Algoritmika

5. szeminárium

Adottak az *a, b* természetes számok. Számoljuk ki *a*b*-t. (Használjuk az orosz paraszt módszerét)

Példa:
$$x = 45$$
, $y=17$
 $x*y = 765$

Csak a következő műveleteket "ismerjük":

- el tudjuk dönteni, hogy egy szám páros-e
- össze tudunk adni két számot
- össze tudunk hasonlítani egy számot 0-val
- felezni tudunk egy számot

Minden lépésben:

- Ha x páratlan, akkor az y-t hozzáadjuk a szorzathoz
- x-et felezzük
- y-t duplázzuk

X	у	р
45	17	0

Minden lépésben:

- Ha x páratlan, akkor az y-t hozzáadjuk a szorzathoz
- x-et felezzük
- y-t duplázzuk

X	у	р
45	17	0
45	17	= p+y

Minden lépésben:

- Ha x páratlan, akkor az y-t hozzáadjuk a szorzathoz
- x-et felezzük
- y-t duplázzuk

X	у	р
45	17	0
45	17	17

Minden lépésben:

- Ha x páratlan, akkor az y-t hozzáadjuk a szorzathoz
- x-et felezzük
- y-t duplázzuk

X	у	р
45	17	0
45	17	17
= x/2	= y*2	

Minden lépésben:

- Ha x páratlan, akkor az y-t hozzáadjuk a szorzathoz
- x-et felezzük
- y-t duplázzuk

X	у	р
45	17	0
45	17	17
22	34	

Minden lépésben:

- Ha x páratlan, akkor az y-t hozzáadjuk a szorzathoz
- x-et felezzük
- y-t duplázzuk

X	у	р
45	17	0
45	17	17
22	34	
x/2	y*2	

Minden lépésben:

- Ha x páratlan, akkor az y-t hozzáadjuk a szorzathoz
- x-et felezzük
- y-t duplázzuk

X	у	р
45	17	0
45	17	17
22	34	
11	68	= p+y

Minden lépésben:

- Ha x páratlan, akkor az y-t hozzáadjuk a szorzathoz
- x-et felezzük
- y-t duplázzuk

X	у	р
45	17	0
45	17	17
22	34	
11	68	85

Minden lépésben:

- Ha x páratlan, akkor az y-t hozzáadjuk a szorzathoz
- x-et felezzük
- y-t duplázzuk

X	у	р
45	17	0
45	17	17
22	34	
11	68	85
= x/2	= y*2	

Minden lépésben:

- Ha x páratlan, akkor az y-t hozzáadjuk a szorzathoz
- x-et felezzük
- y-t duplázzuk

X	у	р
45	17	0
45	17	17
22	34	
11	68	85
5	136	

Minden lépésben:

- Ha x páratlan, akkor az y-t hozzáadjuk a szorzathoz
- x-et felezzük
- y-t duplázzuk

x	у	р
45	17	0
45	17	17
22	34	
11	68	85
5	136	= p+y

Minden lépésben:

- Ha x páratlan, akkor az y-t hozzáadjuk a szorzathoz
- x-et felezzük
- y-t duplázzuk

X	у	р
45	17	0
45	17	17
22	34	
11	68	85
5	136	221

Minden lépésben:

- Ha x páratlan, akkor az y-t hozzáadjuk a szorzathoz
- x-et felezzük
- y-t duplázzuk

X	у	р
45	17	0
45	17	17
22	34	
11	68	85
5	136	221
= x/2	= y*2	

Minden lépésben:

- Ha x páratlan, akkor az y-t hozzáadjuk a szorzathoz
- x-et felezzük
- y-t duplázzuk

X	у	р
45	17	0
45	17	17
22	34	
11	68	85
5	136	221
2	272	

Minden lépésben:

- Ha x páratlan, akkor az y-t hozzáadjuk a szorzathoz
- x-et felezzük
- y-t duplázzuk

X	у	р
45	17	0
45	17	17
22	34	
11	68	85
5	136	221
2	272	
= x/2	= y*2	

Minden lépésben:

- Ha x páratlan, akkor az y-t hozzáadjuk a szorzathoz
- x-et felezzük
- y-t duplázzuk

X	у	р
45	17	0
45	17	17
22	34	
11	68	85
5	136	221
2	272	
1	544	

Minden lépésben:

- Ha x páratlan, akkor az y-t hozzáadjuk a szorzathoz
- x-et felezzük
- y-t duplázzuk

X	у	р
45	17	0
45	17	17
22	34	
11	68	85
5	136	221
2	272	
1	544	= p+y

Minden lépésben:

- Ha x páratlan, akkor az y-t hozzáadjuk a szorzathoz
- x-et felezzük
- y-t duplázzuk

X	у	р
45	17	0
45	17	17
22	34	
11	68	85
5	136	221
2	272	
1	544	765

Adott az x valós és az n természetes szám. Számoljuk ki xn-t.

