## Бабушкин А.

1.

l)  $\log(n^{\log n}) = \log n * \log\log n < \log^2 n < n = \log(1.1^n) \to \text{True}.$ m)  $\frac{n^3}{n^2 + n\log n} = \frac{n^3}{n^2 + o(n^2)} = \frac{n^3}{\Theta(n^2)} = \Theta(\frac{n^3}{n^2}) = \Theta(n) < O(n\log n) \to \text{True}.$ n) Пусть  $f(n) = 2^n$ . Тогда  $f(n) = (f(\frac{n}{2}))^2, x \neq O(x^2) \to \text{False}.$ 

o)  $f(n) - o(f(n)) \le f(n) \to f(n) - o(\tilde{f}(n)) = O(f(n))$ 

 $f(n) - o(f(n)) \ge f(n) - \frac{f(n)}{C} = \frac{1-C}{C} f(n) \to \frac{C}{1-C} (f(n) - o(f(n))) \ge f(n) \to f(n) - o(f(n)) = \Omega(f(n)) \to \text{True}$ . Для f(n) + o(f(n)) аналогично.

p)  $2^{\log n!} = n! < n^n = 2^{n \log n} \to \log n! < n \log n \to \log n! = O(n \log n).$ 

Теперь докажем  $\Omega$ .  $\log n! = \sum \log i : i \le n$ . Возьмём первые  $\frac{n}{2}$  из них. Каждое из слагаемых не меньше  $\log \frac{n}{2} = \log(n-1)$ , то есть их сумма  $\geq \frac{n}{2}(\log n - 1) =$  $\Theta(n \log n) \to \text{True}.$ 

2.

- g) Докажем, что  $T(n) = \Theta(n)$  по индукции. База очевидна, теперь переход. Пусть это верно  $\forall i < n$ . Сначала докажем O.  $T(n) = T(\frac{n}{2}) + T(\frac{n}{3}) + n \le n$  $C^{\frac{n}{2}} + C^{\frac{n}{3}} + n = \frac{(5C+6)}{6}n$ . Если  $\exists C: \frac{5C+6}{6} \leq C$ , то мы победили. Это равенство верно для  $C \geq 6 \rightarrow$  True.  $\Omega$  доказывается точно так же, только там нужно верно для  $C \ge 0$  / глас.  $C \le 0$  будет  $\exists C : \frac{5C+6}{6} \ge C \to C \le 6$ . h)  $T(n) = \Theta(n^2)$  по мастер-теореме (a = 4, b = 2, c = 1, d = 2).
- i)  $T(n) = \Theta(n^{\log_3 2})$  по мастер-теореме (a = 2, b = 3, c = 0, d = 0).
- j)  $T(n) = \Theta(n^{\frac{\sqrt{5}+1}{2}})$ , т.к. это числа Фибоначчи.
- k)  $T(n) = T(n-1) + n \to T(n) = \frac{n(n+1)}{2} = \Theta(n^2)$ .

3.

A	В	O	0	Θ	$\omega$	Ω
n	$n^2$	+	+	_	_	_
$\log^k n$	$n^{\epsilon}$	+	+	_	_	
$n^k$	$c^n$	+	+	_	_	_
$\sqrt{n}$	$n^{\sin n}$	_	_	_	_	_
$2^n$	$2^{n/2}$	_	_	_	+	+
$n^{\log m}$	$m^{\log n}$	+	_	+	_	+
$\log(n!)$	$\log(n^n)$	+	_	_	_	+

- 4. Разобьём на классы эквивалентности (если функции вместе, то они  $\Theta$  друг от друга) и упорядочим по возрастанию.
  - (a)  $1, n^{1/\log n}$
  - (b)  $\log(\log^* n)$
  - (c)  $\log^* n, \log^* \log n$
  - (d)  $2^{\log^* n}$
  - (e)  $\ln \ln n$
  - (f)  $\sqrt{\log n}$

- (g)  $\ln n$
- (h)  $\log^2 n$
- (i)  $2^{\sqrt{2\log n}}$
- (j)  $n, 2^{\ln n}$
- (k)  $n \log n, \log n!$
- (l)  $n^2, 4^{\log n}$
- (m)  $n^{3}$
- (n)  $(\log n)!$
- (o)  $n^{\log \log n}$ ,  $\log n^{\log n}$
- (p)  $(\sqrt{n})^{\log n}$
- $(q) (\frac{3}{2})^n$
- (r)  $2^n$
- (s)  $n * 2^n$
- (t)  $e^n$
- (u) n!
- (v) (n+1)!
- (w)  $2^{2^n}$
- $(x) 2^{2^{n+1}}$
- 5. Сумма бесконечной геометрической прогрессии =  $\frac{b}{1-q}.$ 

  - а)  $b=1, q=\frac{1}{2} \to$  ответ =2. b) Это сумма двух прогрессий. У одной  $b=1, q=\frac{1}{4},$  у другой  $b=-\frac{1}{2}, q=\frac{1}{4} \to$  ответ  $=\frac{2}{3}.$