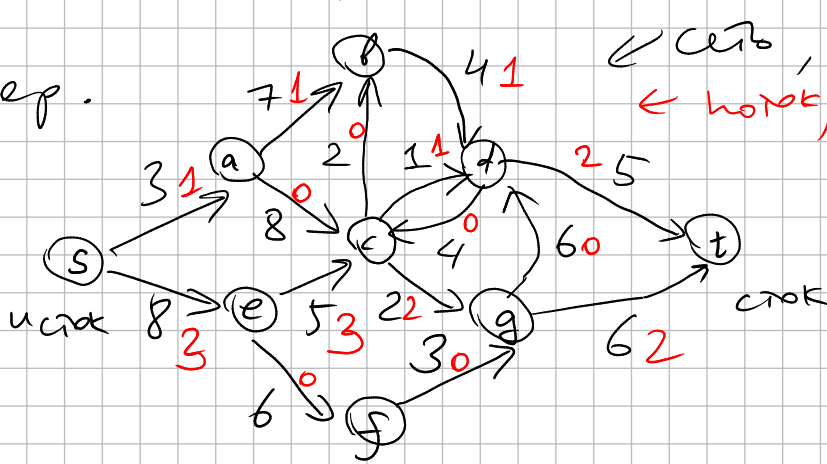


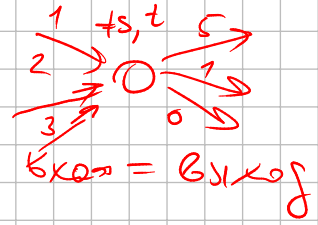
# Потоки в сетях

Пример.



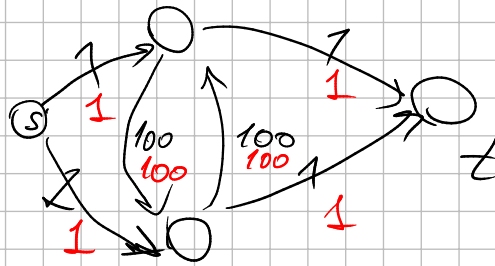
← сеть, чётные  $c$

← поток, красные  $f$



$$0 \leq f(e) \leq c(e)$$

Пример.



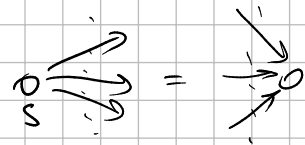
- поток корректный

Величины потоков в примере 1: 4, в примере 2: 2

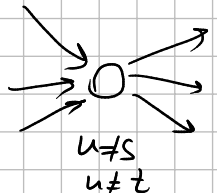
Тл. Дана сеть  $(G, c)$ , поток  $f$  на  $G$ .

Тогда

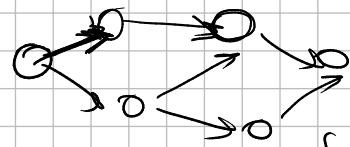
$$\sum_{u: e=(s,u)} f(e) = \sum_{u: e=(u,t)} f(e)$$



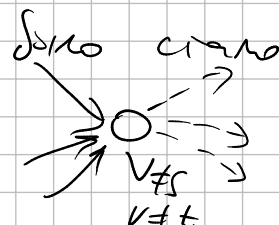
рассмотрим  $\sum_{e \in E} f(e) = 1) \sum_{v \in V} \sum_{e: e=(u,v)} f(e) \ominus$



$$\ominus \sum_{e: e=(u,s)} f(e) + \sum_{e: e=(u,t)} f(e) +$$



$$+ \sum_{v \in V, v \neq s, t} \sum_{e: e=(u,v)} f(e) = \text{вытекает} +$$



$$\sum_{v \in V, v \neq s, t} \sum_{e: e=(u,v)} f(e) = \text{вытекает} +$$

$$\sum_{v \in V} \sum_{e: e=(v, u)} f(e) - \sum_{e: e=(s, u)} f(e) - \sum_{e: e=(t, u)} f(e) =$$

$$\Leftrightarrow \text{втек}_{\text{в } u} + \sum_{v \in V} \sum_{e: e=(v, u)} f(e) - \text{втек}_{\text{в } u} = 0 \Leftrightarrow$$

$$\Leftrightarrow \text{втек}_{\text{в } u} - \text{втек}_{\text{в } u} + \sum_{e \in E} f(e)$$

$$\Rightarrow \sum_{e \in E} f(e) = \text{втек}_{\text{в } u} - \text{втек}_{\text{в } u} + \sum_{e \in E} f(e)$$

