

# Вычислительная геометрия

## Лекция 6

Геометрический поиск

Локализация точки

Продолжение

Метод трапеций (Зайделя) позже

# Геометрический поиск

- Планарные графы. Планарное прямолинейное подразбиение плоскости
- Представление ППЛГ. Реберный список с двойными связями
- Метод цепей (продолжение)
- Метод детализации триангуляции

# Геометрический поиск

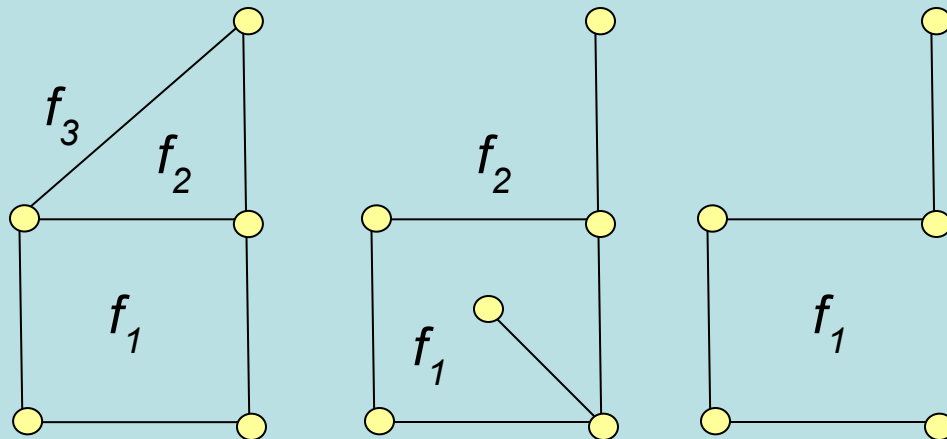
## Планарные графы

### Планарное прямолинейное подразбиение плоскости

Граф  $G = (V, E)$  называется *планарным*, если его можно уложить на плоскости без самопересечений.

*Планарное подразбиение* или *карта* порождается прямолинейной укладкой ребер планарного графа на плоскости.

$V = \{v_1, v_2, \dots, v_n\}$  – вершины,  
 $E = \{e_1, e_2, \dots, e_m\}$  – ребра,  
 $\{f_1, f_2, \dots, f_l\}$  – грани,  
 $n$  – число вершин,  
 $m$  – число ребер,  
 $l$  – число граней



**Формула Эйлера:**  
 $n + l = m + 2$

$$\begin{aligned} n &= 5 & m &= 6 \\ l &= 3 \\ 5 + 3 &= 6 + 2 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} n &= 6 & m &= 6 \\ l &= 2 \\ 6 + 2 &= 6 + 2 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} n &= 5 & m &= 4 \\ l &= 1 \\ 5 + 1 &= 4 + 2 \end{aligned}$$

## Формула Эйлера:

$$n + l = m + 2$$

$G$  – связный плоский граф.  $T$  – его остовное дерево.

В дереве  $m = n - 1$ ,  $l = 1$  и т. о.  $n + 1 = (n - 1) + 2$ .

