#### ВАРИАНТ 1

1.	1	1.2	1.3	1.4	1.5	1.6	2	3	4.1	4.2	5.1	5.2	5.3	6.1	6.2	6.3	$\sum$

Фамилия, имя студента	Группа
Фамилия преподавателя, ведущего семинары	

- 1. Решение каждой задачи должно быть обосновано, ответы без обоснования не принимаются и не оцениваются.
- 2. В некоторых задачах помимо решения требуется дать краткий ответ "да" или "нет" это указано в условии после числа баллов за задачу.
- **3.** Можно без доказательства использовать факт  $\mathbf{NP}$ -полноты задач, разобранных на лекциях, на семинарах и описанных в каноническом задании по курсу.

**Задача 1.**  $(6 \times 1 \text{ баллов})$ 

**Задача 1. 1.** (1 балл) Да Нет

Верно ли, что язык VERTEX — COVER $(k_0)$ , состоящий из описаний графов G, в которых есть вершинное покрытие фиксированного размера  $k_0$ , является **NP**-полным? Положительное целое число  $k_0$  задано и не зависит от входа.

## **Задача 1. 2.** (1 балл) Да Нет

Рассмотрим дополнение класса **NP** до множества всех языков над алфавитом  $\Sigma$ , т. е.  $2^{\Sigma^*} \setminus \mathbf{NP}$ . Верно ли, что полученное таким образом множество образует класс **co**–**NP**?



## **Задача 1. 3.** (1 балл) Да Нет

Рассмотрим класс языков  $\widetilde{\mathbf{NP}}$ , который состоит из всех таких языков L, что существует вычислимая полиномиально по длине первого аргумента функция R(x,y), такая что

$$x \in L \Longleftrightarrow \exists y: \ |y| \leq 2^{|x|^2}$$
 и  $R(x,y) = 1$ 

Верно ли, что  $\widetilde{\mathbf{NP}} = \mathbf{NP}$ ?

# **Задача 1. 4.** (1 балл) Да Нет

Для языка  $L \subset \Sigma^*$  определим язык  $\mathsf{AND}(L) = (L\#)^* = \{w\# \mid w \in L\}^* \subset (\Sigma \cup \{\#\})^*$ , где символ  $\# \notin \Sigma$  — разделитель.

Верно ли, что если языки  $L_1 \subset \Sigma_1^*$  и  $L_2 \subset \Sigma_2^*$  таковы, что  $L_1 \leq_P L_2$ , то  $\mathsf{AND}(L_1) \leq_P \mathsf{AND}(L_2)$ ? Здесь  $\leq_p$  обозначает полиномиальную сводимость по Карпу.

## **Задача 1. 5.** (1 балл) Да Нет

Корректна ли следующая сводимость языка графов, раскрашиваемых в три цвета, 3 — COLOR к языку графов, раскрашиваемых в два цвета, 2 — COLOR: добавим новую вершину и соединим её со всеми вершинами исходного графа. Тогда новый граф можно окрасить в 3 цвета тогда и только тогда, когда исходный можно было окрасить в 2 цвета.

При положительном ответе приведите обоснование записанной сводимости. В противном случае — укажите **явное место ошибки**.

# **Задача 1. 6.** (1 балл) Да Нет

Пусть для положительных, всюду определённых и имеющих обратные, функций f(x) и g(x) выполнено  $f \sim g$ , т. е.  $\lim_{x \to \infty} \frac{f(x)}{g(x)} = 1$ . Верно ли, что  $f^{-1} \sim g^{-1}$ ?



**Задача 2.** (3 балла) Оцените (в терминах  $\Theta$ -обозначений) глубину дерева рекурсивных вызовов для рекуррентного соотношения

$$T(n) = T\left(\left\lfloor \frac{n}{3} - \log_3 n \right\rfloor\right) + 1, \qquad T(n) = 1, \ n \le 5$$

Рассуждение без учёта округления и сдвига аргумента оцениваются из 2 баллов. При использовании свойства монотонности необходимо привести обоснование.

Ответ должен быть приведён в замкнутой форме u не содержать, например, знака  $\sum$ .

**Задача 3.** (4 балла) Да Нет Является ли **NP** полным язык HC(4) описаний графов на  $n \ge 4$  вершинах, в которых есть по крайней мере 4 гамильтоновых цикла?

Два гамильтоновых цикла, отличающиеся направлением обхода или циклическим сдвигом вершин в записи этих циклов, считаются одинаковыми.



