TUGAS KECIL 2

IMPLEMENTASI CONVEX HULL UNTUK VISUALISASI TES LINEAR SEPARABILITY DATASET DENGAN ALGORITMA DIVIDE AND CONQUER

LAPORAN

Diajukan sebagai salah satu tugas mata kuliah IF2211 Strategi Algoritma pada Semester II

Tahun Akademik 2021-2022

Oleh

Fachry Dennis Heraldi 13520139



SEKOLAH TEKNIK ELEKTRO DAN INFORMATIKA INSTITUT TEKNOLOGI BANDUNG BANDUNG

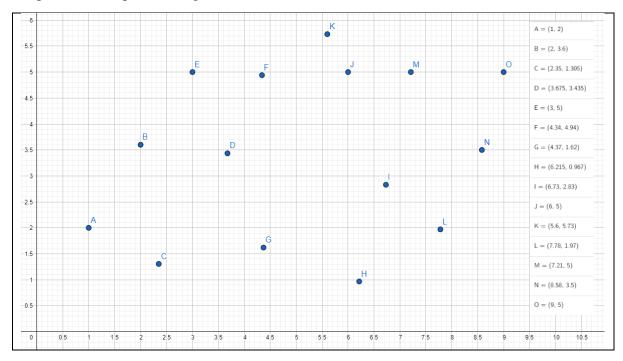
2022

DAFTAR ISI

Algoritma Divide and Conquer	3
Source Program	7
Screenshot Input dan Output	
Alamat Repository Kode Program	

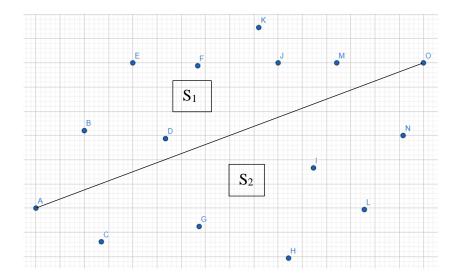
Algoritma Divide and Conquer

Pada tugas ini, algoritma divide and conquer untuk menentukan convex hull disadur dari Bahan Kuliah IF2211 Stima - Algoritma Divide and Conquer Bagian 4 Oleh: Nur Ulfa Maulidevi & Rinaldi Munir. Sebagai ilustrasi bagaimana algoritma ini bekerja, diberikan himpunan titik S pada bidang kartesian dua dimensi.



Langkah-langkah penentuan titik yang membangun convex hull adalah sebagai berikut.

- Kumpulan titik diurutkan berdasarkan nilai absis yang menaik, dan jika ada nilai absis yang sama, maka diurutkan dengan nilai ordinat yang menaik. Sebelum diurutkan, urutan elemen titik pada himpunan disimpan terlebih dahulu, misalkan disimpan dalam himpunan originalS.
- 2. p_1 dan p_n adalah dua titik ekstrim yang akan membentuk *convex hull* untuk kumpulan titik tersebut. Karena himpunan S telah diurutkan, maka yang menjadi titik ekstrim adalah elemen pertama dan elemen terakhir di himpunan. Pada kumpulan titik di atas, yang menjadi p_1 adalah titik A(1,2) dan yang menjadi p_2 adalah titik O(9,5).
- 3. Selanjutnya hubungkan dengan garis dua titik ekstrim yang telah ditentukan sebagai berikut.



Garis yang menghubungkan titik A dan titik O membagi S menjadi dua bagian, bagian atas S_1 dan bagian bawah S_2 . Untuk memeriksa apakah titik berada dibagian atas atau bawah garis, gunakan penentuan determinan dari tiga titik dan iterasi untuk semua titik kecual titik A dan titik O. Rumus penentuan determinan dari tiga titik adalah sebagai berikut.

$$\begin{vmatrix} x_1 & y_1 & 1 \\ x_2 & y_2 & 1 \\ x_3 & y_3 & 1 \end{vmatrix} = x_1 y_2 + x_3 y_1 + x_2 y_3 - x_3 y_2 - x_2 y_1 - x_1 y_3$$

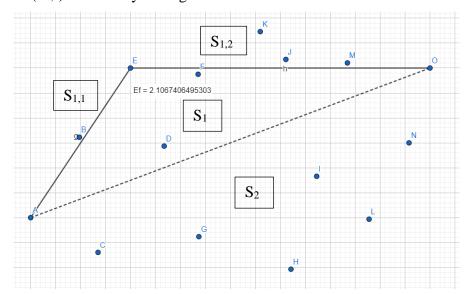
Dengan titik $A(x_1,y_1)$, titik $O(x_2,y_2)$, dan titik lain, misal titik $P(x_3,y_3)$. Apabila nilai determinan positif maka titik P berada di atas, daftarkan ke dalam himpunan S_1 . Sebaliknya untuk nilai determinan negatif maka titik P berada di bawah, daftarkan ke dalam himpunan S_2 .