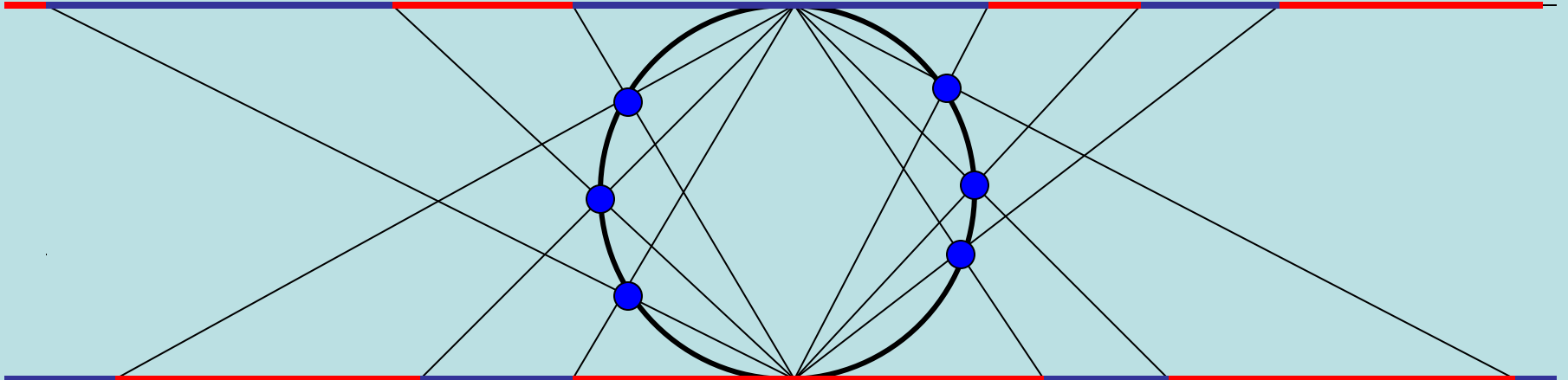
Не изменяя  $n$ , добавляем к остову ребро  $\rightarrow$  образуется грань,

т. е.  $m \rightarrow m + 1$ ,  $l \rightarrow l + 1$  и формула остается верной.

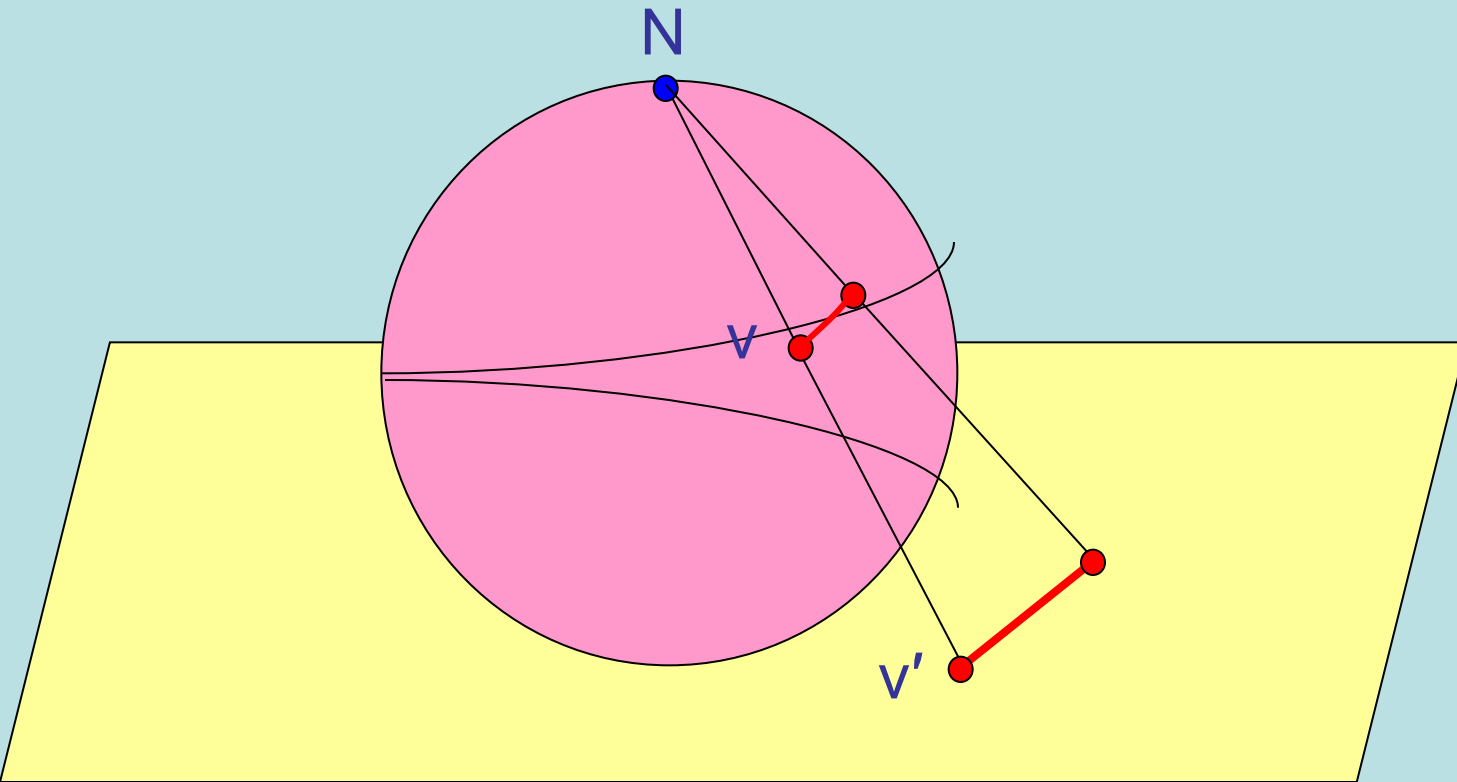
Повторяем эту операцию. При этом формула Эйлера есть инвариант и останется верной после завершения таких шагов и получения графа