$$\Rightarrow \text{втек}_{\text{в } u} = \text{втек}_{\text{в } u}$$

$$\sum_{e: e=(u, t)} f(e) = \sum_{e: e=(s, u)} f(e)$$

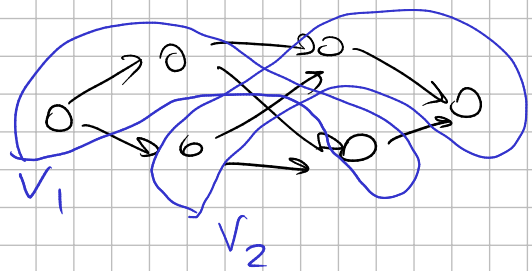
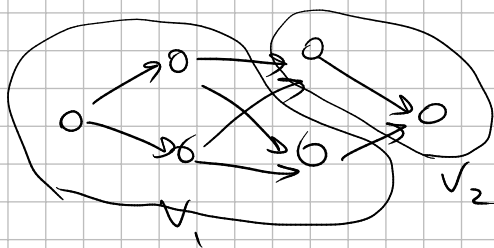
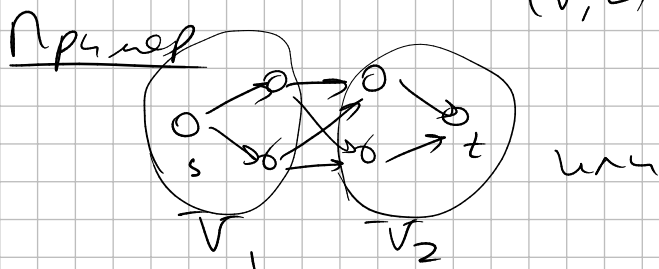
Опр. Эта величина называется

Размер в сети  $(G, c)$ .  
 $(V, E)$

Размер  
↓  
поток  
 $W(f)$   
поток.

Разрез  $G = (V_1, V_2)$

$$s \in V_1, \quad t \in V_2, \quad V_1 \cup V_2 = V, \quad V_1 \cap V_2 = \emptyset$$

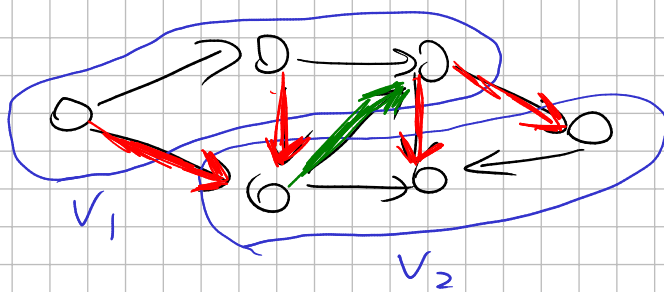


Определение.  $E_c$  - ребра разреза. это все ребра, которые идут из  $V_1$  в  $V_2$  или наоборот.

$E_c^+$  - направление ребра разреза (из  $V_1$  в  $V_2$ )

$E_c^-$  - обратное направление ребра разреза ( $V_2$  в  $V_1$ )

Пример



→ обратное  $E_c^-$   
→ прямое  $E_c^+$

$$E_c = E_c^- \cup E_c^+$$

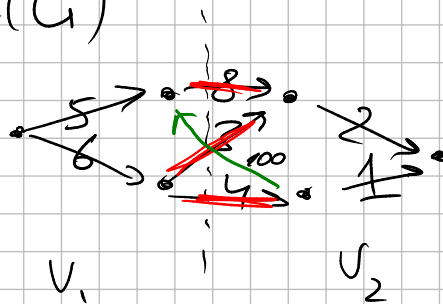
Определение

Величина разреза =  $\sum_{e \in E_c^+} c(e)$

Обозначение

$$c(C)$$

Например.



