# 立命合宿 2018 Day 3 G:検閲により置換

原案, 問題文:杉江

解説:鈴木

解答:栗田,鈴木,杉江

#### 問題概要

- テキストTとパターン集合 $\mathcal{P}$ が与えられる
- Tの一部を '\*' に置き換えて,任意のパターン  $P \in \mathcal{P}$ が出現しないようにしたい

brai \* fuc \*

• '\*' に置き換えるべき最小文字数はいくつ?

$$T = \underbrace{brainfuck}_{P}$$

$$P = \{rain, inf, fuck\}$$

- 制約
  - $|T| \le 100,000$
  - $|\mathcal{P}| \le 100,000$ ,  $\sum_{P \in \mathcal{P}} |P| \le 100,000$

#### 解法:文字列マッチング+ 貪欲法

- Tの前方から各文字列 $P \in \mathcal{P}$ をマッチングしていく
- マッチングした順に区間を並べる
  - $[s_1, t_1], [s_2, t_2], \dots, [s_k, t_k] (t_1 \le t_2 \le \dots \le t_k)$

$$T = brainfuck$$

$$P = \{rain, inf, fuck\}$$



[2,5], [4,6], [6,9]

- for i = 1, ..., k:
  - if 区間[ $s_i, t_i$ ]に '\*' で置き換えられた文字がない
    - then  $t_i$  を隠す

 $brainfuck \rightarrow brai * fuck \rightarrow brai * fuck \rightarrow brai * fuc *$ 

## 等価な問題

• 区間スケジューリング問題

n 個の区間  $[s_1,t_1],...,[s_n,t_n]$  が与えられる. 区間が被らないように最大何個選べるか.

- 解法
  - $t_i$ の昇順にソート
  - 先頭から順に貪欲に選ぶ

[2,5], [4,6], [6,9]



### 高速な複数文字列マッチング

- Aho-Corrasick
  - 圧倒的ライブラリカ
- ローリングハッシュを使う方法
  - 「短い文字列集合」と「長い文字列集合」にわける
    - 大体 $\sqrt{長$ さの総和未満と以上にわけるとよい
    - 短い文字列集合:短いが多い
      - 長さごと (√長さの総和 種類未満) にハッシュ値を分類し、ま とめてマッチング
    - 長い文字列集合:長いが少ない(√長さの総和個以下)
      - 普通に1個ずつハッシュ値を計算してマッチング
- 他にも色々できると思います

#### Memory Limit Exceeded の罠

• 最悪で10<sup>7</sup>個程度の区間が出現しうる

• すべて陽に管理してしまうとメモリが足りない

## 省メモリ化

- すべての区間が [1,N] に収まることを利用する
- 各 $t \in \{1,...,N\}$ について、終点がtであるような区間の中で始点が最大のものだけ覚えておく
  - $maximum[t] \coloneqq max\{s \mid 区間[s,t]が存在する\}$
  - 終点tの区間を使うとき[maximum[t],t]を選んだことにする

これで区間管理部分の空間計算量はO(N)

## Writer解

	言語	行数	Byte	備考
栗田	C++	149	3709	Trie
鈴木	C++	86	1845	ロリハ
杉江	C++	105	3210	Aho

### 提出状况

- Acceptance Rate
  - 28% (23 / 80)

- First Accept
  - オンサイト
    - RUPC\_ENERGY\_STAR (1:18)
  - オンライン
    - pekempey (0:41)