

КМТ лучше рассказывают Н.Е
через подсоког

Динум - Морчис -
Грамм

T - текст

p - падеж

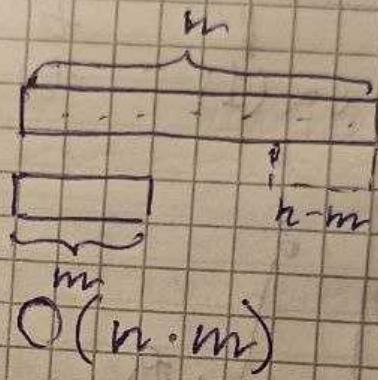
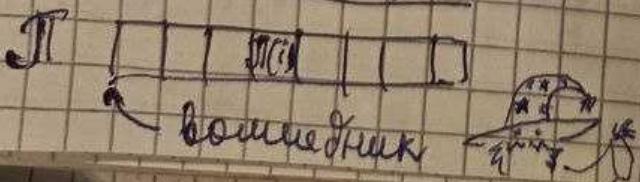
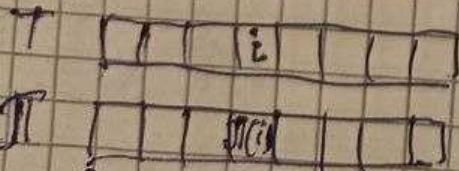
III IV
предфикс суффикс

Предфикс-функция-
длина наиб. предфик-
са, совп с суффик-
сами суф



$$f("aba") = 1, "a"$$

$$f("abracadabra") = 4, "abra"$$

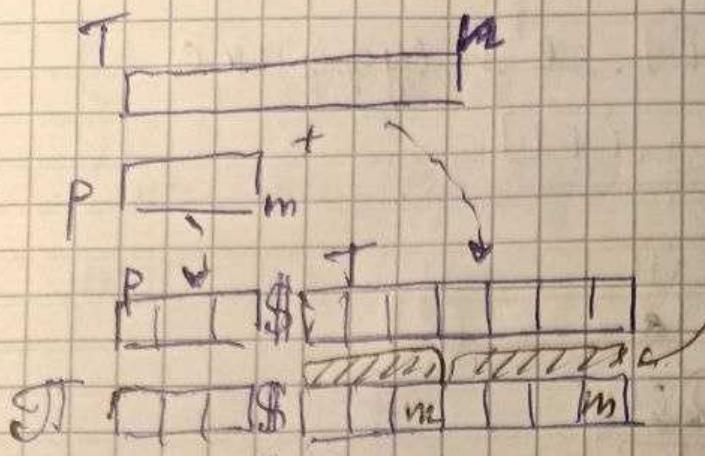


(n - m + 1) · m - матча
каждой символ
падежа с каждым

Строки (применяется
к каждому док-т)

+ 1, чтобы не было

было сразу скажать
(не нужно
им ожидать
результат)



если $i < m$, это значит
что супфикс окончания
всяя всех подстрок
= где m — максимальная
длина

следующий символ, который
уверен что все $m+1$ -я $T(i) \leq m$
(если это не так в каком-то предиксе
следующий символ не из текущего алфавита)

Как найти префикс-функцию?

Найти поиск! (строка длины n)

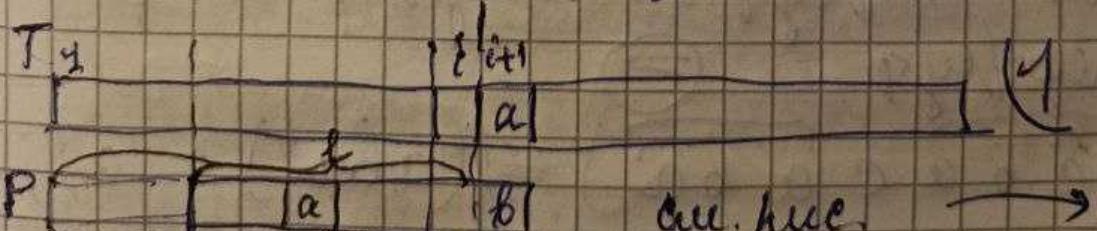
$O(N^3)$ — как получается:

