

از این حرکت کرده همچنین لیست مجاورت را در نظری بگیریم. DFS زنده و داده و زیرمیت شده

در هر بخش راب DA پانوی دهیم. همچنین لیست روش‌های طلایی هم داریم که ابتدا اخلاقی است و درین روش

قرار می گیرم پس در هر مرحله داده های فراوان را با داده های داخلی ایستادگی می نمایم و در صورتی که موجود نمی شود

بایست روشن طالبی اصناف و همچنین به نسبت اولیایم اضافی کنیم. بدین گونه در نهایت مالیات

اوشن طلایی مانی شود همان جواب مد نظر که دیکل آن هستم

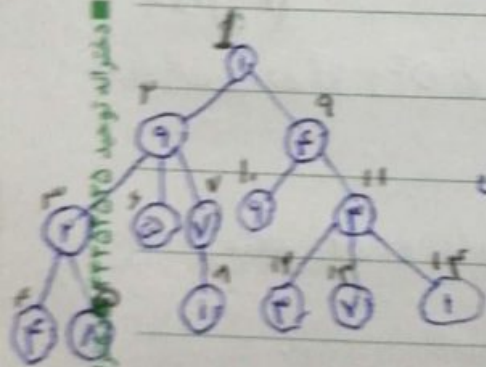
محل حل: DFs است پس اندر زمانی $O(\sqrt{E})$ است. همچنین برای

بررسی مردان و زنان جوان، در مطالعه خود رتبه بندی است

چون از $0.5(V)$. همچنین برای اورد محافظه ما از لیت های یک سری استناد داریم

محد اکثر ما V آست پس اورد، حافظ $\alpha(V)$ آست

همچنین با اجراء دی خدمت داریم: ابتداءً به و آبی آن را به غریب در لیت اولیه و



لیست رئوس طایفی ذخیره می کنیم. سپس آیدی ۲ داده ۹ را ذخیره می کنیم و به ترتیب تمامی ۳ و ۱۲

و آیدی ۴ و ۵ و ۶ و ۷ و ۸ و آیدی ۱ و ۲ و ۳ و ۴ و ۵ و ۶ و ۷ و ۸ و ۹ را ذخیره می کنیم. اما

وقتی به آیدی ۸ می رسیم، داده اش تکمیل است و ذخیره شده و از آن می گذاریم و ادامه دهیم

را به هم می یکنیم. پس از به هم می خوریم داریم:

فصل آیدی ها
Golden Nodes = [۷, ۶, ۵, ۴, ۳, ۲, ۱]

با عرض اشک منظره صورت سوال این است که [۷, ۶, ۵, ۴, ۳, ۲, ۱] =

اگر در مسیر، عنصر تکمیل شود، رأس طایفی باشد جواب بالای شود و اگر چنین نباشد و فعلی خود آن رأس مدنظر باشد که وجود:

[۷, ۶, ۵, ۴, ۳, ۲, ۱]

سوال ۱۲

با استفاده از DFS و SCC گراف داده شده را محاسبه می کنیم. بدین گونه که DFS را روی گراف

داده و مقادیر $u.f$, $u.d$ را می یابیم. پس در پایان یال ها را برعکس و T را محاسبه می کنیم و از

رأس که بزرگترین مقدار $u.f$ را دارد شروع می کنیم و بر روی این رأس DFS می کنیم و پس از فراخوابی

رئوس متصل به آن را شماره گذاری کرده و پس می از آن هر یک از رئوس که دارای $u.f$ بزرگتری دارند

جدد

همان رئوس و ترتیب نشانه اند، روش DFS می کنیم. پس از محاسبه کامپوننت، بررسی می کنیم که تعداد

رئوس موجود در آن بزرگتر از ۱ است یا نه. اگر بزرگتر از ۱ باشد یعنی دارای مسیطه ای است

ادامه سوال ۲

در غیر این صورت Θ و Θ گفته شده کارایی معسر طلایی نیست.