- 4. Selanjutnya akan dilakukan operasi pembentukan *convex hull* pada titik bagian atas (S₁) dan bagian bawah (S₂) secara rekursif. Sebagai contoh, akan dijelaskan untuk operasi bagian atas. Dibagian operasi rekursif ini penerapan *divide and conquer* diterapkan.
- Akan dicari titik yang memiliki jarak paling jauh dari garis penghubung titik A dan titik
 Gunakan rumus jarak dari titik ke garis penghubung dua titik sebagai berikut.

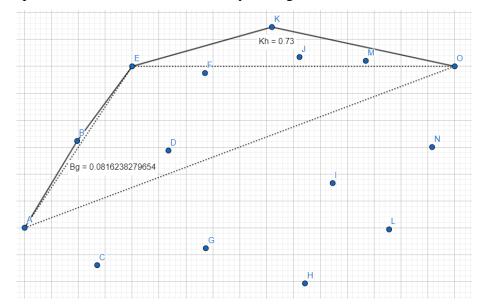
$$\operatorname{distance}(P_1,P_2,(x_0,y_0)) = rac{|(x_2-x_1)(y_1-y_0)-(x_1-x_0)(y_2-y_1)|}{\sqrt{(x_2-x_1)^2+(y_2-y_1)^2}}.$$

Dengan P_1 adalah titik A, P_2 adalah titik O, dan titik kandidat adalah (x_0,y_0). Lakukan iterasi untuk semua titik selain titik A dan titik O hingga mendapat titik dengan jarak

- maksimum. Didapatkan titik E adalah titik dengan jarak terjauh dari garis penghubung titik A dan titik O.
- 6. Selanjutnya, serupa dengan langkah nomor 3, hubungkan titik A dengan titik E sebagai titik ekstrem yang baru dan hubungkan juga titik E dengan titik O. Penghubungan titik yang baru ini akan membentuk bagian titik yang baru, bagian kiri atas $(S_{1,1})$ dan bagian kanan atas $(S_{1,2})$. Ilustrasinya sebagai berikut.

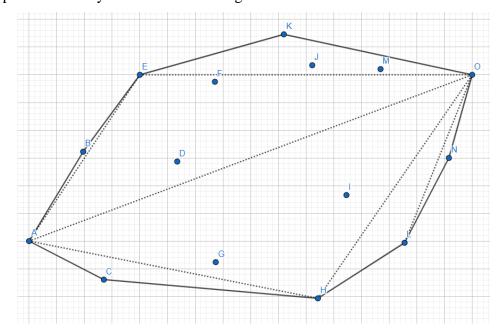


7. Pada bagian baru yang dibentuk, lakukan operasi yang serupa seperti langkah nomor 4. Operasi rekursif akan berhenti jika tidak ada bagian baru yang dibentuk. Apabila bagian baru tidak dapat dibentuk, maka garis penghubung titik dengan titik ekstrem yang baru menjadi pembentuk *convex hull*. Ilustrasinya sebagai berikut.



Daftarkan pasangan titik pembentuk convex hull ke dalam suatu himpunan baru.

8. Ulangi langkah yang sama untuk bagian bawah (S_2) hingga terbentuk $convex\ hull\ yang$ sempurna. Prosesnya diilustrasikan sebagai berikut.



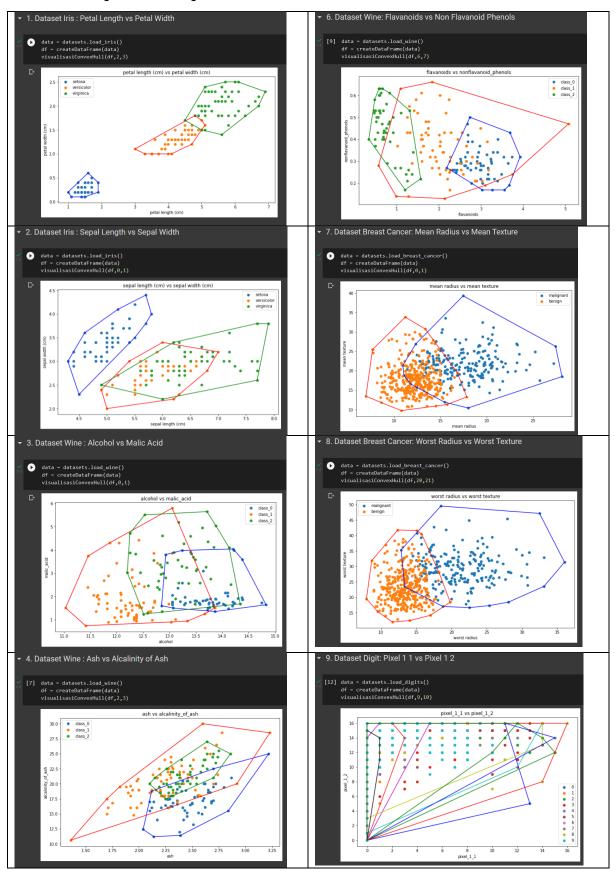
Garis putus-putus adalah garis pembagi bagian titik yang menghubungkan titik pembentuk $convex\ hull.$