N for (строка):

N for (подстрока):

N if (префикс == суффикс):

Реальная: $O(N)$

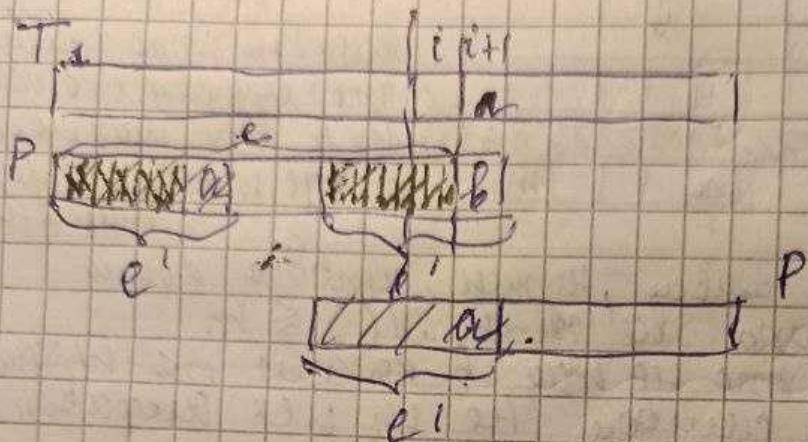


и.пос.

$i+1$ — максимальная длина префикса шаблона P ,
которая совпадает с $T[i \dots i]$

$e^i - ? \max : P[1..e^i] -$ суффикс

$T[i..i+1]$



$\left\{ \begin{array}{l} P[1..e^i-1] -$ префикс-суффикс
 $P[e^i] = T[i..i+1]$ $P[i..e^i]$

Несколько

(2)

Все преф-ко преффикс/суффиксов
строки получаются из префф
max пре/суфф. последов. прик. ф-иих
преф/суфф

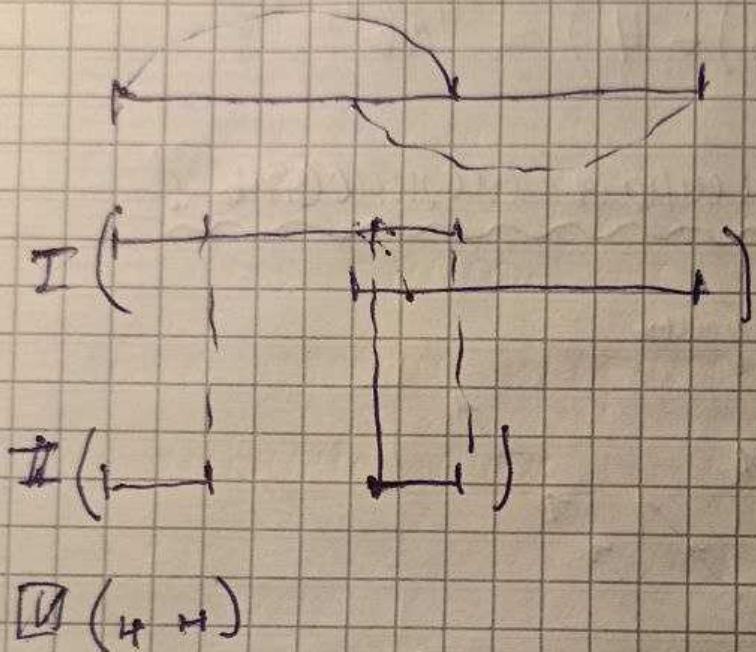
$$f(\overbrace{a b a c}^{\text{ преф}} \overbrace{b a}^{\text{ суфф}}) = f(a b a^4) = "a^4";$$

Все преф/суфф

а
а
а

⊗ $\{ \text{нр. слов} \} = \text{II}(S), \text{II}(\text{II}(S)), \dots$

Или все нр. слов - это нр. слов
max нр. слов.



