الگوريتم پيشرفته

تمرین ۲ نیلوفر وفا ۴۰۱۴۲۲۱۹۶

رویکرد غیر هوشمندانه brute-force به این مسئله به این صورت است که همهی حالتهای ممکن را امتحان کنیم. یعنی برای هر مهره در ابتدای ردیف، آن را انتخاب کنیم و سپس مسئله را به صورت بازگشتی بر روی ردیف باقیمانده حل کنیم. این روش بهینه نیست زیرا تعداد حالتها به صورت نمایی با افز ایش تعداد مهره ها افز ایش می یابد و زمان اجرای آن بسیار زیاد می شود.

1.2 یک استراتژی هوشمندانه برای پاسخ بهینه به این مسئله، استفاده از الگوریتم داینامیک است. میتوان از یک جدول دوبعدی برای ذخیر هسازی امتیاز های حاصل شده در هر بازه از ردیف استفاده کرد. در این الگوریتم، با شروع از ابتدای ردیف، به صورت بازگشتی امتیاز های حاصل شده را محاسبه میکنیم. برای هر حالت، میتوانیم یکی از دو انتخاب را داشته باشیم: انتخاب اولین مهره یا انتخاب آخرین مهره. با انتخاب هرکدام از آنها، امتیاز به دست آمده و مجموع امتیاز های بدست آمده در ادامه ردیف را به عنوان ورودی به بازگشت استفاده میکنیم. سپس از بین دو حالت بالا، حالتی را انتخاب میکنیم که امتیاز بیشتری دارد. در نهایت، با ادامه این فرآیند تا انتهای ردیف، امتیاز حاصل شده و همچنین دنباله حرکات مربوطه به دست میآید.

1.3 .پیچیدگی زمانی الگوریتم داینامیک ارائه شده برابر با $O(n^2)$ است. چرا که برای هر حالت در ردیف، حداکثر دو حالت (انتخاب اولین مهره و انتخاب آخرین مهره) را در نظر میگیریم و امتیاز های حاصل شده را در جدول دو بعدی ذخیره میکنیم. تعداد کل خانه ها در جدول برابر با n^2 است.

_ ٢

حل مسئله شما مربوط به انتخاب بهینه ترین مکانهای توقف در طول مسیر است که به صورت حریصانه قابل حل است. الگوریتم حریصانه ارائه شده در ادامه قابل استفاده است:

۱ ـ خو اندن و ر و دی:

مقدار n را برابر با حداکثر فاصله که میتوانید با پر شدن باک ماشین طی کنید قرار دهید.

خواندن مختصات جایگاههای سوخت از نقشه راه.

۲- محاسبه فواصل بین جایگاههای سوخت:

محاسبه فاصله بین هر جفت جایگاه سوخت با استفاده از فرمول فاصله دو نقطه در فضای دوبعدی (مانند فاصله اقلیدسی).

٣- الگوريتم حريصانه:

مقدار بیشفرض برای تعداد توقفها (count) را صفر قرار دهید.

ایجاد یک لیست خالی برای ذخیره مکانهای توقف.(stops)

تا زمانی که باک ماشین پر نشده است:

پیدا کردن نزدیکترین جایگاه سوخت (مکان جایگاه) به موقعیت فعلی.

اگر فاصله جایگاه سوخت به موقعیت فعلی از باقی فاصله ی باک کمتر یا مساوی n است:

اضافه كردن مكان جايگاه به ليست توقفها.

افز ایش مقدار count به از ای توقف جدید.

كاهش مقدار باك با توجه به فاصله بين موقعيت فعلى و مكان جايگاه.

تغییر موقعیت فعلی به مکان جایگاه.

در غیر اینصورت، قطعه کد را تمام کنید.

۴-چاپ خروجی:

چاپ تعداد كل توقفها. (count)

چاپ مختصات مکانهای توقف به ترتیب آنها در لیست توقفها.

الگوریتم حریصانه بهینه ترین مکانهای توقف را با توجه به فاصله بین جایگاههای سوخت و مکان فعلی شما انتخاب میکند. با اجرای این الگوریتم، می توانید توقف هایی را پیدا کنید که فاصله آنها تا موقعیت فعلی شما کمتر یا مساوی باقیمانده ی باک ماشین (n) باشد، بدین ترتیب تعداد توقف ها را به حداقل ممکن می سانید و تعداد دفعات پر کردن باک را کاهش می دهید.

با اجرای الگوریتم حریصانه، میتوانید به صورت کارا و بهینه مسیر خود را برنامه ریزی کنید تا توقفهای لازم را در مکانهای مناسب داشته باشید و تعداد توقفها و مسافت طی شده را به حداقل برسانید.

در این حالت، طول جاده ها به صورت توانی از ۲ تعریف شده است، که اگر طول جاده ۸ کیلومتر باشد، بر ابر است با ۳ به توان ۲ کیلومتر بر اساس این توضیحات، اسکریپت پایتون زیر را برای محاسبه مجموع حداقل فواصل بین هر جفت شهر و چاپ خروجی به صورت دودویی ارائه میدهیم.

با توجه به ، خروجی باید 100100 باشد که معادل عدد دهدهی 68 است.

در این اسکریپت، از الگوریتم فلوید-وارشال برای پیدا کردن حداقل فواصل بین تمام جفت شهرها استفاده شده است. توسط این الگوریتم، فواصل کمینه بین تمام جفت شهرها به روزرسانی میشوند و در نهایت مجموع این فواصل کمینه محاسبه میشود.