Példa: x = 2, n=11

 $x^n = 2048$

Adott az x valós és az n természetes szám. Számoljuk ki xn-t.

Példa: x = 2, n=11

 $x^n = 2048$

Naív algoritmus: n-1 - szer megszorozzuk x-et önmagával

Kérdés: lehet-e jobban?

A feladatot lényegesebben gyorsabban megoldhatjuk, ha ismételt négyzetre emeléseket használunk.

- $x^{12} = ((x^2)^2)^2 \cdot (x^2)^2$
- $X^{11} = ((X^2)^2)^2 \cdot X^2 \cdot X$

Gyakorlatilag felírjuk n-t kettes számrendszerben és xⁿ-t felírjuk (x²)^k alakú számok szorzataként.

- $(12)_2 = 1100$, $x^{12} = x^8 \cdot x^4$
- $(11)_2 = 1011$, $x^{11} = x^8 \cdot x^2 \cdot x$

```
Algoritmus GyorsHatvány(x, n, eredmény):
{ Bemeneti adat: x, Kimeneti adat: eremény }
    eredmeny ← 1
    Amíg n ≠ 0 végezd el
    Ha n%2 = 1 akkor
    eredmeny ← eredmeny · x
    Vége (ha)
    x ← x · x
    n ← n/2
    Vége (amíg)

Vége (algoritmus)
```

```
Algoritmus GyorsHatvány(x, n, eredmény):
{ Bemeneti adat: x, Kimeneti adat: eremény }
     eredmeny ← 1
     Amíg n ≠ 0 végezd el
        Ha n\%2 = 1 akkor
            eredmeny ← eredmeny · x
        Vége (ha)
        \mathbf{X} \leftarrow \mathbf{X} \cdot \mathbf{X}
        n ← n/2
      Vége (amíg)
Vége (algoritmus)
```

Kérdés: mennyi az algoritmus futási ideje?

```
Algoritmus GyorsHatvány(x, n, eredmény):
{ Bemeneti adat: x, Kimeneti adat: eremény }
     eredmeny ← 1
     Amíg n ≠ 0 végezd el
        Han\%2 = 1 akkor
           eredmeny ← eredmeny · x
        Vége (ha)
        \mathbf{X} \leftarrow \mathbf{X} \cdot \mathbf{X}
        n ← n/2
      Vége (amíg)
Vége (algoritmus)
```

Kérdés: mennyi az algoritmus futási ideje? O(log n)

Határozzuk meg az n. Fibonacci számot!

Példa:
$$n=8$$
, $F_8 = 21$

Fibonacci számok rekurzív definíciója:

- $F_0 = 0$
- $F_1 = 1$
- ...
- $F_k = F_{k-1} + F_{k-2}$

Megoldás: A fenti képletet alkalmazva felépítjük a Fibonacci sorozatot Kérdés: lehet-e jobban?

```
Algoritmus Fibonacci (n):
     Ha n<2 akkor
                     visszatérít: n
          Vége (ha)
          a ← 0
          b ← 1
          Minden i = 2, n végezd el
                     c ← a + b
                     a ← b
                     b \leftarrow c
          Vége (minden)
          Visszatérít: c
Vége (algoritmus)
```

```
Algoritmus Fibonacci (n):
     Ha n<2 akkor
                     visszatérít: n
          Vége (ha)
          a ← 0
          b ← 1
          Minden i = 2, n végezd el
                     c ← a + b
                     a ← b
                     b \leftarrow c
          Vége (minden)
          Visszatérít: c
Vége (algoritmus)
```

Kérdés: mennyi az algoritmus futási ideje? O(n)

Több lehetőség is létezik az n. Fibonacci-szám meghatározására O(log n) időben Az egyik lehetőség az alábbi mátrix-egyenlőségre alapul:

$$\begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix}^n = \begin{pmatrix} F_{n+1} & F_n \\ F_n & F_{n-1} \end{pmatrix}$$

- 2 x 2-es mátrixokat konstans idő alatt tudunk összeszorozni
- A mátrixok szorzása esetén is alkalmazható a gyorshatvány algoritmus
- Így a kezdeti mátrixot logaritmikus időben a megfelelő hatványra tudjuk emelni