▲ Пусть есть другие. Это значит,
что нр. слов. данный прики. и
к началу, и к концу. Но это все,
построений он не будет прики.
(которое так же не)

которое есть прики к концу, чье
пересечений

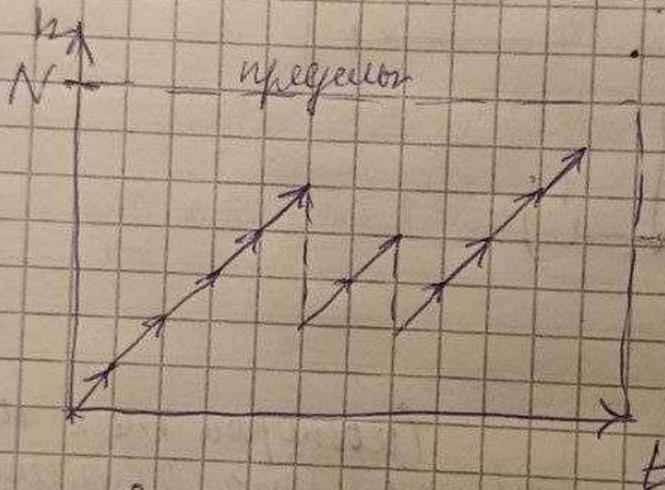
3) при \uparrow к прификса списка
и -е прификсе - функции не может
увеличиваться 2, бы на 1

1 2 3 4 5 6 7 8 9
а в а в а в с а в

0 0 1 2 3 4 0 1 2
1 2 3 4 5 6 7 8 9

Символы 'а' и 'в', вес ϱ
 $T(f(\text{ававав})) = 4$ — "аб"

Нечему чистая сложность?



Оцениваем памятизующее касательное
надеждой

Числовая часть, нужно подсчитать.
Стандартная $\leq N \Rightarrow$ участь $\leq N$ $(A \times A)$



$O(N)$

Minor:

s → a → b → t

→ → → ← were used

Counts all uses $\Omega(v^2\beta)$

Locality

KMT

Geometric KMT gives us some
info about neighborhood (neighborhood
uses before and after)

Graph of triangles incident to
given triangle is a complete
graph with $n-3$ vertices.

Counting triangles \rightarrow counting graph

Based on induction hypothesis.

Iteration step based on
number of triangles.

Current \rightarrow previous number +
new ones

(new ones are triangles, which appear
in new edges)

Берегуподание из береска
на с. Староборе и огуречник.

KMT

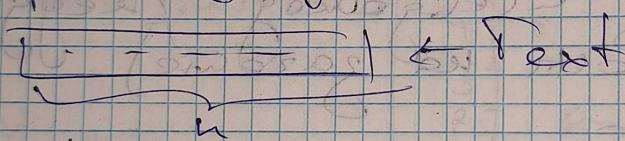
— норка носатая (надежка)

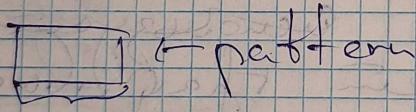
б. сибирь

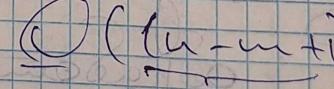
Сибирь непрекращающаяся б. сибирь
буга (нередко)

T-сибирь (нередко)

P-носатая (надежка)

 Text

 pattern

Геометрическая норка. Носатая
б. сибирь:  Text

расположение
имеющие
одинаковы
изображения

График базис
График Text
математик

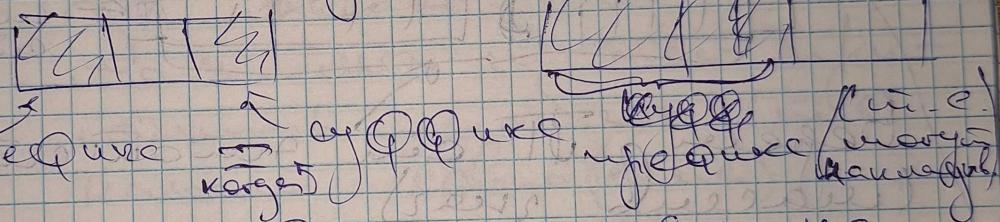
Каналы: норка

Несколько раз с -tis напоминало
аэробику, крайне скучно.

