على قيومي 9729293

گزارش پروژه چهارم طراحی الگوریتم-گرگ و گوسفند

توضيح كلى و ارتباط با شار بيشينه:

برای پیدا کردن مسیرهای بدون یال مشترک میتوانیم از الگوریتمهای یافتن شار بیشینه به عنوان مثال فورد-فالکرسون استفاده کنیم؛ بدین شکل که ظرفیت هر یال را 1 در نظر میگیریم.در هر بار اجرای این الگوریتم ظرفیت یالی که در مسیر هست به اندازهی مینیمم شار مسیر کم میشود. در این حالت چون ظرفیت ها یک هست ظرفیت یال منفی شده و دیگر در گامهای بعد آن یال طی نخواهد شد.

## توضيح كد:

کلاس گراف برای پیاده سازی گراف با ماتریکس مجاورت نوشته شده است. در لیست disjointPaths مسیرها نگه داری خواهند شد

متودهای addEdge و hasEdge و setAdjacentMatrix واضح هستند.

متود های setWeight و getWight برای اضافه کردن وزن به گراف باقیماندهی الگوریتم فورد-فالکرسون نوشته شده اند.

متود bfs در گراف با الگوریتم bfs پیمایش میکند اگر به راس مقصد رسیدیم مقدار صحیح و در غیر این صورت مقدار ناصحیح برمیگرداند. مسیری که طی می شود در آرایه path[v]=u نحیره خواهد شد. به این صورت که path[v]=u به این معنی است که از راس path[v]=u به path[v]=u به این معنی است که از راس path[v]=u به pat

متود findDisjointPath الگورینم فورد-فالکرسون را اجرا میکند با این تفاوت که بعد از هر گام متود addToPaths را صدا میزنیم تا بررسی شود این مسیر در گراف اصلی هم وجود دارد یا خیر. اگر وجود داشت مسیر را از آرایه استخراج کرده و به disjointPaths اضافه میکنیم. در پایان الگوریتم اگر شار بیشینه بیش از یک بود به معنی این است که مسیر با ویژگی گفته شده وجود دارد پس مسیرها را چاپ میکنیم.

## پیچیدگی زمانی:

پیچیدگی زمانی الگوریتم همان پیچیدگی زمانی الگوریتم فورد-فالکرسون یعنی O(maxFlow \* E) میباشد. در این جا از پیچیدگی زمانی به O(VE<sup>2</sup>) کاهش پیادهسازی ای الگوریتم به اسم ادموند-کارپ استفاده شده است که از bfs استفاده میکند و پیچیدگی زمانی به O(E) bfs کاهش مییابد. هر بار اجرای O(E) bfs طول میکشد چون که هر راس حداقل یک یال دارد. حلقه ی while الگوریتم نیز حداکثر VE بار اجرا خواهد شد.

```
Enter number of vertexes:
enter new Edge or −1 for finish
enter new Edge or -1 for finish
Enter beginnig:
Enter destination:5
0 5
0 1 2 5
```