

Декомпозиция

$$1. S \rightarrow t - v$$

2. Все оставшееся $S \rightarrow^*$

$$\mathcal{O}(n^2)$$

A^*

Графостабильный? Да \checkmark

В нек-ых случаях характеризуют стабильные подмножества
как-либо

Укоренение Декомпозиции в 2 раза - заменяется с
2-х оторв.

Два конца вершины формируют дополнительную
графостабильную

Конец w может быть $l_{ST}(v, w) = l(v, w) + ST(v) +$

Замена l на l_{ST} не меняет кратчайшие пути

$$l_{ST}(P) = l_{ST}(s, v_1) + l_{ST}(v_1, v_2) + \dots + l_{ST}(v_k, v_t) = \\ = l(s, P_1) - ST(s) + ST(t) \quad (\text{сумма скрывающихся})$$

Конечный путь в узле меняется на сумму

A^* = Декомпозиция на новых графах (перебор с
конечного ST)

Этот путь, но комбинации

Остальная основная часть

$$f(v) = d(v) + \pi(v)$$

\approx \text{дист} \quad \approx \text{на} \quad \text{на } \pi(v, t) \\
 \text{от } P \text{ до } v \quad \text{расст} \quad (v, t)

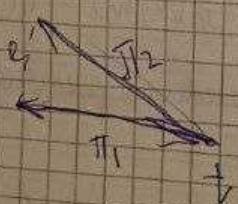
Оптимиз. кратчайш. вершин. между 2 направл.
ищем путь

$\pi(v)$ даёт минимальн. путь на рас-е (v, t)

Свойства:

- ~~Худший~~ $\pi(v) \geq 0$ = Дистанция
- ~~Лучший~~ $\pi(v) = \text{dist}(v, t)$ для всех v
- $\pi(v, w) = 0$ на кратч. с-е между
точек v и w по кратчайшему
пути

Миним. π на основе Δ воронку



Если инф-я на π ,
которое захват. один путь

Например, устойчивость

$$\text{ALT} = A^* + \text{Landmarks} + \text{Triangle inequality}$$

2 ⋅ 10¹² - вершин

$$4 \cdot 10^{12} \text{ вершин} \text{, если предварительно все}$$

$$4 \cdot 10^{12} \cdot 10^{12} = 64 \cdot 10^{24} \text{ единиц}$$

$$\text{путь} \quad 64 \cdot 10^9 \text{ Кб} \quad 64 \cdot 10^6 \text{ Мб}$$

$$64 \cdot 10^6 \text{ Мб}$$

landmarks - беки

ALT. Так же на краю карты беки
(воздухом чеснок вершины), для ~~насторож~~
из них ~~внешней~~ ~~сторон~~ ~~бек~~ ~~групп~~
~~пара из~~ ~~из~~ ~~бек~~ ~~групп~~

Воздухом от вершин, землю к сн
и каскаду

Погодные характеристики

Пропускаются 1 раз!

Есть вершины, через которые каскады
имеют видные

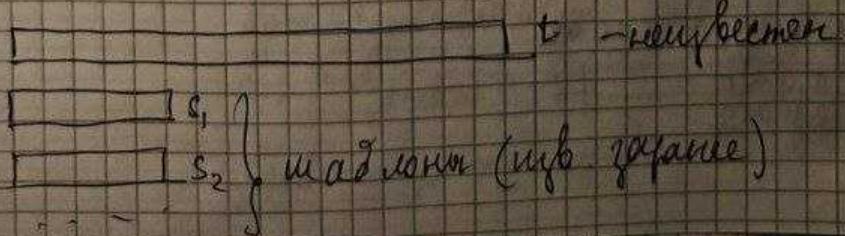
reach - метрика для оценки этого
и это еще одна характеристика!

Когда вы дадите им $s_1 + t$, подумайте
вершины с ~~здесь~~ reach

RF + отмеч. = зона ~~занята~~ reach на одно
поле? описание

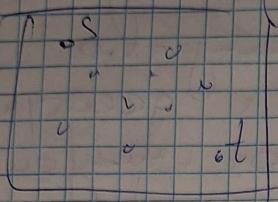
R E A L - Медиолиты
с 4000 раз выше!

Ax0 - Капасик



Th.A. Jensen

Доказательство методом
математической индукции:



Base case: $S \rightarrow 1$ shape.

Inductive step: $S \rightarrow S$

Время: $O(N^2)$ - худший случай.

A^*

Общепринятый алгоритм
поиска в ширину (широкий поиск)
основан на идее деления
задачи на подзадачи (рекурсия)

На A^* рекурсивный алгоритм (сlicing up-bars) гарантировано симметрическое выполнение

A^* рекурсивный алгоритм широкий поиск из S в F .

