

# Задание 11

Коновалов Андрей, 074

1	2	3	4	5	$\Sigma$

## Задача 1

(i) Утверждение не верно, например для 2-КНФ  $(x \vee y) \wedge (x \vee \bar{y})$ . Она выполняется при  $x = y = 1$ , но в графе, ей соответствующем, есть путь из  $\bar{x}$  в  $x$ .

## Задача 2

(i) В случае константы  $c \leq \frac{1}{3}$  утверждение очевидно. В случае константы  $c \in (\frac{1}{3}, \frac{1}{2})$  нужно произвести  $\log_c \frac{1}{3}$  проверок и выдать наиболее часто встречаемый из полученных ответ. Полиномиальность по среднему числу шагов сохранится.

## Задача 5

(ii) При выполнении алгоритма  $n - 2$  раза выбирается новое ребро и каждый раз, вероятность того, что оно входит в минимальный разрез не превышает  $\frac{2}{|V_i|}$ . А значит вероятность, что ребро не входит в минимальный разрез не меньше, чем  $1 - \frac{2}{|V_i|}$ .

Получаем, что вероятность того, что полученный в итоге набор ребер будет минимальным разрезом не меньше, чем

$$\frac{n-2}{n} \cdot \frac{n-3}{n-1} \cdot \frac{n-4}{n-2} \cdot \frac{n-5}{n-3} \cdot \dots \cdot \frac{5-2}{5} \cdot \frac{4-2}{4} \cdot \frac{3-2}{3}$$

После сокращения получим

$$\frac{1}{n} \cdot \frac{1}{n-1} \cdot \frac{4-2}{1} \cdot \frac{3-2}{1} = \frac{2}{n(n-1)}$$

(iii) Для того, что бы это доказать, достаточно показать, что функция

$$f(n) = \left(1 - \frac{2}{n(n-1)}\right)^{n^2}$$

строго возрастает на  $(2, +\infty)$ , а так же, что

$$\lim_{n \rightarrow \infty} f(n) = e^{-2} < 0.15 = 1 - 0.85$$