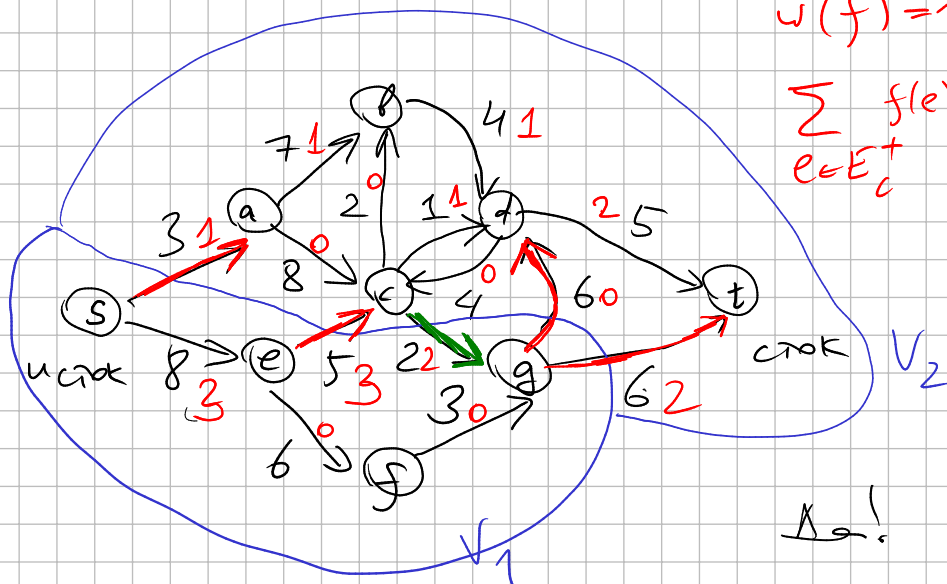
$$C = (V_1, V_2)$$

$$c(C) = 8 + 3 + 4 = 15$$

Утв. Пусть есть сеть  $(G, c)$ , поток  $f$ , разрез  $C = (V_1, V_2)$

$$\text{Тога } w(f) = \sum_{e \in E_c^+} f(e) - \sum_{e \in E_c^-} f(e)$$

Пример.



$$w(f) = 1 + 3 = 2 + 2 = 4$$

$$\sum_{e \in E_c^+} f(e) = 1 + 3 + 0 + 2 = 6$$

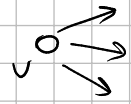
$$\sum_{e \in E_c^-} f(e) = 2$$

$$\Delta \omega! \quad 4 = 6 - 2$$

насыщаемость. — как обычно, много, пусть 0 0

Рассчитаем сумму

$$\sum_{v \in V_1} \left( - \sum_{e: e=(u,v)} f(e) + \sum_{e: e=(v,u)} f(e) \right) \ominus$$



$\ominus$  1) для  $\forall v \in V_1 \setminus \{s\}$  внутренняя  $\Sigma - \Sigma = 0$ .

здесь  $v=s$  получается  $w(f) = \sum_{e: e=(s,u)} f(e)$

$$2) \sum_{\substack{e=(u,v) \\ u \in V_1, v \in V_1}} (f(e) - f(e)) + \underbrace{\sum_{e \in E_c^+} f(e) + \sum_{e \in E_c^-} [-f(e)]}_{\text{см. условие}} =$$

$= 0 + \text{величина из условия.}$

Обозначение  $w(C, f)$  - <sup>размер</sup> величина потока через разрез

$$= \sum_{e \in E_c^+} f(e) - \sum_{e \in E_c^-} f(e).$$

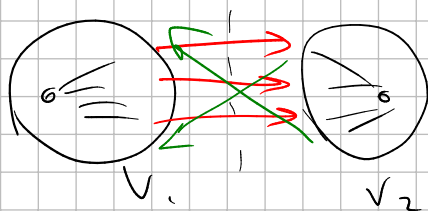
Замечание  $\forall C, w(f) = w(C, f)$  - по Теореме.

Замечание. Будем решать задачу о максимальном потоке в сети т.е. найти  $f$ :  
 $w(f) \rightarrow \max$

Упр. Пусть  $G, c$  - сеть,  $C$  - разрез.

Тогда  $w(f) \leq c(C).$

Длбо.



$$w(f) = w(C, f) = \sum_{e \in E_c^+} f(e) - \sum_{e \in E_c^-} f(e) \leq$$

$$\textcircled{\leq} \sum_{e \in E_c^+} f(e) \leq \sum_{e \in E_c^+} c(e) = c(C) \Rightarrow w(f) \leq c(C)$$

Следствие В сети  $G$   $w(f_{\max}) \leq c(C_{\min})$ .

где  $w(f_{\max}) = \max_{f \text{ поток}} w(f)$

$c(C_{\min}) = \min_{C \text{ разрез}} c(C)$

Th. Форда - Фалкерсона.

В сети  $(G, c)$ ,  $c(e) \in \mathbb{N}$   
 $(V, E)$

гдз простоты считаем, что пропускные способности целые

$w(f_{\max}) = c(C_{\min})$

Опр  
 Дополняющий поток гдз потока.