**Задача 4.** (2+2 балла) Рассмотрим последовательности натуральных чисел  $a_n$  и  $b_n$ , определённые из равенства:

 $\left(1+\sqrt{3}\right)^n = a_n + \sqrt{3} \ b_n$ 

**Задача 4. 1.** (2 балла) Получите по одному линейному рекуррентному уравнению с постоянными коэффициентами для каждой из последовательностей  $a_n$  и  $b_n$ .

**Задача 4. 2.** (2 балла) Найдите явные аналитические формулы для  $a_n$  и  $b_n$  как функций от n. Сравните (в терминах  $O, o, \Omega, \omega, \Theta$ ) асимптотики  $a_n$  и  $b_n$ .



**Задача 5.** (2+2+3 баллов) Пусть имеется бесконечная вправо лента S, ячейки которой пронумерованы числами  $0,1,2,\ldots$  и т. д. Каждая ячейка может принимать два значения — либо 0, либо 1; изначально во всех ячейках записан 0.

Пусть дан набор из m двоичных строк  $a_1, \ldots, a_m$  — шаблонов. С помощью шаблонов можно определить следующие операции над лентой: можно приложить шаблон  $a_i$  к произвольной позиции j на ленте и инвертировать все значения ленты, которые были покрыты символом 1, т. е., ячейка j+k инвертируется если  $a_i[k]=1$ . Назовём такую операцию uнверсией c позиции j по шаблону  $a_i$  или просто uнверсией.

Мы хотим решить следующую задачу: можно ли, используя инверсии по заданным шаблонам  $a_1, \ldots, a_m$ , преобразовать (нулевую) ленту S к ленте  $S_b$ , на которой в начале записана заданная двоичная строка b, а остальные позиции — нули. Формально нужно найти такой набор пар  $(i_1, j_1), \ldots, (i_n, j_n)$ , что если последовательно применить к нулевой ленте S инверсии с позиции  $j_k$  по шаблону  $a_{i_k}, k = 1, \ldots, n$ , то в итоге получим ленту  $S_b$  (т. е., в j-й ячейке ленты после всех инверсий будет стоять символ b[j] при j < |b| и нуль в противном случае).

Если такого набора не существует, то алгоритм должен сообщить об этом.

Задача 5. 1. (2 балла) Постройте линейный алгоритм решения указанной задачи для конкретного случая, когда шаблонов m=10 и они имеют вид  $a_{i+1}=1$   $0^i$  1  $0^i$  1  $0^i$  1  $0^i$  1, т. е. можно изменить значения в любых пяти ячейках, чьи индексы образуют арифметическую прогрессию с разностью d:  $1 \le d \le 10$ .

**Задача 5. 2.** (2 балла) Сопоставим двоичной строке  $s = s_0 s_1 \dots s_k$  многочлен S(x) над полем  $\mathbb{Z}_2$ :

$$S(x) = s_0 + s_1 x + \dots + s_k x^k$$

Тогда каждому шаблону  $a_i$  будет соответствовать многочлен  $A_i(x)$ , а строке b будет отвечать многочлен B(x). Покажите, что если рассмотреть последовательность инверсий  $(i_1, j_1), \ldots, (i_n, j_n)$ , то результирующему преобразованию можно однозначно сопоставить одну инверсию с некоторым шаблоном a, которому соответствует многочлен A(x). Выразите A(x) через  $A_{i_1}(x), \ldots, A_{i_n}(x)$ .



**Задача 5. 3.** (3 балла) Постройте полиномиальный алгоритм решения задачи в общем случае. Строка b и шаблоны подаются на вход.

**Задача 6.** (1+2+4 баллов) Рассмотрим следующую вероятностную процедуру, на вход которой поступает массив из n различных чисел A[1..n]. Внутри процедуры используется генератор случайных чисел A[1..n], который возвращает случайно и равновероятно число j из множества  $\{1,2,\ldots,n\}$ .

```
1: procedure RANDPROCEDURE(A[1..n], n)
       Задать массив C[1..n] := A[1..n]
       Задать массив B[1..n] := \{\text{FALSE}, \text{FALSE}, \dots, \text{FALSE}\}
3:
       3адать i := 1
4:
       while i < n + 1 do
5:
           j := \text{RAND}(1, 2, \dots, n)
6:
           if B[j] = \text{False then}
7:
               Задать C[i] := A[j]
8:
               Задать i := i + 1
9:
              Задать B[j] := TRUE
10:
           end if
11:
       end while
12:
       return C[1..n]
13:
14: end procedure
```

**Задача 6. 1.** (1 балл) Чему равен супремум чисел k, для которых вероятность события, что алгоритм сделает хотя бы k итераций цикла **while** положительна?