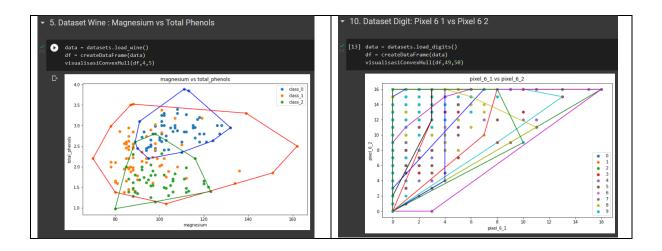
Source Program

```
lass myConvexHull:
 (convex polygon) yang mengandung S
Himpunan titik pada bidang planar disebut convex jika untuk sembarang dua titik
pada bidang tersebut (misal p dan q), seluruh segmen garis yang berakhir di p dan
  q berada pada himpunan tersebut.
 disadur dari Bahan Kuliah IF2211 Stima - Algoritma Divide and Conquer Bagian 4
Oleh: Nur Ulfa Maulidevi & Rinaldi Munir
     # inisiasi atribut simplices dengan list kosong
# simplices merupakan variabel yang menampung
# pasangan indeks pada arrayTitik yang membentuk convex hull
self.simplices = []
# inisiasi atribut setOfConvexHull dengan list kosong
                     gil method untuk mengurutkan kumpulan titik
     # mengubah tipe object array menjadi tipe list if (type(array) == list):
    # maka diurutkan dengan nilai ordinat yang me
sortbyX = sorted(self.S, key=lambda x: x[1])
sortbyY = sorted(sortbyX, key=lambda x: x[0])
self.S = sortbyY
     # mendapatkan indeks elemen pada list
for i in range(len(self.originalS)):
   if self.originalS[i] == element :
        mendapatkan p1 dan pn
S merupakan kumpulan titik yang telah diurut
     sumber : Bahan Kuliah IF2211 Stima - Algoritma Divide and Conquer Bagian 4
Oleh: Nur Ulfa Maulidevi & Rinaldi Munir
 def jarakTitik(self,p1,p2,p3):
     # menghitung jarak dari titik ke garis yang dibentuk antara dua titik
      \frac{\mathsf{d}(\mathsf{P1}(x1,y1),\mathsf{P2}(x2,y2),\mathsf{P3}(x3,y3))}{\mathsf{sumber}:\mathsf{https://en.wikipedia.org/wiki/Distance_from_a_point_to_a_line\#Line_defined_by_two_points}
```

```
detTitik = self.determinan(p1,pn, p3)
if detTitik > 0 : # Jika determinan positif maka titik p3(x3,y3) berada dibagian atas
        S2.append(p3)
else : determinan 0, abaikan titik (berada pada garis)
pmax = S[0]
for p3 in S:
  if tempJarak > jarakMaks:
  jarakMaks = tempJarak
p1,pn = self.getp1pn()
   _,S21 = self.bagiSisi(p1,pmax,S)
   self.convexHullBawah(pmax,pn,S22)
        ambahkan pasangan (p1,pn) sebagai pembentuk convex hull
cari indeks untuk titik p1 dan pn pada originalS
indekspn = self.getElmtIndex(pn)
self.simplices.append([indeksp1,indekspn])
self.setOfConvexHull.append([p1,pn])
```

Screenshot Input dan Output





Alamat Repository Kode Program

Github: https://github.com/dennisheraldi/Tucil2_13520139

 $Google\ Colab:\ \underline{https://colab.research.google.com/drive/1t3-ibSqPoemnNqudbzIqyqXd6nD-\underline{klyI?usp=sharing}$

agar lebih mudah, disarankan untuk mengakses Notebook secara langsung melalui Google Colab.

Poin	Ya	Tidak
1. Pustaka <i>myConvexHull</i> berhasil	√	
dibuat dan tidak ada kesalahan		
2. Convex hull yang dihasilkan sudah	√	
benar		
3. Pustaka <i>myConvexHull</i> dapat	✓	
digunakan untuk menampilkan		
convex hull setiap label dengan		
warna yang berbeda.		
4. Bonus : program dapat menerima	✓	
input dan menuliskan output untuk		
dataset lainnya.		