$G$ . ♦

## Стереографическая проекция



# Стереοграфическая проекция



Формула Эйлера:

$$n + l = m + 2$$

Следствие 1:

Во всяком выпуклом многограннике  $n + l = m + 2$

Следствие 2а:

Для связного планарного графа  $m \leq 3n - 6$  при  $n \geq 3$ .

$d(f_i)$  – степень грани (число ребер границы, мосты – дважды)

$$\sum_{i=1}^l d(f_i) = 2m, \quad d(f_i) \geq 3$$

(т.к. граф без петель и параллельных ребер)

Т.о.  $2m \geq 3l$ .

$$l = m + 2 - n \rightarrow 2m \geq 3(m + 2 - n) \rightarrow m \leq 3n - 6 \quad \blacklozenge$$

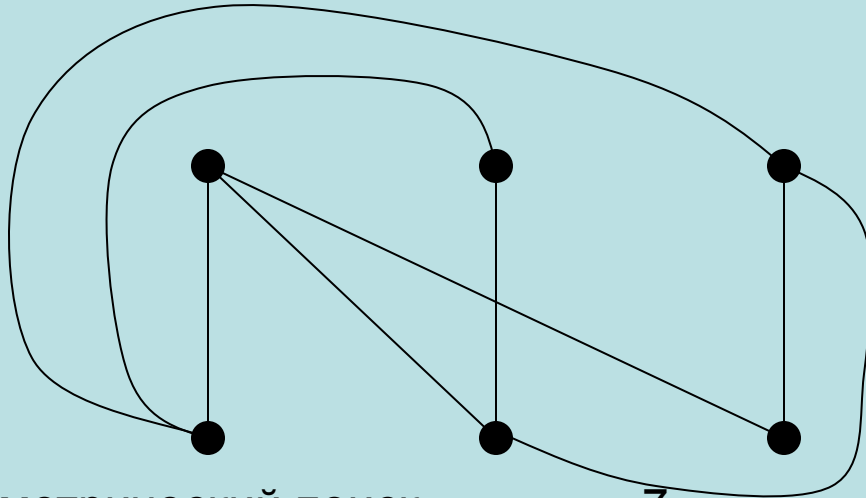
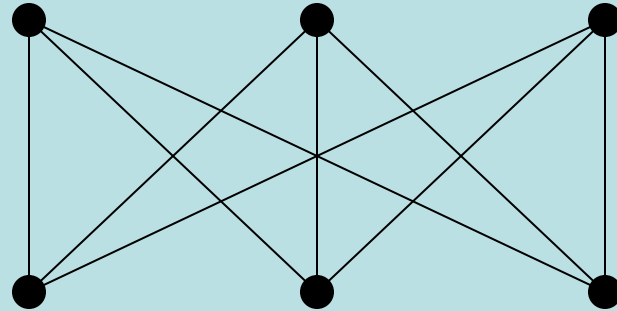
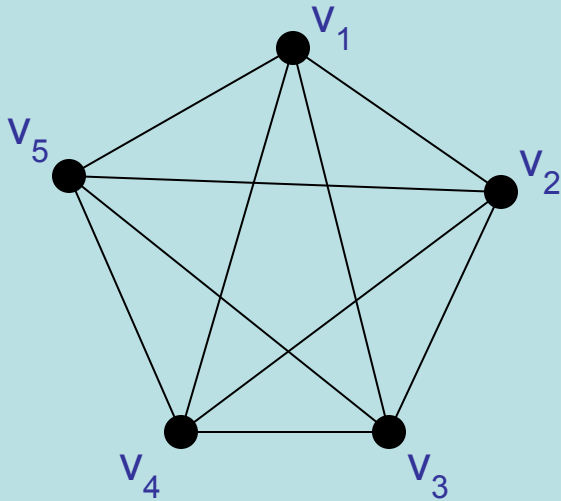
# Формула Эйлера:

$$n + l = m + 2$$

## Следствие 2б:

Для связного планарного графа  $l \leq 2n - 4$  при  $n \geq 3$ .

Следствие 3: Графы  $K_5$  и  $K_{3,3}$  не планарны.



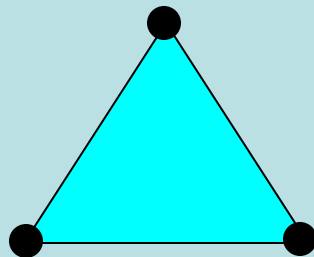
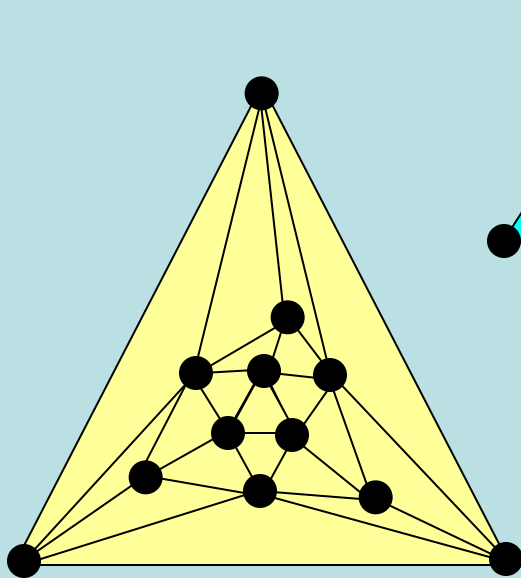
# Плоские триангуляции

*Триангуляция:* все конечные грани – треугольники.

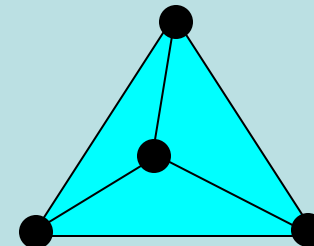
*Триангуляция множества точек* – триангуляция выпуклой оболочки.

*Плоская триангуляция:* связный плоский граф, каждая грань которого (в том числе и внешняя) – треугольник.