**Задача 6. 2.** (2 балла) Да Нет Верно ли, что представленный алгоритм выдаёт некоторую перестановку массива A?

Если ответ положительный, то вычислите вероятность получения каждой конкретной перестановки массива A в результате работы алгоритма.

Если ответ отрицательный, то предъявите вход-контрпример и опишите работу алгоритма на этом входе (при котором на выходе не получается перестановка массива A).



**Задача 6. 3.** (4 балла) Сколько в среднем раз будет выполнена строчка 6 в описанной выше процедуре?

#### ВАРИАНТ 2

1.1	1.2	1.3	1.4	1.5	1.6	2	3	4.1	4.2	5.1	5.2	5.3	6.1	6.2	6.3	$\sum$

Фамилия, имя студента	Группа
Фамилия преподавателя, ведущего семинары	

- 1. Решение каждой задачи должно быть обосновано, ответы без обоснования не принимаются и не оцениваются.
- 2. В некоторых задачах помимо решения требуется дать краткий ответ "да" или "нет" это указано в условии после числа баллов за задачу.
- **3.** Можно без доказательства использовать факт  $\mathbf{NP}$ -полноты задач, разобранных на лекциях, на семинарах и описанных в каноническом задании по курсу.

**Задача 1.**  $(6 \times 1 \text{ баллов})$ 

**Задача 1. 1.** (1 балл) Да Нет

Верно ли, что язык INDEPENDENT —  $SET(k_0)$ , состоящий из описаний графов G, в которых есть независимое множество фиксированного размера  $k_0$ , является NP-полным? Положительное целое число  $k_0$  задано и не зависит от входа.

**Задача 1. 2.** (1 балл) Да Нет

Рассмотрим дополнение класса **co–NP** до множества всех языков, т. е.  $2^{\Sigma^*} \setminus \mathbf{co}$ –NP. Верно ли, что так получен класс **NP**?



**Задача 1. 3.** (1 балл) Да Нет

Рассмотрим класс языков  $\widetilde{\mathbf{NP}}$ , который состоит из всех таких языков L, что существует вычислимая полиномиально по длине первого аргумента функция R(x,y), такая что

$$x\in L\Longleftrightarrow\exists y:\;|y|\leq inom{|x|^2}{|x|}=C^{|x|}_{|x|^2}$$
 и  $R(x,y)=1$ 

Верно ли, что  $\widetilde{\mathbf{NP}} = \mathbf{NP}$ ?

**Задача 1. 4.** (1 балл) Да Нет Верно ли, что если  $L \subset \Sigma^*$  является **NP**-полным, а символ  $\# \notin \Sigma$ , то язык  $(L\#)^*$  является **NP**-полным? Запись L# означает язык  $\{w\# \mid w \in L\}$ , а \* — операция замыкания Клини.

## **Задача 1. 5.** (1 балл) Да Нет

Корректна ли следующая сводимость языка  $2-\mathsf{CNF}$  выполнимых конъюнктивных нормальных форм, в каждом дизъюнкте которых не более двух литералов, к языку  $3-\mathsf{CNF}$ : добавим во все дизъюнкты исходной  $2-\mathsf{CNF}$  новую переменную y. И добавим также дизъюнкт  $\overline{y}$ .

При положительном ответе приведите обоснование записанной сводимости. В противном случае — укажите **явное место ошибки**.

**Задача 1. 6.** (1 балл) Да Нет

Пусть для положительных, всюду определённых и имеющих обратные, функций f(x) и g(x) выполнено  $f^{-1} \sim g^{-1}$ , т. е.  $\lim_{x \to \infty} \frac{f^{-1}(x)}{g^{-1}(x)} = 1$ . Верно ли, что  $f \sim g$ ?



**Задача 2.** (3 балла) Оцените (в терминах  $\Theta$ -обозначений) глубину дерева рекурсивных вызовов для рекуррентного соотношения

$$T(n) = T\left(\left\lfloor \frac{n}{4} - \log_5^2 n \right\rfloor\right) + 1, \qquad T(n) = 1, \ n \le 5$$

Рассуждение без учёта округления и сдвига аргумента оцениваются из 2 баллов. При использовании свойства монотонности необходимо привести обоснование.

