

## Основные алгоритмы 2

Ковалев Алексей

18 февраля 2022 г.

1. (a)  $238x + 385y = 133$ ,  $\gcd(238, 385) = 7$ ,  $7 \mid 133 \Rightarrow$  решение существует

$x$	$y$	$238x + 385y = 133$
0	1	385
1	0	238
-1	1	147
2	-1	91
-3	2	56
5	-3	35
-8	5	21
13	-8	14
-21	13	7

$$(-21, 13, 7) \cdot \frac{133}{7} = (-399, 247, 133)$$

$$238 \cdot (-399) + 247 \cdot 247 = 133$$

$(-399, 247)$  – частное решение

$$34 \cdot (-399) + 55 \cdot 247 = 19$$

$$x = 55n + 41, y = -34n + 9, n \in \mathbb{Z}$$

**Ответ:**  $(55n + 41, -34n + 9), n \in \mathbb{Z}$

- (b)  $143x + 121y = 52$ ,  $\gcd(143, 121) = 11$ ,  $11 \nmid 52 \Rightarrow$  решений нет

**Ответ:**  $\emptyset$

2.

$$68x + 85 \equiv 0 \pmod{561}$$

$$68x + 85 = 561y, y \in \mathbb{Z}$$

$$561y - 68x = 85$$

$$\gcd(561, 68) = 17, 17 \mid 85$$

$x$	$y$	$561y - 68x = 85$
1	0	561
0	1	-68
1	8	17

$$(1, 8, 17) \cdot \frac{85}{17} = (5, 40, 85)$$

$$561 \cdot 5 - 68 \cdot 40 = 85$$

$$33 \cdot 5 - 4 \cdot 40 = 5$$

$$x = 33n + 7, y = 4n + 1, n \in \mathbb{Z}$$

$$x = 33n + 7, n \in [0, 16]$$

**Ответ:**  $33n + 7, n \in [0, 16]$

3.

$$7^{13} \pmod{167}$$

$$7^2 = 49$$

$$7^4 = 2401 \equiv 63$$

$$7^8 \equiv 128$$

$$7^{13} = 7^8 \cdot 7^4 \cdot 7 \equiv 128 \cdot 63 \cdot 7 \equiv -39 \cdot 63 \cdot 7 \equiv 61 \cdot 63 \equiv -164 \equiv 2$$

**Ответ:** 2

4. Сложность: алгоритм рекурсивный, причем глубина рекурсии  $\log_2 x = n$ . На каждом шаге рекурсии на арифметические операции требуется  $O(n)$  операций  $\Rightarrow$  общая сложность составляет  $O(n \log x) = O(n^2)$ .  
Корректность: будем проводить доказательство по индукции.

База:  $x = 0$  – очевидно, что алгоритм работает

Переход: пусть алгоритм работает для  $(\lfloor \frac{x}{2} \rfloor, y)$ , причем  $r < q$  – инвариант.

$$\lfloor \frac{x}{2} \rfloor = qy + r \Rightarrow 2 \cdot \lfloor \frac{x}{2} \rfloor = 2qy + 2r$$

- $2 \mid x$  :

$$2 \cdot \lfloor \frac{x}{2} \rfloor = x = 2qy + 2r$$

Если  $2r \geq y$  :

$$x = (2q + 1)y + (2r - y)$$

То есть  $q$  увеличилось на 1,  $r$  уменьшилось на  $q$ . Теперь  $r < q$ , в  $q$  лежит частное.

- $2 \nmid x$  :

$$2 \cdot \lfloor \frac{x}{2} \rfloor = x - 1 = 2qy + 2r$$

$$x = 2qy + 2r + 1$$

Если  $2r + 1 \geq q$  :

$$2r + 1 \geq y :$$

$$x = (2q + 1)y + (2r + 1 - y)$$

То есть  $q$  увеличилось на 1,  $r$  уменьшилось на  $q$ . Теперь  $r < q$ , в  $q$  лежит частное.