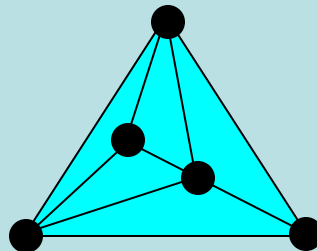
В этом случае  $m = 3n - 6$  и  $l = 2n - 4$



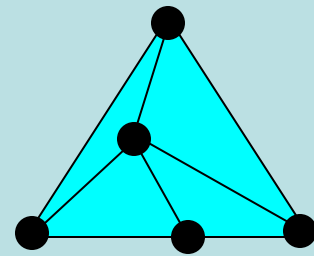
$$\begin{aligned}n &= 3 \\m &= 3 \\l &= 2\end{aligned}$$



$$\begin{aligned}n &:= n + 1 \\m &:= m + 3 \\l &:= l + 2\end{aligned}$$



$$\begin{aligned}n &:= n + 1 \\m &:= m + 3 \\l &:= l + 2\end{aligned}$$



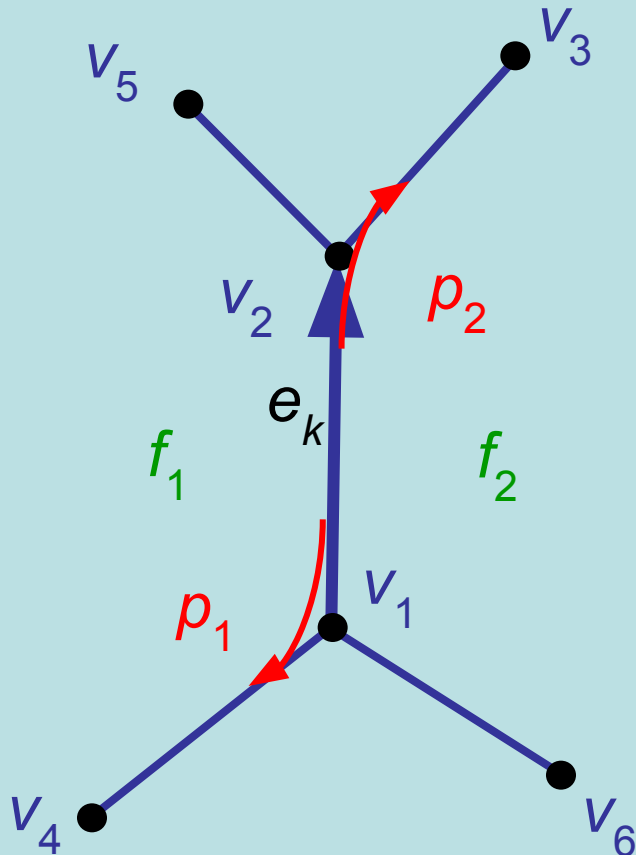
$$\begin{aligned}n &:= n + 1 \\m &:= m + 2 \\l &:= l + 1\end{aligned}$$



# Представление ППЛГ

## Реберный список с двойными связями (РСДС)

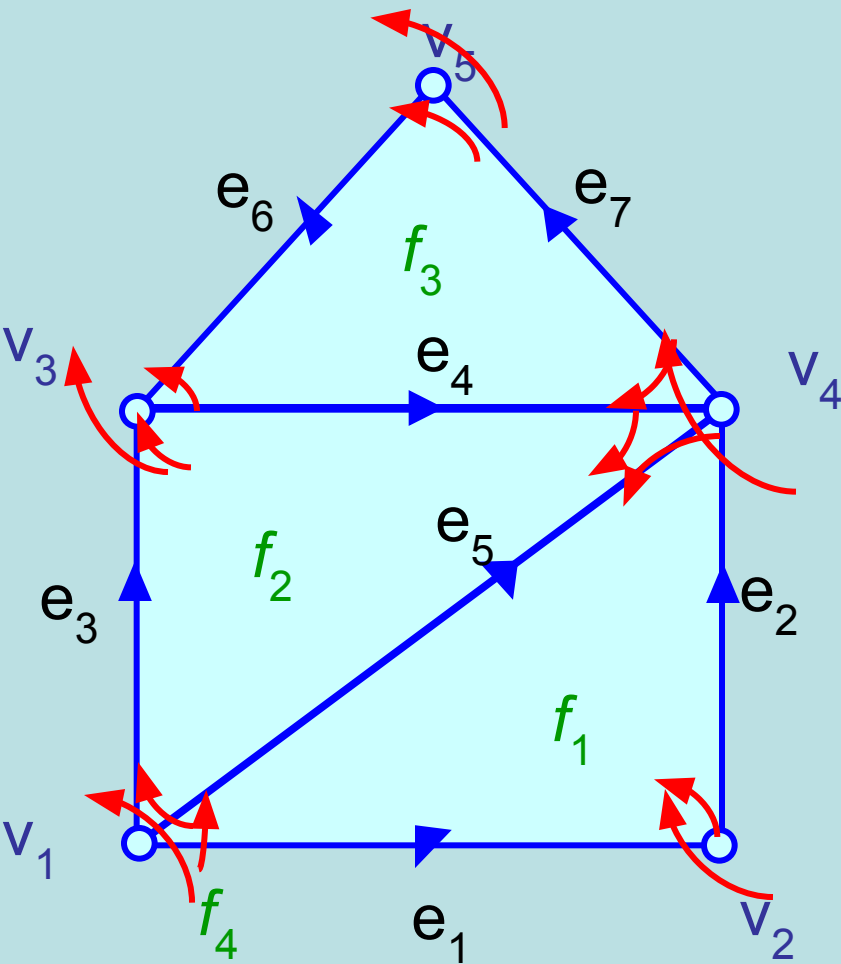
Основная компонента (элемент списка) РСДС – *реберный узел*



