

28.11.25

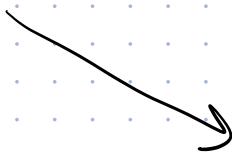
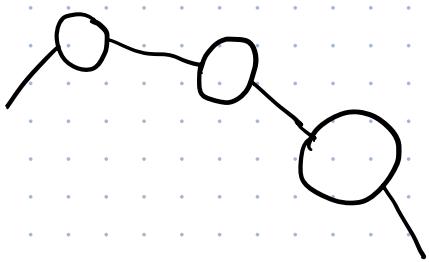
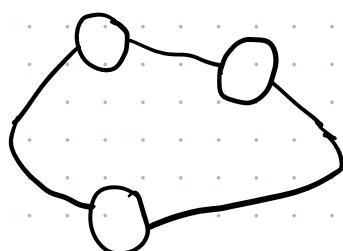
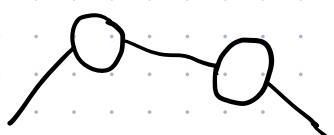
ДЗ ЗАД. 4

$G(L, R, E)$ — ^{ЛЕВ. ДОЛ.} АВУДОЛЬНЫЙ ГРАФ

$\forall v \in L \cup R : \deg(v) = 2$

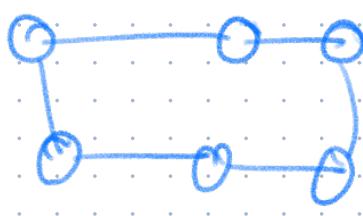
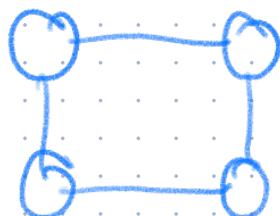
УТВ.: ВСЕ ТАКИЕ ГР. — ЭТО V ЦИКЛОВ ЧЁТИ. ДЛИНЫ

ОБЪЕД.



ЧЕТИ.

И ЕЧ. ДЛИНА



Алг.: $\left(\text{ГРАФ ХР. В ВИДЕ СЛ. СМЕЖН., Т.Е. } n[v] = [n_{1v}, n_{2v}] \right)$

visted[v] = False // $v \in LUR$

answer = []

for v in LUR :

if (visted[v] == True):

continue

prev = v; ~~visted[prev] = True~~

curr = $n[v][0]$; visted[curr] = True

$i = 0$

while (curr != v):

newprev = curr

curr = $\{n[curr] \setminus prev\}[0]$

prev = newprev

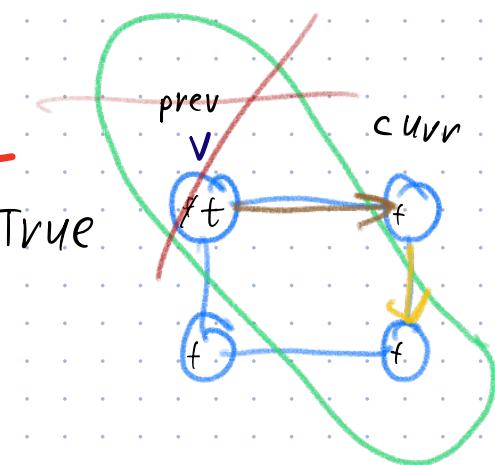
visted[curr] = True

if ($i \% 2 == 0$):

answer.append((prev, curr))

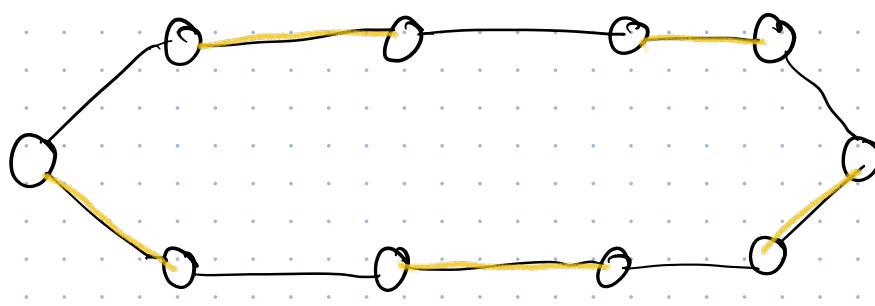
$i += 1$

a	b	c	d	e	f
t	t	t	t					



КАНДИДАТЫ
В СЛЕД. curr

РАССМ. ЛИКИ ЧЁТН. ДЛИНЫ 2K



1) \exists ПАРОСЧ.

РАЗМ. K

2) \nexists ПАРОС. РАЗМ.

