297, 381.97982277262645, 575.8149221583506), (50.12780036186791, 399.55292247549664, 614.8592037483495))
Distance : 56.887800087221976
8128 times Euclidean distance calculated
Time taken: 0.017976760864258 seconds
Device used: AMD64 Family 23 Model 96 Stepping 1, AuthenticAMD
```

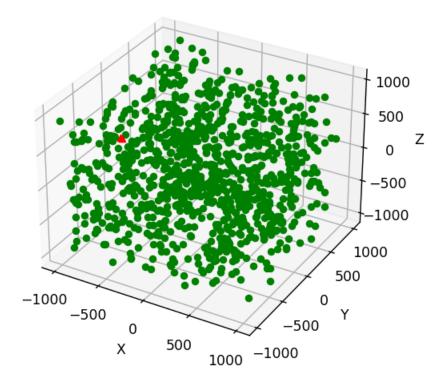


4.4 Titik n = 1000

```
PS C:\Users\alilo\OneDrive\Documents\KULIAH\Tingkat 2\Stima\Tucil2_13521128_13521146> & C:/Python310/python.exe "c:/Users/alilo/21128_13521146/src/main.py"
Enter number of points generated: 1000
Enter dimension of points generated: 3

Closest pair of points using Divide and Conquer:
((-883.8309799106281, -86.41177675343647, 188.05386150513846), (-872.0337304819357, -87.91813701966271, 183.42767061655422))
Distance: 12.761107219676095
993 times Euclidean distance calculated
Time taken: 0.153548479080200 seconds

Closest pair of points using Brute Force:
((-883.8309799106281, -86.41177675343647, 188.05386150513846), (-872.0337304819357, -87.91813701966271, 183.42767061655422))
Distance: 12.761107219676095
499500 times Euclidean distance calculated
Time taken: 1.090216636657715 seconds
Device used: AMD64 Family 23 Model 96 Stepping 1, AuthenticAMD
```



4.5 Bonus 2 (5 Dimensi)

```
PS C:\Users\alilo\OneDrive\Documents\KULIAH\Tingkat 2\Stima\Tucil2_13521128_13521146\src/main.py*
Enter number of points generated: 200
Enter dimension of points using Divide and Conquer:
((-421.5419165275475, 274.4291427960161, -307.0339997255438, -831.1447214576491, 260.06968388706287), (-378.7233533222818, 150.90348875990344, -306.8776760666308, -757.164241655456
1, 139.20953347186514)
Distance : 192.80126645654062
291 times Euclidean distance calculated
Time taken: 0.019993543624878 seconds

Closest pair of points using Brute Force:
((-421.5419165275475, 274.4291427960161, -307.0339997255438, -831.1447214576491, 260.06968388706287), (-378.7233533222818, 150.90348875990344, -306.8776760666308, -757.164241655456
1, 139.20953347186514))
Distance : 192.80126645654062
1930 times Euclidean distance calculated
Time taken: 192.80126645654062
1990 times Euclidean distance calculated
Time taken: 0.068521569170552 seconds
Device used: AMD64 Family 23 Model 96 Stepping 1, AuthenticAMD
```

4.6 Bonus 2 (10 Dimensi)

```
PS C:\Users\alilo\OneDrive\Documents\KULIAH\Tingkat 2\Stima\Tucil2_13521128_13521146\ & C:\Python310\python.exe "c:\Users\alilo\OneDrive\Documents\KULIAH\Tingkat 2\Stima\Tucil2_13521146\ & C:\Python310\python.exe "c:\Users\alilo\OneDrive\Documents\Alilo\OneDrive\Documents\Alilo\OneDrive\Documents\Alilo\OneDrive\Documents\Alilo\OneDrive\Documents\Alilo\OneDrive\Documents\Alilo\OneDrive\Documents\Alilo\OneDrive\Documents\Alilo\OneDrive\Documents\Alilo\OneDrive\Documents\Alilo\OneDrive\Documents\Alilo\OneDrive\Documents\Alilo\OneDrive\Documents\Alilo\OneDrive\Documents\Alilo\OneDrive\Documents\Alilo\OneDrive\Documents\Alilo\OneDrive\Documents\Alilo\OneDrive\Documents\Alilo\OneDrive\Documents\Alilo\OneDrive\Documents\Alilo\OneDrive\Documents\Alilo\OneDrive\Document
```

Poin	Ya	Tidak
 Program berhasil dikompilasi tanpa ada kesalahan 	V	
Program berhasil running	V	
3. Program dapat menerima masukan dan menuliskan luaran	V	
4. Luaran program sudah benar (solusi <i>closest pair</i> benar)	V	
5. Bonus 1 dikerjakan	V	
6. Bonus 2 dikerjakan	V	

BAB V KESIMPULAN DAN SARAN

5.1 Kesimpulan dan Saran

Pencarian jarak titik terdekat dengan strategi *divide and conquer* dan *brute force* dapat mencari hasil yang dijamin paling optimum. Dengan uji coba titik yang banyak hingga 1000 titik yang dibangkitkan dengan *randomisasi*, dapat dibuktikan bahwa program yang dibuat penulis dapat berjalan dengan cukup cepat dan melakukan operasi rumus jarak euclidian dengan efisien. Secara visual, program telah menunjukan *plot* 3D untuk masing-masing titik dan menandai sepasang titik dengan jarak terdekat dengan bantuan *library* matplotlib. Program juga telah berhasil untuk menggeneralisir persoalan pencarian jarak terdekat dalam dimensi ken untuk sekumpulan vektor di Rⁿ. Penulis berharap adanya masukan dari pembaca sebab program dan laporan ini masih banyak kekurangan.

REFERENSI

Munir, Rinaldi. 2021. "Algoritma Divide and Conquer Bagian 2", https://informatika.stei.itb.ac.id/~rinaldi.munir/Stmik/2022-2023/stima22-23.htm, diakses pada 28 Februari 2023 pukul 17.34

LINK GITHUB

https://github.com/zakia215/Tucil2_13521128_13521146