

03.10.25

МАСС. ИЗ  $n$  ЧИСЕЛ

$$a = [a_1, \dots, a_n]$$

$$m = a_1 \quad \Theta(1)$$

for  $i$  in range(2, n+1):

$$m = \max(m, a_i) \quad \Theta(1)$$

$$\text{print}(m) \quad \Theta(1)$$

$\Theta(n)$

РОВНО  $n-1$  СРАВН.

ДОКАЖЕМ КОРРЕКТНОСТЬ АЛГ. ПОИСКА MAX

ИНВАРИАНТ: НА  $i$ -М ШАГЕ  $m = \max(a_1, \dots, a_i)$

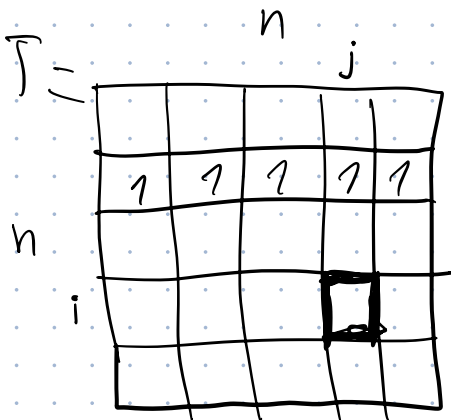
ВЫПОЛН. ПРИ  $i=2$ :  $m = \max(a_1, a_2)$

ПЕРЕХОД (ШАГ ИНД.):  $\max(a_1, a_2, \dots, a_{k+1}) = \max(\max(a_1, \dots, a_k), a_{k+1})$

Для  $i=k$  ИНВ. ВЫП., Т.Е.  $m = \max(a_1, \dots, a_k) \Rightarrow$

$\Rightarrow$  Для  $i=k+1$   $m = \max(\max(a_1, \dots, a_k), a_{k+1}) = \max(m, a_{k+1})$

В КОНЦЕ  $i=n \Rightarrow m = \max(a_1, \dots, a_n)$

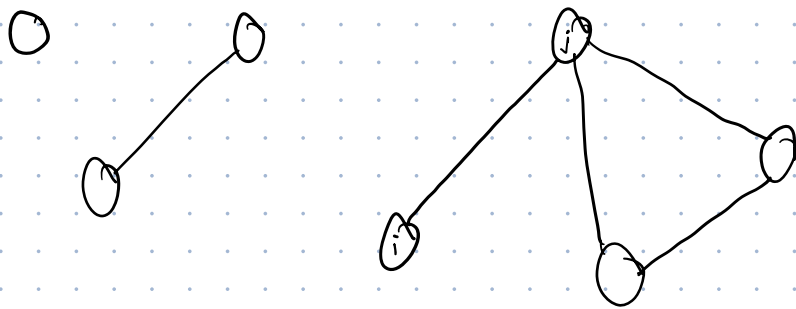


$T[i, j] = 1$  ЕСЛИ  $a_i \geq a_j$

МОЖНО ЛИ МАЙТИ MAX ЗА  $< n-1$  СРАВН.?

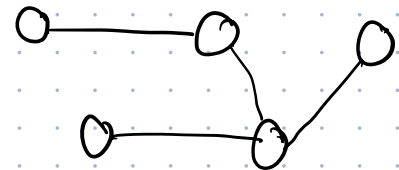
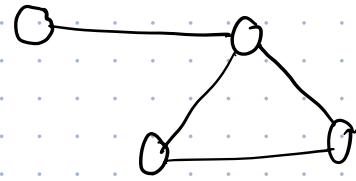


$$n//2 + 1$$



$$\leq n-2$$

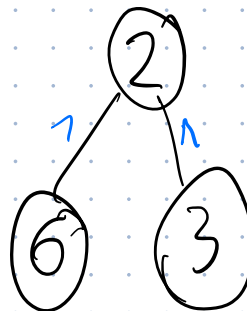
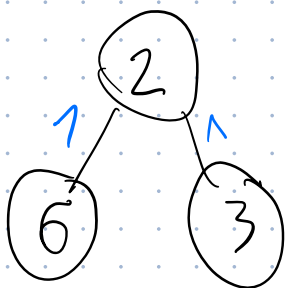
$G(V, E)$



- 1) ПРИ  $< n-1$  СРАВН. В ГРАФЕ  $\geq 2$  КОМПОНЕНТЫ СВЯЗНОСТИ
- 2) АЛГОРИТМЫ ДЕТЕРМИНИРОВАНИЕ И ОТВЕТ ЗАВ. ТОЛЬКО ОТ РЕЗУЛЬТ. СРАВНЕНИЙ
- 3) БЕЗ ОГР. ОБЩ. ПРЕДП., ЧТО  $m \leq n$  В 1 КОМП. СВ.

