



به نام خداوند جان و خرد

نام و نام خانوادگی: محمد حسین کریمی

شماره دانشجویی: 9731833

پروژه اول: حداقل فاصله بین نقاط

## شرح الگوریتم استفاده شده

با توجه به اینکه فضای سه بعدی داریم ابتدا بر اساس یک بعد سورت می کنیم که در برنامه بر اساس  $x$  سورت شده است سپس بعد از مرتب سازی باید تمام نقاط را به صورت بازگشتی به قسمت های مساوی تقسیم کنیم اما این کار کافی نیست چون ممکن است دو نقطه ای که باهم کمترین فاصله را دارند یکی در قسمت راست و دیگری در قسمت چپ. برای پیدا کردن این نقاط یک خط فرضی در نظر می گیریم سپس همه نقاط را با نقطه وسط آرایه چک می کنیم که اگر کوچک تر بود آن را به عنوان کوچک ترین مقدار در نظر می گیریم و جایگزین نقطه وسط می شود این کار را تا زمانی انجام می دهیم که طول آرایه بیشتر از 2 باشد

### روند برنامه:

در کلاس `main` ابتدا یک `vector` می سازیم که ساختمان داده ای برای نگه داشتن نقاط هستند به اسم  $v$  می سازیم و سپس ورودی از کاربر می گیریم و نقاط گرفته شده را ابتدا در یک آبجکت از کلاس `point` ریخته و سپس آن را در  $v$  اضافه می کنیم سپس دو آبجکت `vector` به نام `vecX`, `vecY` به اندازه طول اصلی درست می کنیم به این دلیل که می خواهیم عملیات سورت را ابتدا روی پارامتر  $x$  و سپس روی پارامتر  $y$  انجام دهیم. سپس آرایه های ذخیره شده در `vector` را به آرایه تبدیل می کنیم به این دلیل که می خواهیم در فراخوانی های بعدی از آن استفاده کنیم.

کلاس `util` در تابع `closest` که یک آرایه از جنس `point` می گیرد و تعداد نقاط رو هم می گیرد. سپس یک متغیر به نام `closestDist` درست کرده که برای مقدار دهی اولیه آن فاصله عنصر صفرم و اول را در آن می ریزیم

سپس در دو `for` فاصله نقاط را دو به دو محاسبه می کنیم یعنی هر نقطه با نقطه بعدی آن که در واقع اینجا همان `brute force` پیاده شده است (لازم به ذکر است اگر طول آرایه کمتر از 3 بود از همان `brute force` مراحل را پیش می بریم. در متد `divide` بر خلاف متد `closest` که همه نقاط را چک می کرد در این متد بر اساس الگوریتم ذکر شده در بالا استفاده می کنیم. سپس در متد `Mid_Closest` توی اون نواحی فاصله را چک میکنه و کمترین مقدار را بر می گردونه

### پیچیدگی:

پیچیدگی زمانی تابع  $\text{sort}$  برابر  $O(n \log n)$  است این الگوریتم تمام نقاط را به دو قسمت تقسیم می کند. پس از تقسیم عنصر میانی و ناحیه فرضی را بدست میاریم که مرتبه زمانی آن  $O(n)$  است در ادامه برای تقسیم نقاط به دو قسمت مساوی مرتبه زمانی آن  $O(n)$  لازم است پیدا کردن نزدیک ترین نقطه در ناحیه فرضی از مرتبه  $O(n)$  است زیرا محدود به زمان خطی است در نتیجه پیچیدگی زمانی نهایی برنامه به صورت زیر است.

$$T(n) = 2T\left(\frac{n}{2}\right) + O(n) + O(n) + O(n)$$
$$T(n) = T(n \log n)$$

```
Enter number of points:
4
Enter three values seperated by space:
1 2 5
Enter three values seperated by space:
6 5 3
Enter three values seperated by space:
2 4 8
Enter three values seperated by space:
1 2 8
End of input
The distance is: 1.7320508075688772

Process finished with exit code 0
```

```
Enter number of points:
6
Enter three values seperated by space:
2 60 52
Enter three values seperated by space:
32 45 21
Enter three values seperated by space:
3 65 48
Enter three values seperated by space:
2 41 53
Enter three values seperated by space:
65 42 58
Enter three values seperated by space:
45 12 35
End of input
The distance is: 3.1622776601683795

Process finished with exit code 0
```