То есть после перехода инвариант верен, в  $q$  – частное, в  $r$  – остаток, значит алгоритм работает  $\square$

**Ответ:**  $O(n^2)$

5. (a)

$$T_1(n) = T_1(n-1) + cn = T_1(n-2) + cn + c(n-1) = \dots = c \sum_{k=4}^n k = \Theta(n^2)$$

**Ответ:**  $\Theta(n^2)$

- (c)

$$T_2(n) = T_2(n-1) + 4T_2(n-3), \quad n \geq 3$$

$$x^n = x^{n-1} + 4x^{n-3}$$

$$x^3 = x^2 + 4$$

$$x = 2; \quad x = -\frac{1}{2} + \frac{i\sqrt{7}}{2}; \quad x = -\frac{1}{2} - \frac{i\sqrt{7}}{2};$$

$$T_2(n) = \alpha \cdot 2^n + \beta \cdot \left(-\frac{1}{2} + \frac{i\sqrt{7}}{2}\right)^n + \gamma \cdot \left(-\frac{1}{2} - \frac{i\sqrt{7}}{2}\right)^n$$

$$T_2(1) = T_2(2) = T_2(3) \Rightarrow \alpha = \frac{1}{4}; \quad \beta = -\frac{1}{8} - \frac{3i}{8\sqrt{7}}; \quad \gamma = -\frac{1}{8} + \frac{3i}{8\sqrt{7}}$$

$$\begin{aligned}
T_2(n) &= 2^{n-2} + \left(-\frac{1}{8} - \frac{3i}{8\sqrt{7}}\right) \left(-\frac{1}{2} + \frac{i\sqrt{7}}{2}\right)^n + \left(-\frac{1}{8} + \frac{3i}{8\sqrt{7}}\right) \left(-\frac{1}{2} - \frac{i\sqrt{7}}{2}\right)^n = \\
&= 2^{n-2} + \frac{1}{8} \cdot \frac{1}{2^n} \left( \left(-1 + \frac{3i}{\sqrt{7}}\right) \left(-1 - i\sqrt{7}\right)^n - \left(1 + \frac{3i}{\sqrt{7}}\right) \left(-1 + i\sqrt{7}\right)^n \right)
\end{aligned}$$

$$A = \left(-1 + \frac{3i}{\sqrt{7}}\right) \left(-1 - i\sqrt{7}\right)^n = - \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} (-1)^k (-i\sqrt{7})^{n-k} + \frac{3i}{\sqrt{7}} \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} (-1)^k (-i\sqrt{7})^{n-k}$$

$$B = \left(1 + \frac{3i}{\sqrt{7}}\right) \left(-1 + i\sqrt{7}\right)^n = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} (-1)^k (i\sqrt{7})^{n-k} + \frac{3i}{\sqrt{7}} \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} (-1)^k (i\sqrt{7})^{n-k}$$

$$T_2(n) = 2^{n-2} + \frac{1}{2^{n+3}} (A - B)$$

$$\begin{aligned}
A - B &= 2^{3n/2+1} \sin\left(\frac{\pi n}{2}\right) \sin\left(n \cdot \arctan \frac{1}{\sqrt{7}}\right) - 2^{3n/2+1} \cos\left(\frac{\pi n}{2}\right) \cos\left(n \cdot \arctan \frac{1}{\sqrt{7}}\right) + \\
&\quad + 2^{3n/2+1} \cdot \frac{3}{\sqrt{7}} \left( \sin\left(\frac{\pi n}{2}\right) \cos\left(n \cdot \arctan \frac{1}{\sqrt{7}}\right) + \cos\left(\frac{\pi n}{2}\right) \sin\left(n \cdot \arctan \frac{1}{\sqrt{7}}\right) \right)
\end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
A - B &= -2^{3n/2+1} \cos\left(n \cdot \arctan\left(\frac{1}{\sqrt{7}}\right) + \frac{\pi n}{2}\right) + 2^{3n/2+1} \frac{3}{\sqrt{7}} \sin\left(n \cdot \arctan\left(\frac{1}{\sqrt{7}}\right) + \frac{\pi n}{2}\right) = \\
&= \Theta\left(2^{3n/2+1}\right)
\end{aligned}$$

$$T_2(n) = 2^{n-2} + \frac{\Theta(2^{3n/2+1})}{2^{n+3}} = \Theta(2^n)$$

**Ответ:**  $T_2(n) = \Theta(2^n)$

(b)

$$T_2(n) = \Theta(2^n) \Rightarrow \log T_2(n) = \Theta(2^n) \quad \square$$