

landmarks - бехи

ALT. Басп. по краям карты бехи
(выбираем несколько вершин), для ~~каждой~~ ^{части}
из них вычисляем ~~и для~~ ^{рас-я} все другие группы

Выбираются вершины, дост. близкие к ст
и качеств

Пользуемся неравенством треугольника

Тригонометрия 1 раз!

Есть вершины, через которые кем-то прох
нута дельта

кач - метрика для оценки этого

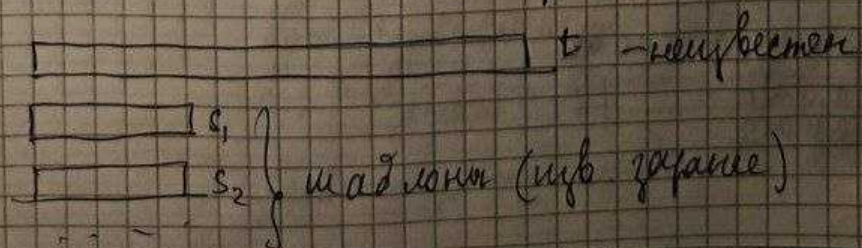
И это еще одна хитрость!

В конце все далеко от $S_i +$, выбирайте
вершины с дельтой кач

KE + оптим. = замена длинных кач на одно
ребро? сильнее

R E A L - Метрикант
в 4000 раз лучше!

Ахо - Карасик

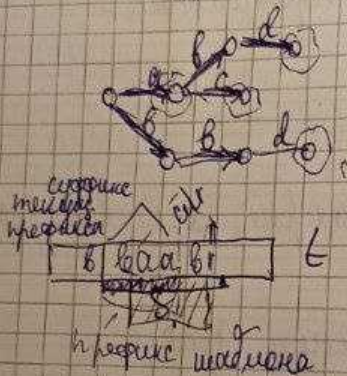


$KMP: O(|d| + |S|)$
 для n строк: $O(\sum_n |s_i| + n \cdot |t|)$

Цель А-К - уменьшить сложность

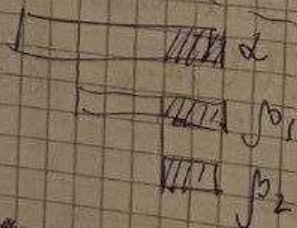
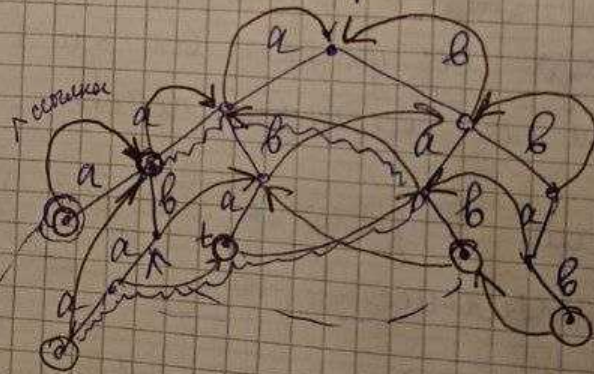
групп F

Бор (trie)



1. a a b a a
2. a b a ✓
3. b b a b
4. b a b ✓
5. a a a ✓

примеры



Построение
 a a a b
 a a a b
 a a a b

Суфф. ссылка - оптимизация прох-а алгоритма по
объему

$p = c.parent$
 $x = c.char$
 $v = p.suff_link$

while ($v \neq -1$) {
if ($trie[v][x] \neq \emptyset$) { ^{из корня есть?} ^{есть куда расширяться}
if ($c.suff_link \neq -1$) $c.suff_link = trie[v][x]$;
return;
}
 $v = v.suff_link$;

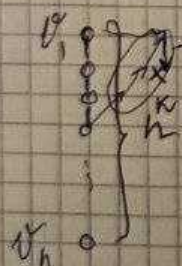
$c.suff_link = root$, // все сначала

aa|b|aa| между матриц, префикс кон. а вое
aa| вое

Когда мы ходим по узлам

Есть α β $|\alpha| > |\beta|$, потому что это
суффиксная ссылка
Всегда уменьшается длина
префикса матрицы

Есть неск. вершин



$$d_n \leq \sum_{i=1}^n k_i + n,$$

Нельзя подк. > высоты горы

Сложность поиска
одним раз, проходя по строке

$O(m + n + a)$ — "зависит от"

$$|U| = na$$

$$\sum |S_i| = n$$

число вх-й паттернов
размер алфавита?

Если гл., что в тексте есть по одному вх-ю шаблону.
в горе по каждой ребру

Если текст из k -повт-й единиц шаблона

0 - вх-й — 0 одходов горы

1 - вх-е — полный одход

неск вх-й — несколько одходов