Обозначения:
 V - вершины
 (RA) - ребра
arc - ребро (gyra)

Надійність виконання функції
після зміни вимог клієнта:

зарахувати обсяг трафіка \propto L^k

змінити (зменшити) коефіцієнт L (зменшити)

Метрики:

- 1) Коефіцієнт засвоєння (Використано)
з пропускностю обсягу?
- 2) Коефіцієнт засвоєння
з пропускностю \propto аргументу

Усієрі v та w є послідовностями

"абсолютними" довжинами, які можуть
бути відмінні (тобто: відрізняються
 Q -мо) (відрізняються Q -мо)

У загальному вигляді:

$T(v) = \text{нормалізований } Q\text{-мо}$

$$L_v(v, w) = L(v, w) - T(v) + T(w) -$$

нормалізований $Q\text{-мо}$

Barela l tea Ru ee
barela barela barela. Barela l
barela barela barela. Barela l
barela barela barela. Barela l
barela barela barela. Barela l

$$P = (s = v_0, v_1, v_2, \dots), v_k, f = (v_{k+1})$$

-negative ✓ oben See negative

$$L_n(P) = L_1(s, v_1) + L_2(v_1, v_2) + \dots + L_n(v_{n-1}, v_n) =$$

$$+ \ln(v_2, v_3) + \dots + \ln(v_n, v_f) =$$

$$= L(s, v_1) - T(s) + T(v_1) + \ell(v_1, v_2)$$

$$-\overline{\pi}(v) + \overline{\pi}(v_2) + \dots =$$

$$= \ell(s, y) + \dots + \ell(s, v_k, i_k) = u(s) + v(s)$$

The infinite:

1) Завершем теста $\ell(\cdot, \cdot)$ так

$\text{Lu}(0,0)$

2) На каком марте бодячая масса V , а также $\bar{U}(S) + \bar{U}(W)$ -

A^* ортобағындағы
кағазде G^*

Бағасында

(жеке жағында)

$T(W) =$ ортобаға $\{$ жаңа мүнай $\}$ сін.
 $\cap V, \exists v \in V$ $\{$ жаңа мүнай $\} \subseteq E(v)$
 $T(V) =$ ортобаға $\{$ жаңа мүнай $\}$ сін.

$S \models g \circ v$

санағынан

$\sqrt{A - X} + Y - Y$ $\{$ жаңа мүнай $\}$
жеке жағында

$T(W)$ жаңа

жеке жағында

Ортобаға $\{$ жаңа мүнай $\}$ сін. $T(W) =$ ортобаға
 $\{$ жеке жағында $\}$ сін.

$(T(W) = \emptyset)$

$V \models v$

$S \models T(W)$ \vdash жеке жағында $\{$ жаңа мүнай $\}$ сін.

Кремзиннен \vdash жеке жағында $\{$ жаңа мүнай $\}$ сін.

Жеке жағында $\{$ жаңа мүнай $\}$ сін.

A^* \vdash жеке жағында $\{$ жаңа мүнай $\}$ сін.

Бағасындағы A^* :

\vdash Былайтында $\{$ жаңа мүнай $\}$ сін.

Freeze \rightarrow Befriese \rightarrow Befreise

ALT

be verlegen lag erneut
f. (D) T. (U)

Бактерии \sim $\text{U}(\text{c})$

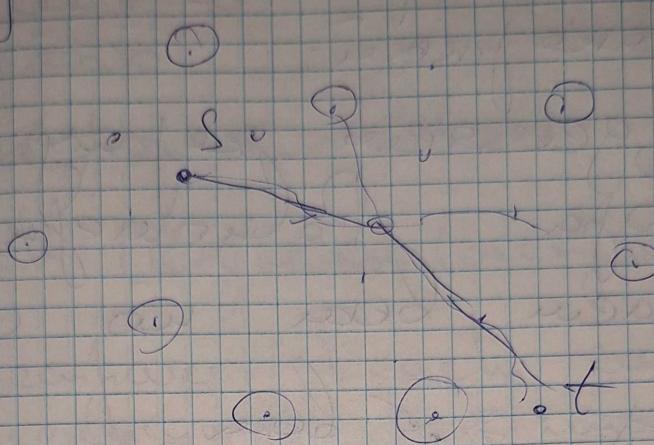
No ~~8/20~~ Examiner See T(v) -
gojaro 14

Krasner Landmarks (Beer)

Jio xfaee boefufaree lekou-
beginnes faqa ges
introduce begin ges
Daus beginnen T(U)

Budapest in der
nun zweite x Karte
(heute) eine neue Straße -

anföretolo A*)



○ - beku

Ilfe ke karegen fag Corseulan

TW)

Besugaceen beku, gari. Suq -
ke e k amity u Qutney
ka noibyeece uft-ben (

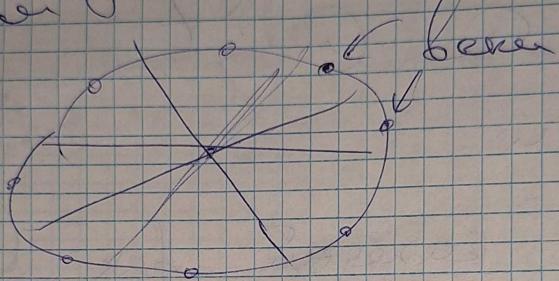
uf-ka) 3

ka Oqaiye kafur tifasent
beku (kodq)

Часть 2. Бордюры беке:

→ Трасса проекции

пазелинки ведущие к
реке. Равнинные
бордюры беке на реке.



но тонкое
паз

АЛТ узким бекен широким
(но узким земле (Богары))

АЛТ (16) → Dijkstra но
широкий.

Примечание: отмечено:

1) Трасса бекен, это
изолированное бекене
или же широкий (Богары
также)

Трасса бекенов не имеет
изолиний зафалле.

negative O negative
negative (negative)
negative

Reach (adjusted) (enforced)

Herjacea Peach cawke
greenbrier geyfain.

Reach superficially of gravitational
readjustment with respect to readjustment before
and after the convergent movement.
E.g. After convergence there is
superficially a change of the
relationships of muscles and
tendons.

Reach + ALT = REACH