ПРИБАВИМ КО ВСЕМ ЧИСЛАМ ВО 2 КОМП. CONST ТАКУЮ, ЧТО ВСЕ ЧИСЛА ТАМ  $> m$

- 4) РЕЗУЛЬТ. СРАВН. НЕ ИЗМЕНИЛИСЬ. АЛГ. ДАСТ ТОТ ЖЕ ОТВЕТ. ОТВЕТ НЕВЕРЕН



# ЧИСЛА ФИБОНАЧЧИ

$$F_0 = 0$$

$$F_1 = 1$$

$$F_{k+1} = F_k + F_{k-1}$$

0, 1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, 21, 34, 55, ...

$k$ -е число

$$n = \lceil \log k \rceil$$

$$k = 11111 \dots 11$$

$$k = 100 \dots 0$$

$$k < 2^{n+1}, \quad k \geq 2^n$$

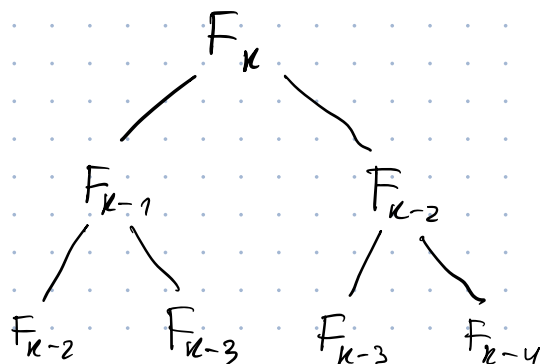
## ВАРИАНТ 1: РЕКУРСИЯ

def Fib(k):

if (k == 0):  
return 0

if (k == 1):  
return 1

return Fib(k-1) + Fib(k-2)



$$F_k = \overbrace{1 + 1 + \dots + 1}^{F_k}$$

$\uparrow$   
 $\Omega(1)$

$$\Omega(F_k)$$

$$F_k \geq F_{k-1}$$

$$F_{k+1} = F_k + F_{k-1} \geq F_{k-1} + F_{k-1} = 2F_{k-1} \geq 4F_{k-3} \geq 2^{\lfloor \frac{k}{2} \rfloor} F_1 = 2^{\lfloor \frac{k}{2} \rfloor}$$

$$\Omega(2^{\lfloor \frac{k}{2} \rfloor})$$

$$\Omega(2^{\lfloor \frac{2^n}{2} \rfloor})$$

$$\Omega(2^{2^{n-1}})$$

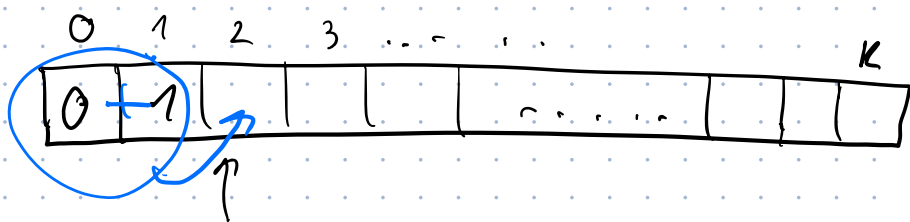
$$64 = 10000000$$

$\xleftarrow{n=7}$

$$2^{2^{7-1}} = 2^{2^6} = 2^{64}$$

## ВАРИАНТ 2: СОХР. ПРОМ. РЕЗ.

$k$  - Е ЧИСЛО



АЛГ.:

$$Fs = [0, 1]$$

for  $i$  in range(1,  $k$ ):

$$Fs.append(Fs[i] + Fs[i-1])$$

return  $Fs[-1]$

$$O(k)$$

$$O(2^n) \quad \Sigma(2^n)$$

БЫСТР. ВОЗВ. В СТЕПЕНИ

$$a \cdot b = a + a + a + \dots + a$$

$b - 1$  слож.

$$a^b = a \cdot a \cdot a \cdot \dots \cdot a$$

$$a^{14} = a \cdot \dots \cdot a = (a^7)^2 = (a^6 \cdot a)^2 = ((a^3)^2 \cdot a)^2 = (((a^2)^2 \cdot a)^2 \cdot a)^2$$

13 умн.      7      2+1+1+1      2+1+1+1+1  
Σ 5 умн.

$$a^{514} \quad (a^{257})^2 = ((a^{128})^2 \cdot a)^2 = \dots \rightarrow 10 \text{ умн.}!$$

5 13      10 умн.!

$a^b$  $b = 101 \dots 10$  $14_2 = 1110$  $a$  $curr = a$ for  $b$  in  $pow\_bin[1:]$ : $curr = curr^2$ if  $(b == 1)$ : $curr *= a$ 

# шага	curr	b
0	a	—
1	$(a^2) \cdot a = a^3$	1
2	$(a^3)^2 \cdot a = a^7$	1
3	$(a^7)^2 = a^{14}$	0

 $a^8$  $8_2 = 1000$  $((a^2)^2)^2$  $a^{10_2} = (a^1)^2$  $a^{100} = ((a^1)^2)^2$  $a^{101} = a^{100} \cdot a^1 = ((a^1)^2)^2 \cdot a$  $\Theta(n)$  умнож. $n = \lceil \log_2 b \rceil$