به نام خدا

على غفارى ثابت - ٣٩٣٣٩٥٣

توضیح کد:

I- ابتدا کلاس Graph را برای ذخیره گراف و انجام عملیات بر روی آن ایجاد می کنیم. این کلاس تعداد رئوس به remove_edge و add_edge بنگه می دارد. در این کلاس توابع edges و add_edge به روی آن ایجاد و ویک آن ایجاد می کردان و ویک و یک می کرداند و یک می کرداند توابع remove_edge و get_v به گراف از راس مبدا به می کرداند. توابع get_path و get_path به ترتیب یک مسیر از راس مبدا به راس مقصد را به روش پیمایش DFS بر می گرداند و یک مسیر را حذف می کند. حذف مسیر به این شکل است که مسیر را مقصد به مبدا وارون می کند.

T- تابع edge_disjoint_paths وظیفه پیدا کردن دو مسیر مستقل از راس مبدا به راس مقصد را دارد. این تابع به این شکل عمل می کند که ابتدا یک مسیر از s به t پیدا می کند و آن را از گراف حذف می کند و سپس یک مسیر دیگر از s به t پیدا می کند. (اگر هر یک از این دو مسیر پیدا نشود یعنی هیچ دو مسیر مستقلی وجود ندارد.) سپس یک گراف جدید می سازد و این دو مسیر را به آن اضافه می کند و یال هایی به صورت معکوس روی یکدیگر قرار می گرند را حذف می کند. (هر دو یال) سپس دوباره دو مسیر از مبدا به مقصد پیدا کرده و آن را چاپ می کند. دلیل معکوس کردن مسیر در تابع remove_path در کلاس الامت که امکان است که امکان اصلاح مسیر قبلی را داشته باشیم.

۳- در بدنه اصلی کد ورودی ها (تعداد راس و یال، یال ها و راس مبدا و مقصد) را از کاربر دریافت کرده، گراف را می سازیم و ورودی ها را به تابع edge_disjoint_paths می دهیم.

پیچیدگی زمانی:

پیچیدگی پیمایش گراف به شکل DFS (تابع get_path) برابر (get_path) برابر ($E=V^2$ که در گراف شلوغ $E=V^2$. همچنین پیچیدگی زمانی تابع remove_path برابر طول مسیر است که حداکثر می تواند V باشد. در تابع edge_disjoint_paths را صدا می زنیم. همچنین دو حلقه به طول های مسیر اول و مسیر دوم داریم که حداکثر می تواند V باشد. بنابراین پیچیدگی زمانی این برنامه همان $O(V^2)$ است.

سوالات:

آیا مسئله به های max flow و min cut مرتبط است؟ این مسئله در حقیقت همان مسئله max flow است که در آن وزن تمام یال های گراف برابر یک است. اگر شار بیشینه بیشتر از 1 باشد مسئله جواب دارد.

تصوير محيط اجرا؛