Ответ должен быть приведён в замкнутой форме u не содержать, например, знака  $\sum$ .

**Задача 3.** (4 балла) Да Нет Является ли **NP** полным язык HC(8) описаний графов на  $n \ge 8$  вершинах, в которых есть по крайней мере 8 гамильтоновых цикла?

Два гамильтоновых цикла, отличающиеся направлением обхода или циклическим сдвигом вершин в записи этих циклов, считаются одинаковыми.



**Задача 4.** (2+2 балла) Рассмотрим последовательности натуральных чисел  $a_n$  и  $b_n$ , определённые из равенства:

 $\left(1+\sqrt{5}\right)^n = a_n + \sqrt{5}b_n$ 

**Задача 4. 1.** (2 балла) Получите по одному линейному рекуррентному уравнению с постоянными коэффициентами для каждой из последовательностей  $a_n$  и  $b_n$ .

**Задача 4. 2.** (2 балла) Найдите явные аналитические формулы для  $a_n$  и  $b_n$  как функций от n. Сравните (в терминах  $O, o, \Omega, \omega, \Theta$ ) асимптотики  $a_n$  и  $b_n$ .



**Задача 5.** (2+2+3 баллов) Пусть имеется бесконечная вправо лента S, ячейки которой пронумерованы числами  $0,1,2,\ldots$  и т. д. Каждая ячейка может принимать два значения — либо 0, либо 1; изначально во всех ячейках записан 0.

Пусть дан набор из m двоичных строк  $a_1,\ldots,a_m$  — шаблонов. С помощью шаблонов можно определить следующие операции над лентой: можно приложить шаблон  $a_i$  к произвольной позиции j на ленте и инвертировать все значения ленты, которые были покрыты символом 1, т. е., ячейка j+k инвертируется если  $a_i[k]=1$ . Назовём такую операцию uнверсией c позиции j по шаблону  $a_i$  или просто uнверсией.

Мы хотим решить следующую задачу: можно ли, используя инверсии по заданным шаблонам  $a_1, \ldots, a_m$ , преобразовать (нулевую) ленту S к ленте  $S_b$ , на которой в начале записана заданная двоичная строка b, а остальные позиции — нули. Формально нужно найти такой набор пар  $(i_1, j_1), \ldots, (i_n, j_n)$ , что если последовательно применить к нулевой ленте S инверсии с позиции  $j_k$  по шаблону  $a_{i_k}, k = 1, \ldots, n$ , то в итоге получим ленту  $S_b$  (т. е., в j-й ячейке ленты после всех инверсий будет стоять символ b[j] при j < |b| и нуль в противном случае).

Если такого набора не существует, то алгоритм должен сообщить об этом.

**Задача 5. 1.** (2 балла) Постройте линейный алгоритм решения указанной задачи для конкретного случая, когда шаблонов m=10 и они имеют вид  $a_{i+1}=1$   $0^i$  1  $0^i$  1  $0^i$  1  $0^i$  1, т. е. можно изменить значения в любых пяти ячейках, чьи индексы образуют арифметическую прогрессию с разностью d:  $1 \le d \le 10$ .

**Задача 5. 2.** (2 балла) Сопоставим двоичной строке  $s = s_0 s_1 \dots s_k$  многочлен S(x) над полем  $\mathbb{Z}_2$ :

$$S(x) = s_0 + s_1 x + \dots + s_k x^k$$

Тогда каждому шаблону  $a_i$  будет соответствовать многочлен  $A_i(x)$ , а строке b будет отвечать многочлен B(x). Покажите, что если рассмотреть последовательность инверсий  $(i_1, j_1), \ldots, (i_n, j_n)$ , то результирующему преобразованию можно однозначно сопоставить одну инверсию с некоторым шаблоном a, которому соответствует многочлен A(x). Выразите A(x) через  $A_{i_1}(x), \ldots, A_{i_n}(x)$ .



**Задача 5. 3.** (3 балла) Постройте полиномиальный алгоритм решения задачи в общем случае. Строка b и шаблоны подаются на вход.

