پروژه درس ساختمان داده

مهلت تحویل : 2 بهمن پروژه به صورت تک نفره تعریف شده است

صورت سوال:

امير كه اهل شيراز نيست به تازگي به شيراز آمده است.

از آنجایی که او به شهر آشنایی ندارد برای تهیه غذا از گوگل مپ استفاده میکند.

حال با توجه به اینکه سفارش دادن از رستورانِ دور تر زمان بیشتری را برای آماده شدن سفارش می طلبد و او گرسنه تر از این حرفاست که بتواند زمانِ زیادی را منتظر غذا بماند او میخواهد از بین k رستوران نزدیک به خودش دنبالِ رستورانی با پیشوندِ ۶ بگردد (زیرا او تنبل است و حوصله ی تایپ کردن کاملِ نامِ رستوران را ندارد و اگر چند رستوران با آن پیشوند وجود داشت از نظر الفبایی اولین رستوران را انتخاب کند) و از آنجایی که او وسواس در انتخابِ رستوران ها دارد قرار است به صورت پیوسته مقدارِ k و ۲ را عوض میکند تا به نتیجه ی مطلوب خود برسد.

با این که امیر با ساختمان داده ها آشنایی دارد اما از آنجایی که گرسنه است مغز او به اوفرمان نمی دهد تا رستوران مورد نظر خود را پیدا کند و از شما که دوست خوب او هستید میخواهد تا رستورانش را پیدا کنید.

تنها کمکی که امیر به شما می تواند کند این است که ابتدا تعداد رستوران ها رو به شما بدهد سپس در n خط بعدی نام و سپس فاصله ی رستوران را از خودش را به شما بدهد.

سپس q که تعداد کوئری هاست را به شما میدهد.

در \mathbf{q} خط بعدی در هر خط \mathbf{k} و \mathbf{s} داده می شود.

شما باید در خروجی q خط چاپ کنید که خط i ام نشانگرِ نامِ رستوران موردِ نظرِ امیر در کوئری i ام است.

پیچیدگی زمانی:

در ابتدا شما باید از ساختمان داده ای استفاده کنید که پیدا کردنِ k رستوران نزدیک را در (log(n) در ابتدا شما باید از ساختمان داده پیچیدگی زمانی (O(n) را می طلبد)

از آنجایی که هر کوئری امیر وابسته به کوئریِ قبلی او میباشد شما لازم نیست که در هر کوئری برای پیدا کردن $k + \log(n)$ تا رستوران $k + \log(n)$ هزینه کنید زیرا ممکن است تا قبل از این کوئری $k + \log(n)$ تا رستوران دیگر نزدیک را داشته باشید و صرفا اگر $k + \log(n)$ باشد $k + \log(n)$ هزینه برای پیدا کردن $k + \log(n)$ رستوران دیگر هزینه کنید.(زیرا $k + \log(n)$ را قبلا بدست آورده اید)

حال باید نامِ این k رستوران نزدیک را داخل ساختمان داده ی دیگری ذخیره کنید تا هنگامی که S را امیر به عنوان ورودی کوئری می دهد بتوانید در k رستوران نزدیک ، اگر بلند ترین طول نامِ رستوارن ها max_len باشد با پیچیدگی زمانی (O(max_len) رستوران مورد نظر امیر را پیدا کنید.(راهنمائی: از ساختمان داده ی درختِ تِرای (Trie tree) استفاده کنید) توجه کنید که هم ساختمان داده ای که برای قسمت بالاتر در نظر گرفتید و همینطور این ساختمان داده هردو باید پویا باشند یعنی با هر بار کوئری گرفتن تغییرات به صورت آنلاین روی این ساختمان داده ها انجام شود.

در صورتی که در کوئری i ام مقدار k را امیر بدهد و شما m رستوران نزدیک را داخل درختِ Trie خود داشته باشید باید بتوانید با پیچیدگی زمانی : $O(|m-k|*max_len)$ (اگر m>k)تعدادِ m)تعدادِ m) دور تر از ساختمان داده ای که برای نام ذخیره نامِ رستوران ها ساخته بودید حذف کنید. و همینطور (اگر k-m) تعداد k-m رستوران دور تر را به درخت اضافه کنید.

example Input: 7 bluebird 5 bluelion 100 siboos 19 siniour 40 narenj 29 narenji 35 delta 77 5 3 blue 2 sib 1 sib 4 narenji 3 narenji **Output:** bluebird siboos NO restaurant found!

narenji

NO restaurant found!