PFS

از در زمانی آن از $\Theta(kE)$ است و پیچیدگی حافظه آن هم $\Theta(2)$ و بارش چون

یک برای لیست کردن ترتیب مقایره و یک هم مقدار در رئوس هر گام پیوسته.

در حل این سؤال، الگوریتم Dfs را استفاده نموده و به هر رأس که ی رسم و وزن را برداشت های

آن رأس را یافته و بدین دلیل وزن را برداشت دیگر آن هم یافت شده و تفاضل آن ها را می یابیم.

از آنجا که هر رأس دقیقاً یک بار بررسی و وزنیت می شود و همچنین از هایی که ساختن یال آنها را انجام می دهیم (مقدار است) یا

و با توجه به این که صورت مسئله، یعنی درخت، به سه دسته یال های راف، Tree edge و اند و با هم یال ها

یکجا حذف و بررسی می کنیم و در نظریه می گیریم.

پس چقدر زمانی که با توجه به استفاده از الگوریتم Dfs، $O(V + E)$ است و فراموش نکنیم که

حافظه آن هم چون حداکثر سایز لیست های نگه دارنده هر یک رأس نظیر و وزن و پدر رأسی نظیر برابر

V است و $O(V)$ می باشد.

سؤال ۱۵)

اللہ کو ایمان میں لگوئے کہ اسے کہ ابتدا کلمات مجاور را ۲۰۰ عقابہ فی کلمہ یعنی کلمات

باب دوی و دوی با چارای و ... بعد از کلاسترهای ابتدای هر یک از جرم‌های کیم و مقایسه انجام می‌دهیم
و کلاسترهای بعدی را می‌بینیم

اگر دو کارکن مختلف باشند یعنی $\alpha \neq \beta$ (آنها یکسان نیستند) α و β را از α و β جدا می‌کنیم

اگر بیکان بود کار آسرها، تا زمانی که حالت قیصری نبهید یا یکی از کمالات به آخر برسد

۱. اداسی دھیم و با این روش ها کمالات امقابی می کنیم. باید معجزه. مقابله و عقوبت

یکی به آخر کلمه اش رسیده که به پایان رسد. تفاوت مقایسه هر دو کلمه اینست که در مورد رایت و دیگری طور
جان می افزایم.

پیمایشی زمانی: مقدار (T) و طول جغرافیائی (L) ؛ $\frac{L}{T}$ اور در زمانی (tL) ۵

پسیدگی کا فضا: تعداد کارائزہ های موجود و از آن کہ مختصر یہ فرد است را اگر m بیگریم و $o(m)$

البتة کہ اس مسئلہ پر بحث ہمارے لئے ضروری ہے اور ہم اس پر توجہ دے رہے ہیں۔

مسئله (۲)

الگوریتم حل بهین گونه می شود که با اطمینان از داده ها و تغییراتی کنیم و بر اساس اینها عنصر بررسی ورودی را به شکل

منطقه یا ستاره است. کار را پیش می بریم و وقتی عنصری Visit و شود به آن عنصر را Visit می

محاسبه کرده و به سراغ همسایه های آن می رویم. روش پیچیده نیست با DFS می باشد و با استفاده

از Stack و بررسی هر بخش عنصر و Visit آن و همسایه هایش به سبب می رویم. پس چک می کنیم

آیا عناصر همسایه هم ویژگی مدنظر را دارا اند یا خیر و اگر اوکی بود به مقدار آن متغیر می برای

نمایش این ویژگی (همسایه های دارای ویژگی مدنظر) است می خواهیم در نهایت هم

با استفاده از دو تا for تو در تو هر وجهی را به شکل دوبعدی بررسی می گردانیم. (و در زمانی آن

با توجه به DFS و دو تا for تو در تو برای چک کردن دوطرفه دان $O(V^2)$ است و پیچیدگی $O(V+E)$

حافظه آن $O(VM)$ است که آرایه ای از Node هایمان است