K+1

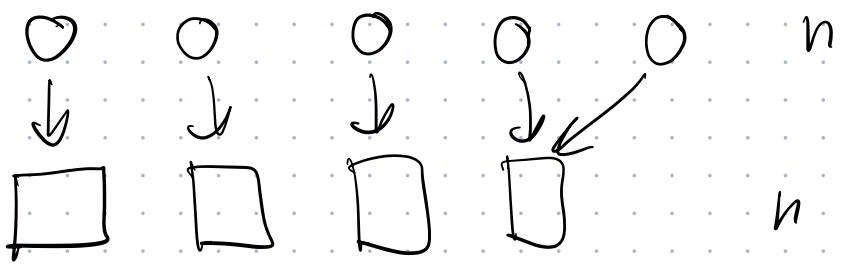
\exists 2K ВЕРШ.

ПРЕДП. \exists ПАРОС. ИЗ K+1 ВЕРШ.; ТОГДА \exists 2K+2

РАЗНЫХ ВЕРШ.

ПРИНЦИП АРИХЛЕ

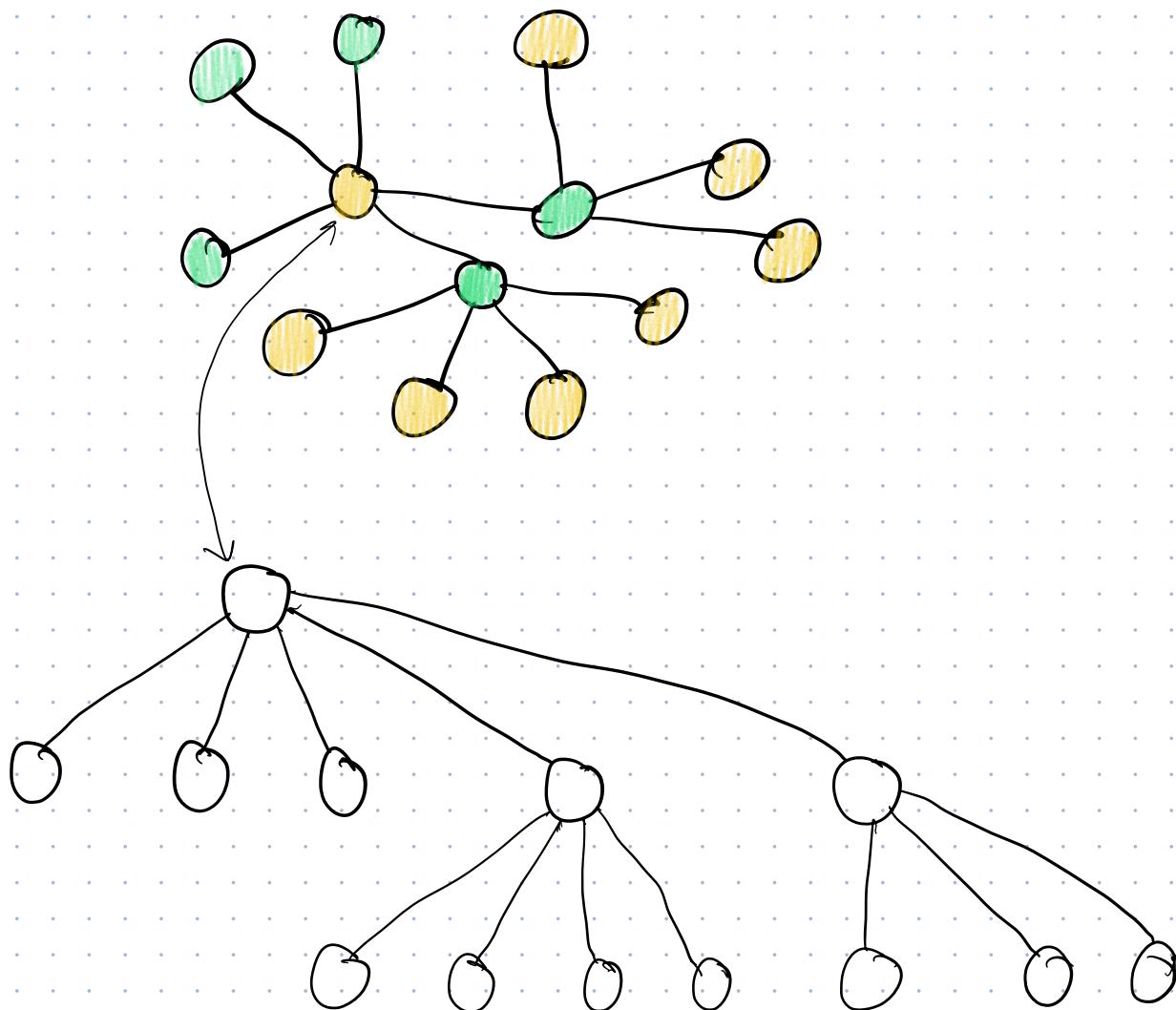
$n+1$ ОБЪЕКТ

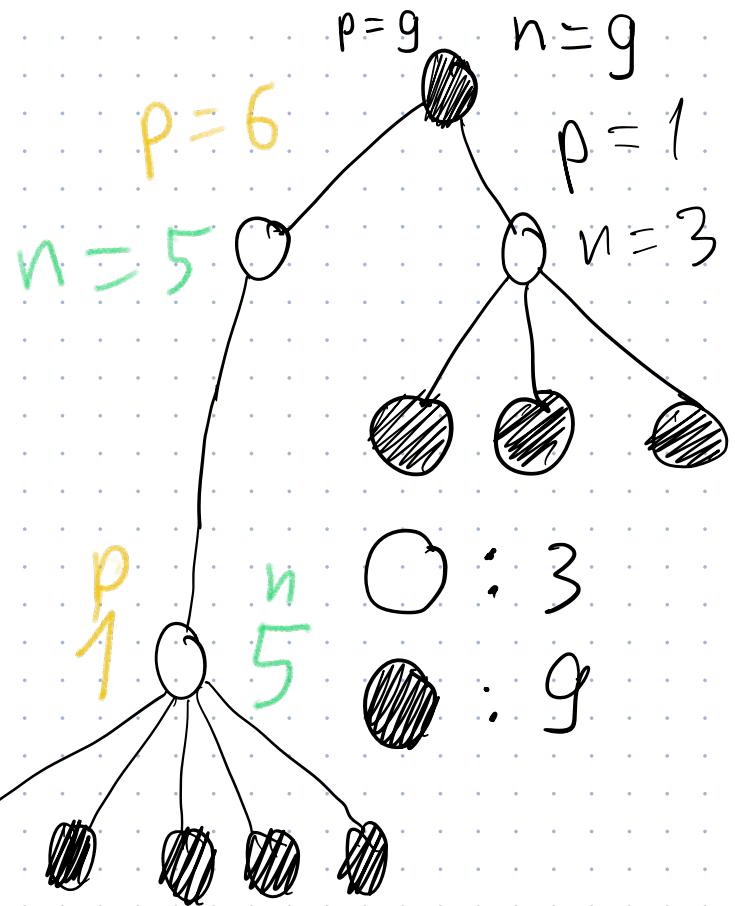
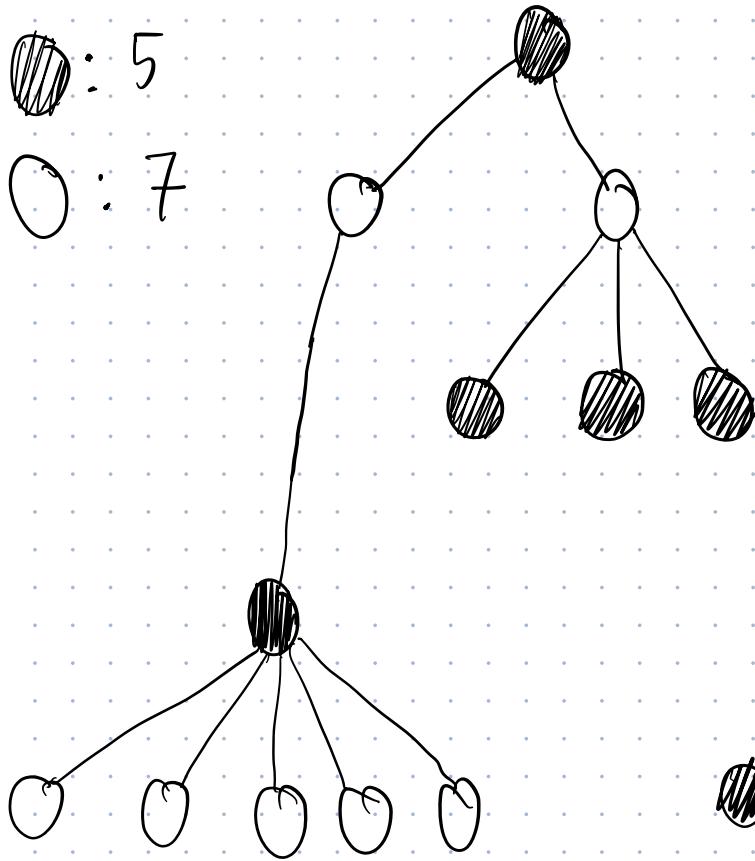


n КОРОБ.