~~Все эти движение~~ ~~нужно делать~~
→ Graben

Несколько раз с -tis → спасибо.
не интересно ((неф-тис))
Совсем, но не надо хны
но интересно)

Гре@кик - Гре@кик - T. о@кик



Гре@кик - Гре@кик - Greek
Македонского языка - о@кик
се интерес. (korget nje@kik T. o@kiik)

$$T. (^{u}abu) = u (^{u}a)$$

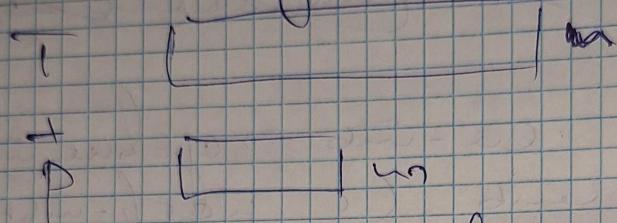
$$T. (^{u}abracadabra) = u (^{u}abru)$$

T. [t̪] [d̪] [θ̪]

T. [t̪] [d̪] [θ̪] ← ячейка fix
nje@kik - о@кик

Ugur KELT.

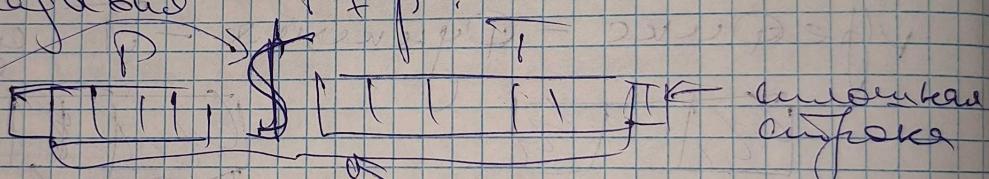
Aug 2011
Every sec J Test a pattern



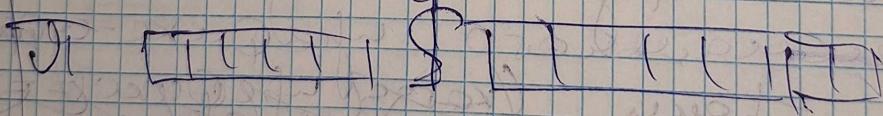
~~Dear Sir/Madam we are c = Q - m~~

Geography

T + P



Beperrt IT om automatisering
leidende (near)



greenwood
all plants) on the ground, like
the green
tree - Q - uir zicar
tree some leaves
and some) tree in (green

Число n имеет переставленный
бронзовый pattern в маске
без зеркальной симметрии
и (зеленый pattern) без зеркальной
симметрии

Число $k(T)$:

- 1) Свого обзора $P+T$
- 2) Стартует маски зеркаль T
- 3) Каждая б маска зеркально
имеет зеркальную симметрию
(зеленая маска)
- 4) где маска есть и
имеет зеркальную симметрию
имеет зеркальную симметрию
(зеленая маска)

Число n имеет зеркальную симметрию
и зеркальную симметрию

Число $k(T)$?

