

1 Задание 2

1.1 Задача 1

а) $238 \cdot x + 385 \cdot y = 133$

Будем искать НОД(238, 235), используя алгоритм Евклида.

$$\gcd(238, 385) = \gcd(147, 238) = \gcd(91, 147) = \gcd(56, 91) = \gcd(35, 56) \rightarrow$$

$$= \gcd(21, 35) = \gcd(14, 21) = \gcd(7, 14) = \gcd(0, 7) = 7$$

НОД(385, 238) = 7. $133/7 = 19$, поэтому решения будут.

Теперь используем расширенный алгоритм Евклида:

x	y	238x+385y
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

Тогда решениями будут $x = -21 \cdot \frac{133}{7}, y = 13 \cdot \frac{133}{7}; x = -399, y = 247$
 $x = -399 - k \cdot \frac{385}{\text{НОД}(238, 385)}, y = 247 + k \cdot \frac{238}{\text{НОД}(238, 385)}, k \in \mathbb{Z}$

Ответ: $x = -399 - 55 \cdot k, y = 247 + 34 \cdot k, k \in \mathbb{Z}$

б) $143 \cdot x + 121 \cdot y = 52$

Будем искать НОД(143, 21):

$$\gcd(143, 121) = \gcd(121, 22) = \gcd(22, 11) = \gcd(11, 0) = 11$$

Но 52 не делится на 11, поэтому решений нет.

Ответ: \emptyset

1.2 Задача 2

$68x + 85 = 0 \pmod{561}$, или же если переписать $561 \cdot y - 65 \cdot x = 85$

Используем алгоритм Евклида, чтобы найти НОД(561, 68): $\gcd(561, 68) = \gcd(68, 17) = \gcd(17, 0)$

НОД(561, 68) = 17, причем $85 \bmod 17 = 0$, значит решения есть.

Используем расширенный алгоритм Евклида.

x	y	238x+385y
0	1	385
1	0	238
-1	1	147

Т.е. решения: $x = 8 \cdot \frac{85}{17} = 40, y = 1 \cdot \frac{85}{17} = 5$

$$x = 40 - k \cdot \frac{561}{\text{НОД}(561, 68)} = 40 - 33 \cdot k, y = 5 + k \cdot \frac{-68}{\text{НОД}(561, 68)} = 5 - 4 \cdot k, k \in \mathbb{Z}$$

Ответ: $x = 40 - 33 \cdot k, y = 5 - 4 \cdot k, k \in [0; 16]$

1.3 Задача 3

Вычислить $7^{13} \bmod 167$, используя алгоритм быстрого возведения в степень. Условимся, что '=' обозначает по остатку 167 и каждый раз писать mod 167 я не буду.

$$7^{13} = 7 \cdot (7^6)^2 = 7 \cdot ((7^3)^2)^2 = 7 \cdot ((7 \cdot (7 \cdot 7))^2)^2 = 7 \cdot ((9)^2)^2 = 7 \cdot 48 = 2$$

Ответ: 2.

1.4 Задача 4

Ответ:

1.5 Задача 5

1) Найти асимптотику роста функции $T_1(n) = T_1(n-1) + cn$, (при $n > 3$)

$$T_1(n) = T_1(n-1) + c \cdot n = T_1(n-2) + c \cdot (n-1) + c \cdot n = \dots = T_1(3) + c \cdot (4 + \dots + n)$$

$$T_1(n) = 1 + c \cdot \left(\frac{1+n}{2} \cdot n - 6 \right)$$

Следовательно $T_1(n) = \Theta(n^2)$

2) Из курса Дискретного анализа можем записать хар. многочлен: $\lambda^3 = \lambda^2 + 4$, теперь угадаем корень $\lambda_1 = 2$

$$(\lambda - 2) \cdot (\lambda^2 + \lambda + 2) = 0 \rightarrow \lambda = \left\{ \frac{-1 \pm \sqrt{7}i}{2} \right\}$$

Тогда получим:

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

$$T_2(n) = A \cdot 2^n + B \cdot 2^{n/2} \cdot \left(\frac{-1 - 7\sqrt{7}i}{2\sqrt{2}} \right)^n + \frac{-1 + 7\sqrt{7}i}{2\sqrt{2}} \right)^n$$

Следовательно $\log(T_2(n)) = \Theta(n)$ ч.т.д.

3) Из прошлого пункта получим ответ.

Ответ: $T_2(n) = A \cdot 2^n + B \cdot 2^{n/2}$