Этот минимум 1 коробка с минимум 2 объектами

ЗАД. 3 из ДЗ





Алг.

Алг как для верш. 2 числа: разм. макс. незав. мн.,
если берём эту верш. и если нет

$$p[v] = 0$$

$$n[v] = 0$$

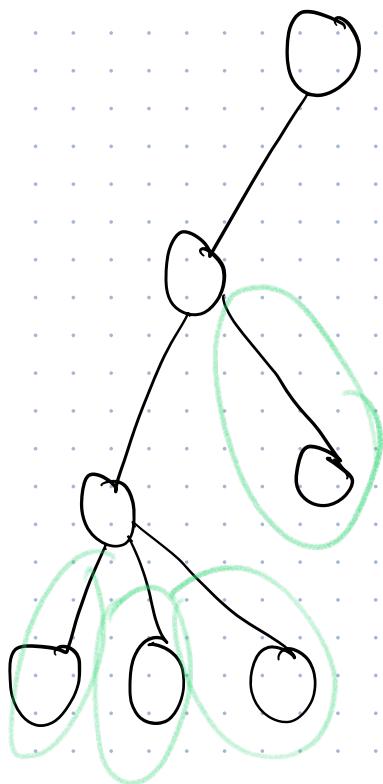
Алг всех листьев $p[1] = 1$
 $n[1] = 0$

Алг не листьев $\underbrace{2}_{\text{(тоже)}}$ варианта: берём/не берём

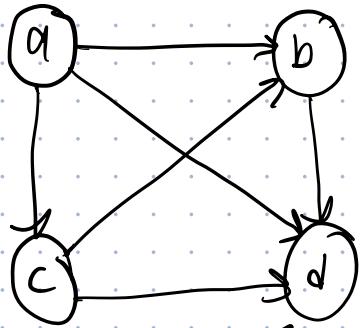
$$\text{Берём: разм. макс. н.м.} = 1 + \sum_{k \in \text{kids}} n[k]$$

Не берём:

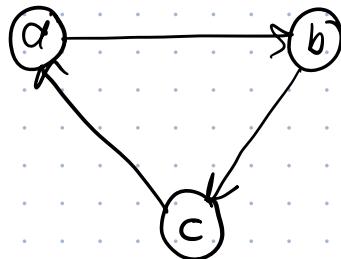
$$= 0 + \sum_{k \in \text{kids}} \max(p[k], n[k])$$



ТУРНИР – ПОЛНЫЙ ОРИЕНТ. ГРАФ



ОБЩ. СТОК
ДОСТИЖИМ ИЗ ВСЕХ
ИСХОД. СТЕПЕНЬ 0



НЕТ ОБЩЕГО
СТОКА

$$\begin{matrix} & \begin{matrix} a & b & c \end{matrix} \\ \begin{matrix} a \\ b \\ c \end{matrix} & \begin{pmatrix} 0 & 1 & -1 \\ -1 & 0 & 1 \\ 1 & -1 & 0 \end{pmatrix} \end{matrix}$$

ЗАД. ТУРНИР ХР. В ПАМ. КАК МАТР. СМ.

$$|V| \begin{pmatrix} 0 & 1 & & \\ 0 & 0 & 1 & \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ \vdots & & & \ddots \\ -1 & & & 0 & \dots & 0 \end{pmatrix}$$

$$A[i,j] = -A[j,i]$$

$A[i,j] = 1 \Leftrightarrow \exists$ РЕБРО ИЗ i -Й ВЕРШ. В j -Ю

НУЖНО НАЙТИ ОБЩ. СТОК ИЛИ УСТ., ЧТО ЕГО НЕТ

РЕШ. ЗА $O(|V|^2)$: ИЩЕМ СТРОКУ ИЗ -1

МОЖНО БЫСТРЕЕ!

$$\begin{pmatrix} 0 & & & & \\ 0 & 0 & & & \\ & 0 & \ddots & & \\ & & \ddots & \ddots & \\ & & & 0 & \end{pmatrix} \text{ - КОСОСИММЕТРИЧЕСКАЯ}$$

1	0	0	1	0	...	1	1	1
---	---	---	---	---	-----	---	---	---

ПРИМЕР, НА КОТ. $O(|V|^2)$:

$$\begin{pmatrix} 0 & 1 & 1 & \dots & 1 \\ -1 & 0 & 1 & \dots & 1 \\ 0 & & \ddots & & \\ & & & \ddots & \\ & & & & 0 \end{pmatrix}$$