Найдено в аэрофото

Число n зеркально: $O(n^3)$

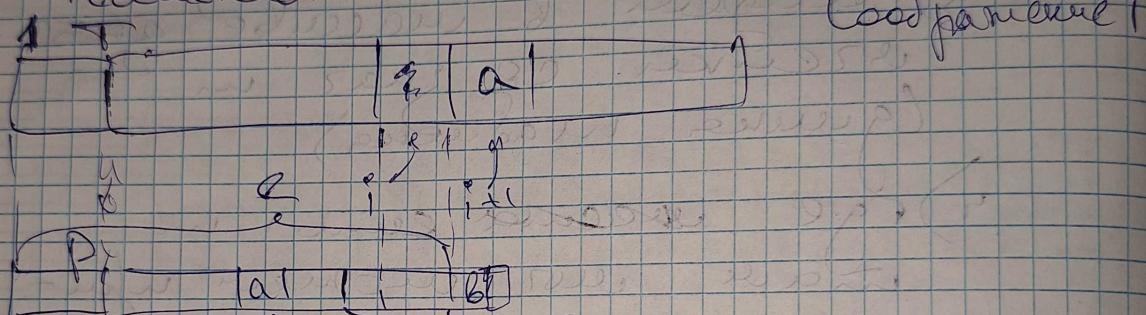
Свого обзора $P+T$
имеет зеркальную симметрию