	$V1$	$V2$	$F1$	$F2$	$P1$	$P2$
$e_k$	$v_1$	$v_2$	$f_1$	$f_2$	$p_1$	$p_2$

# Представление ППЛГ

## Реберный список с двойными связями (РСДС)



	V1	V2	F1	F2	P1	P2
e <sub>1</sub>	1	2	1	4	5	2
e <sub>2</sub>	2	4	1	4	1	7
e <sub>3</sub>	1	3	4	2	1	4
e <sub>4</sub>	3	4	3	2	6	5
e <sub>5</sub>	1	4	2	1	3	2
e <sub>6</sub>	5	3	3	4	7	3
e <sub>7</sub>	4	5	3	4	4	6

# Представление ППЛГ

## Реберный список с двойными связями (РСДС)

массивы входов:

- по вершинам  $head\_V [1..n]$
- по граням  $head\_F [1..l]$

$V$	$head\_V$
$v_1$	1
$v_2$	2
$v_3$	4
$v_4$	7
$v_5$	6

$F$	$head\_F$
$f_1$	1
$f_2$	2
$f_3$	4
$f_4$	7

# Представление ППЛГ

## Реберный список с двойными связями (РСДС)

Процедура «Инцидентные ребра»

(см. файл MS Word «РеберныйСписокДС»)

# Представление ППЛГ

## Реберный список с двойными связями (РСДС)

Процедура «Граница грани» (см. файл MS Word «РеберныйСписокДС»)