	X	X	X	X	X	6	7	8
1	0	-1	-1	1				
2	0							
3		0						
4			0	-1	1			
5				0				
6					0			
7						0		
8							0	

АЛГ.:

1) ПОДДЕРЖ. КАНД. В

СТОКИ: 1 VS 2,

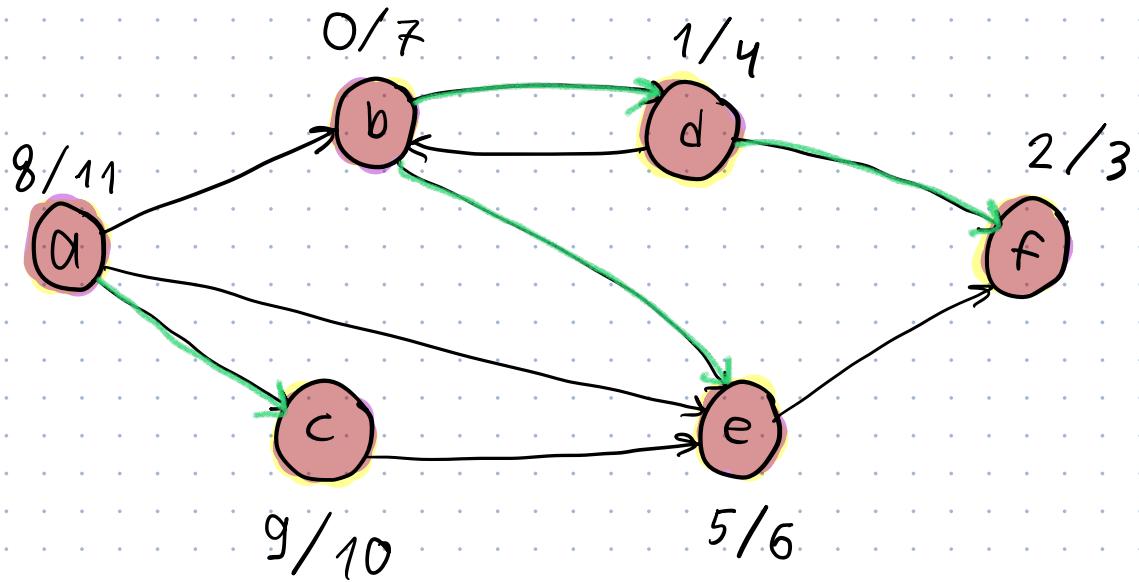
ПОБЕД. VS 3, ...

НА КМ ШАГЕ curr_cand

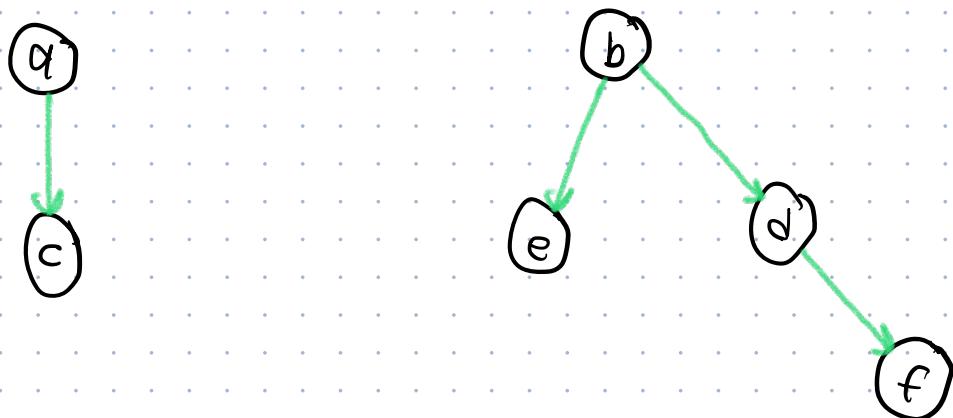
VS $K+1$ -Й ВЕРШ. $O(|V|)$

2) ЗА ЛИНИЮ ПРОВЕР. СТРОКУ МАТРИЦЫ

ОБХОД В ГЛУБИНУ (depth-first search, DFS)



ЛЕС ОБХОДА В ГЛУБИНУ:



|V| ВЕРШ.

|E| РЁБЕР

$$\Theta(\max(a, b)) \leftarrow \text{СОВПАДАЮТ}$$

$$\Theta(a+b) \leftarrow$$