for (ногоправа) {

 if (нога^Q == нога^Q) {

+ нога
нога
обратная
нога
нога

Параллельные времена Одн |



Помимо одновременности Р

также есть другое свойство

это симметричность включений

Если \mathcal{E} racing \in задачи

сдвигает \in задачи

то \mathcal{E} racing \in задачи

то \mathcal{E} racing \in задачи

если \mathcal{E} racing \in задачи

то \mathcal{E} racing \in задачи

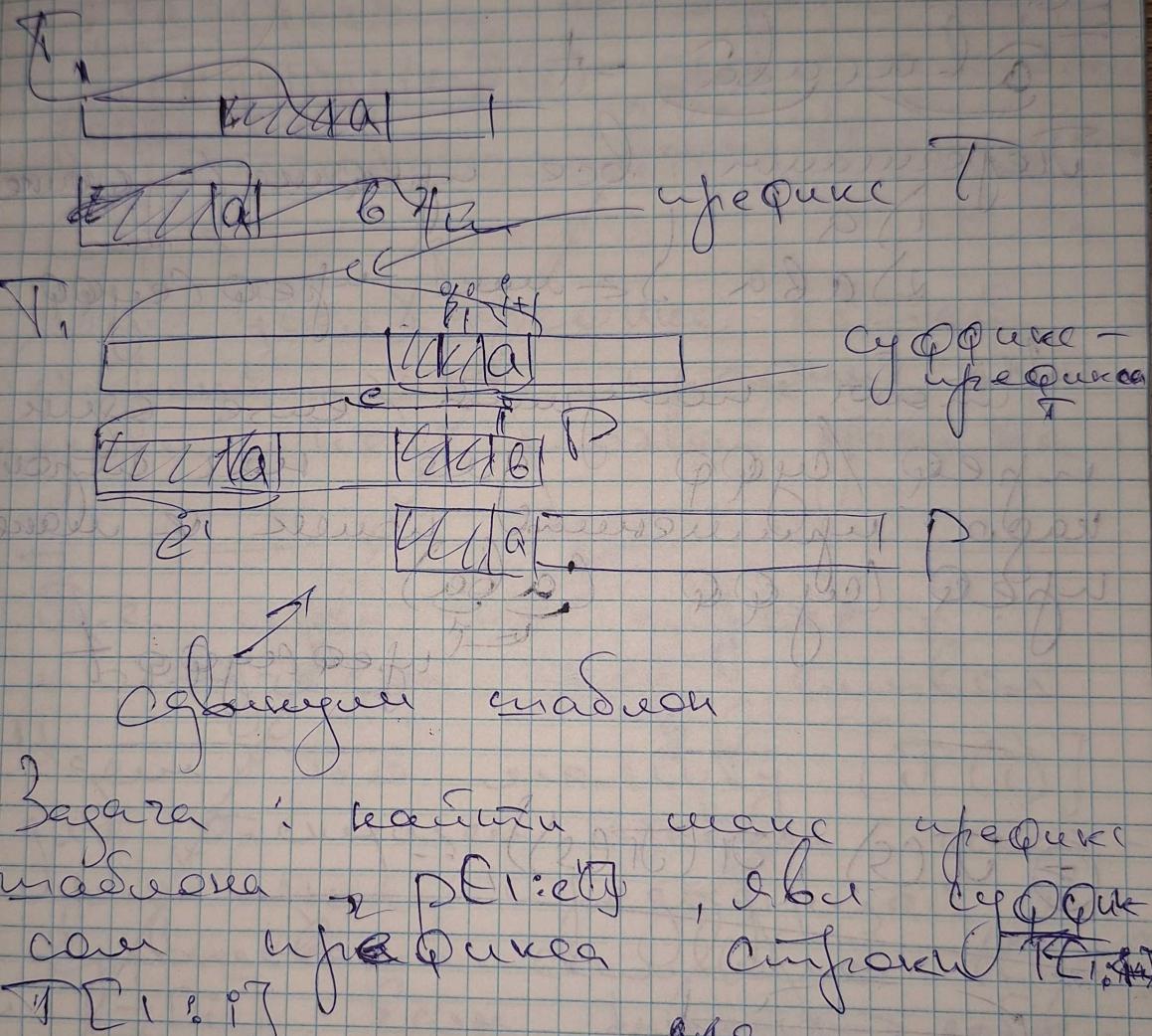
если \mathcal{E} racing \in задачи

то \mathcal{E} racing \in задачи

если \mathcal{E} racing \in задачи

то \mathcal{E} racing \in задачи

Если есть общий стек для
ка и, то нет необходимости
один-два



$$\left\{ \begin{array}{l} P[i:e] = \text{ufreqcy}(P[i:e]) \\ P[e] = T[i+1] \end{array} \right. \left. \begin{array}{l} \text{freqcy} \\ \text{consecutive} \\ \text{symbols} \\ \text{freqcy}[e] \\ \text{P}[e] \end{array} \right.$$

Софтверные 2

управление / управление } =

Ex: alacaba =

Например все управление / управление

да

также управление / управление

Число выражено в виде единиц
управления или же как единица
какоим управлением можно в явном
виде / виде (автомат)

= $J(s), J(J(s))$

$J(J(s)) \leftarrow$ то же управление

$J(J(s)) -$ то же выражение в
виде

Message из mainframe. в коде 2
находим очередь - очередь.

~~0 1 2 3 4 5 6 7 8 ←~~
~~t = a b a b a c a b~~ не делаем а + b
~~0 1 2 3 4 1 0 1 2 ← T(i)~~ сработал текущий
~~0 1 2 3 4 5 6 7 8~~ срабатывание в
~~+ [0] = a current = a => break - 1~~ очередь - 1
~~0 1 2 3 4 5 6 7 8~~ ожидает

Loop 3

00
we
have
done

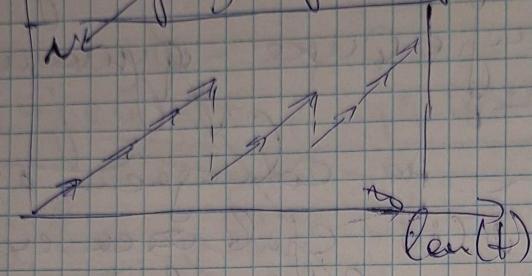
Type очереди и очередь. наше
символы знают очередь. Очи-
стка не делает очереди на

т.е. если не символов t :
некоторые из них не символ

Нашим не важно $[T(i)]$
если это не является строкой имен-
ную строку можно использовать в
очереди для $T(i-1)$
и $+ [i]$. Если добавить \rightarrow в начало
из $T(i-1) + 1$ становится $T(i)$

Если не забыть очистить
последнюю на время $T(i-1)$
и забыть $T(i-1) T(i) T(i)$

ph fazes of an open



• Типичное видо менеджмент -
— все более и быстрее

— однодневные консультации
— опеуке - $Q = \text{const}$ — $\underline{\text{OCL}}$