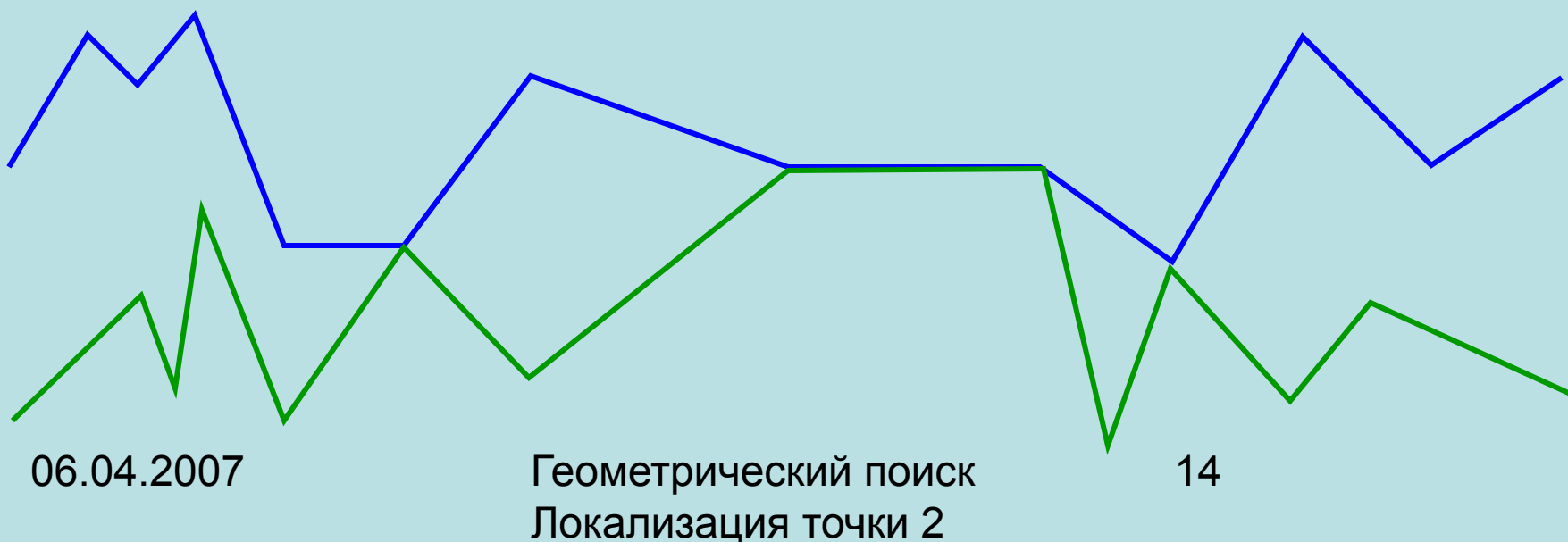
## Метод цепей (продолжение)

Множество  $\mathbf{C} = \{C_1, \dots, C_r\}$  называется

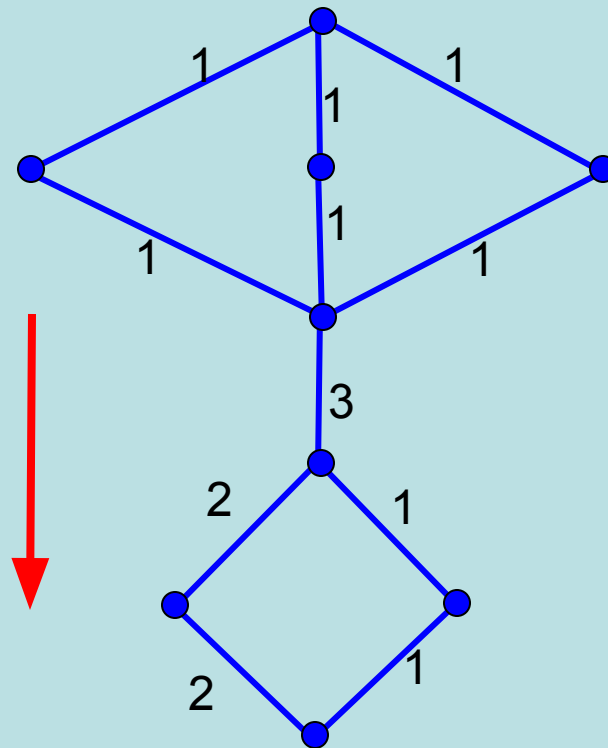
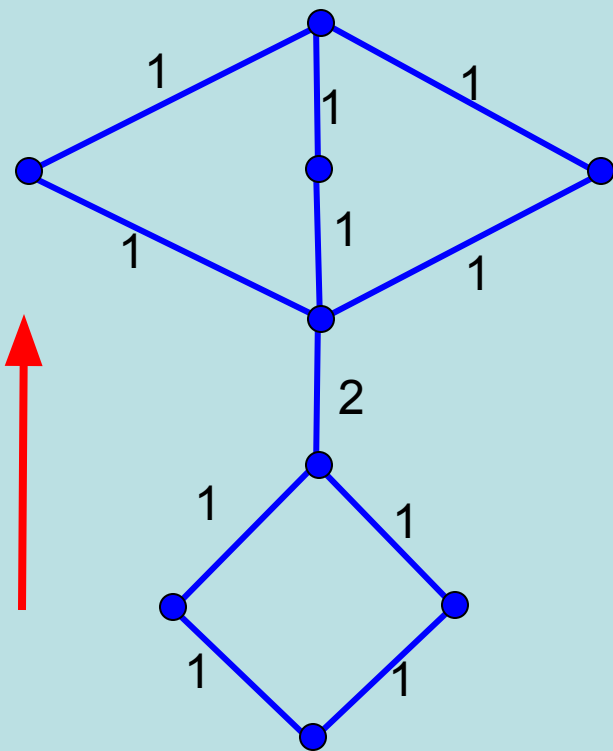
*полным множеством монотонных цепей* графа, если:

