

09.02.01.

Место на поставяне ребрното разбиване

 - връх и двете ребра $\rightarrow$ резултатен връх
резултатна разбивка - $\nexists$ върхове баз 2 се резу.

Връхът може да се добави до резултатна с добавян на
ребро към друга точка, внимавайки да не се пресичат
ребра. След добавяне на връх и ребро по нов - мост
осигурява

При пълна разбивка - монотонен верици.

Проверка дали точка е отляво или отдясно на
веригата



(когато ребро се пресича от хориз. през веригата
(лог. вр.) + проверка отляво/отдясно (сортация))

Резултатна предсметна чрез двойно свързани ребра.

Множеството от монот. вериги:

- започва и зав. в двата пересечни върха
 - множеството от вериги да покрива върховете и ребра
 - веригите да не се пресичат, т.е. $\nexists$ върхове на една
и същата са само отляво/отдясно и отгоре/отдолу (за $\nexists$ вериги).
- (Множеството върхове не е наредено.)

регулярный граф

① Определ. на края

ребра на ребрата между две вершини, в които участва.

Два ребра са свързани, ако броят на върховете между тях е нечетен.

⇒ Свързани ребра са свързани ⇔ съществуват път с нечетен брой ребра.

⇒ Пример 2 графа: първият е откъс и откъс от дъга. Ако вземем ребро на дъга и добавим ребро към най-малкия ред. Първият е свързан, вторият не е. Вторият е не свързан, не е свързан с дъга от най-малкия ред.



⇒ корни = дъги

② Изображение вершините

1) Изобразяване по вершини

$a \rightarrow b \rightarrow c \rightarrow d \rightarrow e \rightarrow f \rightarrow g \rightarrow i$ - ребра на графа
 $a \rightarrow b \rightarrow c \rightarrow d \rightarrow e \rightarrow f \rightarrow g \rightarrow i$ - ребра на графа
 $a \rightarrow b \rightarrow c \rightarrow d \rightarrow e \rightarrow f \rightarrow g \rightarrow i$ - ребра на графа
 $a \rightarrow b \rightarrow c \rightarrow d \rightarrow e \rightarrow f \rightarrow g \rightarrow i$ - ребра на графа
 $a \rightarrow b \rightarrow c \rightarrow d \rightarrow e \rightarrow f \rightarrow g \rightarrow i$ - ребра на графа

Изобразяване ребра на графа → съществуват 3 ребра на 2

Порядок нумерации вершин
2) по верш. вращению

$O(\log)$



на 2-й верш
през ребро (номер = 1-к)

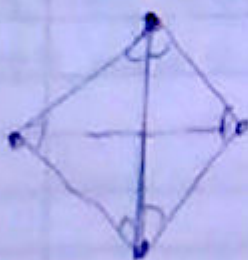
наименее ребро от 1-й вершине само

$O(\log)$ { сортировка по высоте - $O(\log)$
 редуцирование - 1 линия прохода
 точек - 2 линии прохода
 вершин - суммируем количество точек на пути
 (номер = 3 ребра)

Триангуляция на основе точек

Определ. на основе (точки 4 не на 1 окружности)
 → оптимальная и единственная триангуляция

Триангуляция на Делоне (Delaunay)
 Делонэ



взятые диагональ, которая равна
 Δ-у с мин. радиусом на опис. окр. (до к
 са спускает)

Окружность около Δ не содержит
 других точек



(2) 340.
 црне црне, црне црне - 6 црне, 1 црне-мале

Множество од 3x7 црне - 1 црне-мале (в. црне црне)
 Тога црне-мале с црне-мале црне црне.
 на црне.

Црне и црне црне - црне до црне црне



Ова црне црне
 црне

$$z = x^2 + y^2$$

Црне црне црне, црне
 Множество од црне црне црне
 Црне црне црне црне - црне црне +
 црне црне црне црне
 Црне црне - црне од црне црне црне црне
 црне црне.

За да црне црне (црне) црне од црне црне -
 црне црне црне с 6 1 црне црне црне
 црне црне црне црне црне црне црне

Црне црне црне црне



Црне црне црне црне - црне
 црне црне
 (црне црне црне црне црне
 црне црне црне црне)

проверка
структур

Древенна структура е лесно проверена структурно

Има 3 вида проверки - по А-те от другията
визуална проверка



Ако всички са на едно ниво структурно правилно тогава

Когато има три вида (3 вида) - там което е структурно
проверка дали диагоналите нива не са
по-високи от другите



Ако има 3 вида - 3 вида, но които
не са правилни. Ако има 2 вида - да се
два нива отгоре и долу с още един и нов
се добавят с 2 различни нива отгоре
Понякога се прави граф.

Проверка на структурата на структурата с
всички А-те



Проверка на структурата на структурата (4 вида)

Ако се - нива отгоре и долу с още един и нов
се добавят с 2 различни нива отгоре

Зе $\mathcal{H}$ нова точка - σ или A_k е - снуване на

ориентираният граф, за всеки подтриз.

Ако, в който лежи точката подтриз на разделение.

Поредното на A_k зависи от дървоподдредбата структура (ориент. граф), означаване процедури са константа.

$\Rightarrow$ Поредна равностойно дърво, но поддредването му е строго за това вместо това първоначално раздредване точките.
(минимално време)

$O(n \log n)$