$\bar{G}$  имеет  $\bar{V} = V$

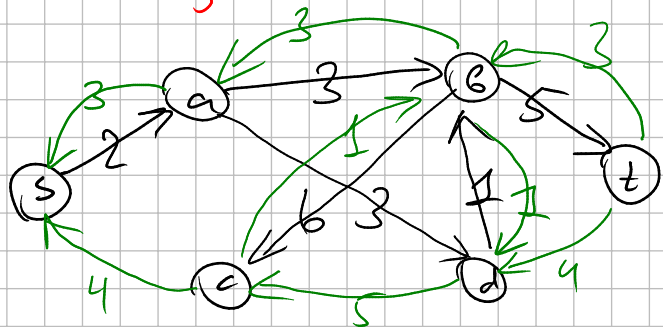
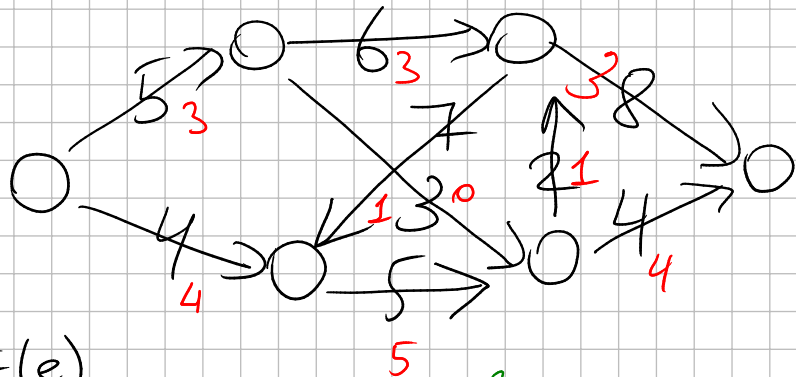
$\bar{E}$ :

если  $f(e) < c(e)$   
 $e = (u, v)$

то есть  $e' = (u', v')$   
 $g(e') = c(e) - f(e)$

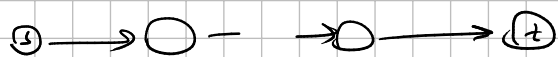
если  $0 < f(e)$   $e = (u, v)$

то есть  $e'' = (v', u')$   
 $g(e'') = f(e)$



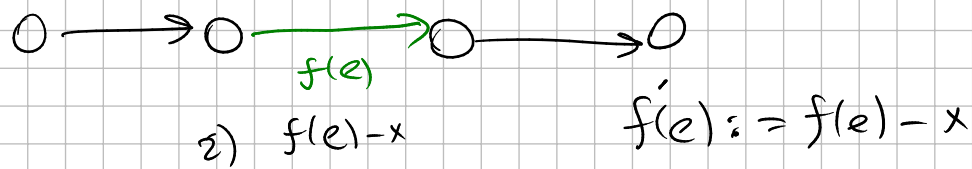
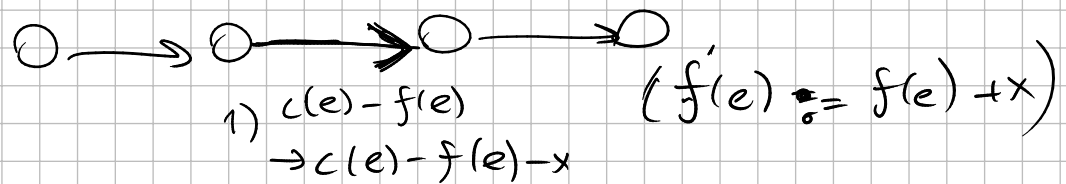
Л-во. Функция  $c$  0-но поток и  $f$  given  
 его можно только увеличивать.

Построим гом. граф.  $\bar{G}$  и найдем в нем путь  
 из  $s$  в  $t$ .



Найдем  $\min g(e)$  на этом пути  $\rightarrow$  это  $x$

Вычтем в гол. графе  $-x$  из каждого ребра:



Поним, что 1) новые потоки  $f'$  остаются потоком.

2) величины потоков увеличатся на  $x$ .

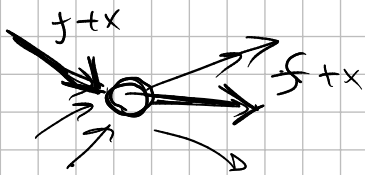
Проверим, что это поток.

$$0 \leq f'(e) \leq c(e)$$

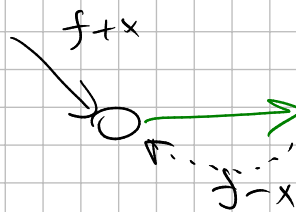
уменьшая по обратному  
увеличивая по прямому  
 $c(e) - (f(e) + x) \geq 0$

В вершинах верно  $\sum \text{вход} = \sum \text{исх.}$

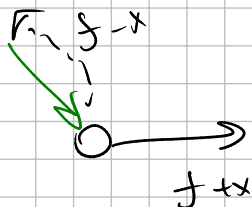
1)



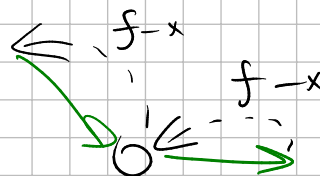
2)



3)



4)



и что  $f'$  - поток.