1.  $\bigotimes_{j=1}^r C_j \cong G$

2. Для  $\forall i, j \in 1..r (i \neq j)$ : те узлы из  $C_i$ , которые не являются узлами  $C_j$ , лежат по одну сторону от  $C_j$ .



# Построение ПММЦ Балансировка весов ребер

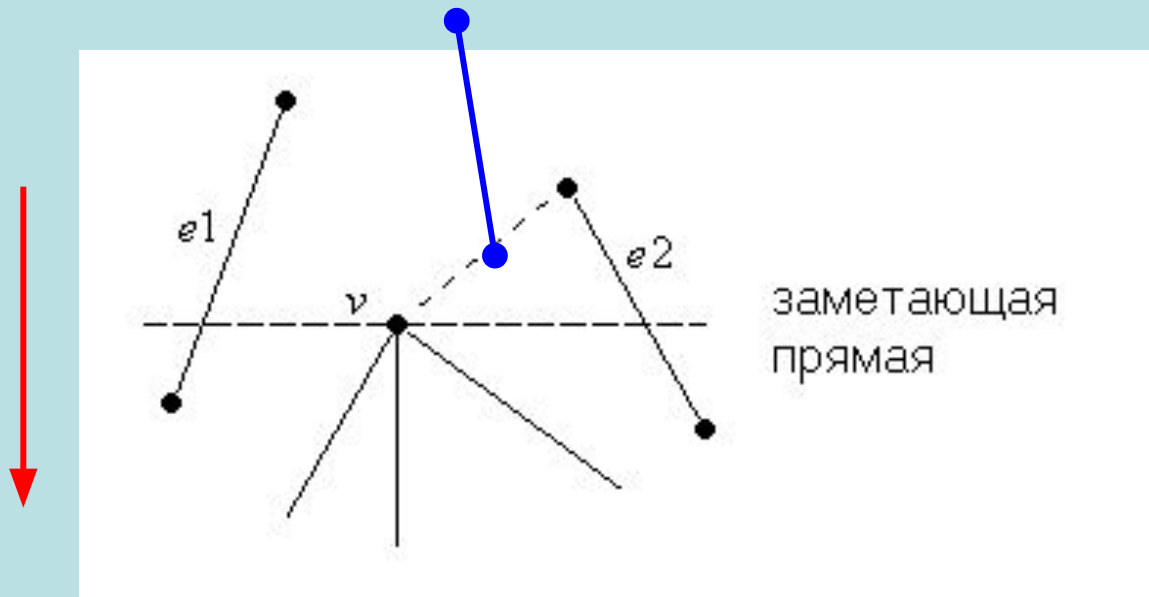


06.04.2007

Геометрический поиск  
Локализация точки 2

15

# Регуляризация графа Метод заметания





## Метод детализации триангуляции

См. Документ MWord «Локализация точки» (п.1.3)  
в папке «Лекция 5»

# Локализация точки

*Метод трапеций (Зайделя)* будет позже

**Конец лекции**