

H: LCP Queries

原案 : mtsd

問題文 : climpet

データセット : mtsd

解答 : beet, climpet, hos, kotatsugame, mtsd

解説 : mtsd

問題概要

- 英子文字列集合 $S = \{S_1, \dots, S_n\}$, $T = \{T_1, \dots, T_m\}$ が与えられる
- 以下のクエリに Q 回答えよ
 - 長さ K の数列 a_1, \dots, a_k ($1 \leq a_i \leq m$) が与えられる
 - 文字列 X を T の a_1 番目の文字列 + ... + T の a_k 番目の文字列と定義する
 - 「 S_i と X の最長共通接頭辞の長さ」の総和を返答する
- 制約
 - S に含まれる文字列の長さの総和 $\leq 200,000$
 - T に含まれる文字列の長さの総和 $\leq 200,000$
 - クエリの K の総和 $\leq 200,000$

想定解1: トライ木 + 文字列のハッシュ

- 前処理:
 - S に対応するトライ木を作り、各頂点に対して以下の情報を計算する
 - その頂点に対応する文字列のハッシュ
 - その頂点に対応する文字列がクエリに来た時の答え
 - 文字列のハッシュ → トライ木の頂点となる map を作成する
- クエリの計算
 - 二分探索でクエリの文字列の prefix でトライ木に含まれる最長の文字列を求める
 - トライ木の頂点に記録している答えを参照する

- 計算量

$O(\sum |S_i| + \sum |T_i| + |S| \log |S| + (\sum K) \log(\max |T_i|) \log |S|)$

(※2項目の $\log |S|$ は接尾辞配列などを使えば消せる)

想定解2: パトリシア木 + 文字列一致判定

- S に対応するパトリシア木の深さが $\sqrt{\sum |S_{il}|}$ であることを利用する
 - パトリシア木(Patricia Trie)
 - ざっくり言うと、トライ木を経路圧縮したもの
 - トライ木では辺が 1 文字に対応していたが、パトリシア木では辺は文字列に対応する
- 前処理
 - S に対応するパトリシア木を作り、各頂点に対して以下の情報を計算する
 - その頂点に対応する文字列がクエリに来た時の答え
 - その頂点に対応する文字列を含む S_i の個数
 - S と T の部分文字列の一致比較が可能なデータ構造を作成する
 - ハッシュや接尾辞配列
- クエリ
 - クエリ文字列について、パトリシア木を順に下り、クエリ文字列がパトリシア木のどこに対応するかを計算する(辺上の可能性もあることに注意)
- 計算量
 $O(\sum |S_{il}| + \sum |T_{il}| + \sum K + Q \sqrt{\sum |S_{il}|})$

想定解3: 接尾辞配列 + クエリ先読み

- 各クエリ文字列について以下の値を求めておく
 - ソートされた S に対して辞書順でどこの間に入るか
 - その際の前後の文字列との LCP の値
 - $A = (S_1)\$(S_2)\$(S_3)\$(S_4)\$(S_5)\$(S_6)\$(S_7)\$(S_8)\$(S_9)\$(S_{10})$ ($\$$ は区切りに対応する文字)
という文字列に対する接尾辞配列と LCP 配列を利用する
- S とクエリ文字列はソートされた状態で管理し、昇順・降順それぞれの方向に計算を行う
 - ソートされたクエリ文字列に対して、今見ている S_i との LCP の値の列を stack で管理する
 - 各クエリ文字列の LCP の総和を segment tree など管理し、LCP の値が減少する際に (複数のクエリ文字列に対して同時に) LCP の総和の加算処理を行う
- 計算量
 $O(\sum |S_i| + \sum |T_i| + \sum K + |Q| \log |Q|)$

統計情報

- Acceptances
 - 3 + 3 teams
- First Acceptance
 - SPJ (145 min)