**Задача 6.** (1+2+4 баллов) Рассмотрим следующую вероятностную процедуру, на вход которой поступает массив из n различных чисел A[1..n]. Внутри процедуры используется генератор случайных чисел A[1..n], который возвращает случайно и равновероятно число j из множества  $\{1,2,\ldots,n\}$ .

```
1: procedure RANDPROCEDURE(A[1..n], n)
       Задать массив C[1..n] := A[1..n]
       Задать массив B[1..n] := \{\text{FALSE}, \text{FALSE}, \dots, \text{FALSE}\}
3:
       3адать i := 1
4:
       while i < n + 1 do
5:
           j := \text{RAND}(1, 2, \dots, n)
6:
           if B[j] = \text{False then}
7:
               Задать C[i] := A[j]
8:
               Задать i := i + 1
9:
              Задать B[j] := TRUE
10:
           end if
11:
       end while
12:
       return C[1..n]
13:
14: end procedure
```

**Задача 6. 1.** (1 балл) Чему равен супремум чисел k, для которых вероятность события, что алгоритм сделает хотя бы k итераций цикла **while** положительна?

**Задача 6. 2.** (2 балла) Да Нет Верно ли, что представленный алгоритм выдаёт некоторую перестановку массива A?

Если ответ положительный, то вычислите вероятность получения каждой конкретной перестановки массива A в результате работы алгоритма.

Если ответ отрицательный, то предъявите вход- контрпример и опишите работу алгоритма на этом входе (при котором на выходе не получается перестановка массива A).



**Задача 6. 3.** (4 балла) Сколько в среднем раз будет выполнена строчка 6 в описанной выше процедуре?

### ВАРИАНТ 3

1	.1	1.2	1.3	1.4	1.5	1.6	2	3	4.1	4.2	5.1	5.2	5.3	6.1	6.2	6.3	$\sum$

Фамилия, имя студента	Группа
Фамилия преподавателя, ведущего семинары	

- 1. Решение каждой задачи должно быть обосновано, ответы без обоснования не принимаются и не оцениваются.
- 2. В некоторых задачах помимо решения требуется дать краткий ответ "да" или "нет" это указано в условии после числа баллов за задачу.
- ${f 3.}$  Можно без доказательства использовать факт  ${f NP}$ -полноты задач, разобранных на лекциях, на семинарах и описанных в каноническом задании по курсу.

**Задача 1.**  $(6 \times 1 \text{ баллов})$ 

**Задача 1. 1.** (1 балл) Да Нет

Верно ли, что язык SIMPLE — РАТН $(k_0)$ , состоящий из описаний графов, что в них между какими-то двумя вершинами есть простой путь фиксированной длины  $k_0$ , является **NP**-полным? Число  $k_0 \in \mathbb{N}$  не является частью входа.

## **Задача 1. 2.** (1 балл) Да Нет

Рассмотрим дополнение класса  $\mathbf{NP}$  до множества всех языков над алфавитом  $\Sigma$ , т. е.  $2^{\Sigma^*} \backslash \mathbf{NP}$ . Верно ли, что полученное таким образом множество образует класс  $\mathbf{co} - \mathbf{NP}$ ?



**Задача 1. 3.** (1 балл) Да Нет

Рассмотрим класс языков  $\widetilde{\mathbf{NP}}$ , который состоит из всех таких языков L, что существует вычислимая полиномиально по длине первого аргумента функция R(x,y), такая что

$$x \in L \Longleftrightarrow \exists y: \ |y| \leq 2^{|x|^3}$$
 и  $R(x,y) = 1$ 

Верно ли, что  $\widetilde{\mathbf{NP}} = \mathbf{NP}$ ?

**Задача 1. 4.** (1 балл) Да Нет Верно ли, что если  $L_1 \subset \Sigma_1^*$  и  $L_2 \subset \Sigma_2^*$  таковы, что  $L_1 \leq_P L_2$ , а символ  $\# \notin \Sigma_1$  и  $\# \notin \Sigma_2$ , то  $(\#L_1)^* \leq_P (\#L_2)^*$ ? Запись #L означает язык  $\{\#w \mid w \in L\}$ , а \* — операция замыкания Клини.

## **Задача 1. 5.** (1 балл) Да Нет

Корректна ли следующая сводимость языка графов, раскрашиваемых в два цвета,  $2-\mathsf{COLOR}$  к языку графов, раскрашиваемых в три цвета,  $3-\mathsf{COLOR}$ : добавим новую вершину и соединим её со всеми вершинами исходного графа.

При положительном ответе приведите обоснование записанной сводимости. В противном случае—укажите **явное место ошибки**.

**Задача 1. 6.** (1 балл) Да Нет

Пусть для положительных, всюду определённых и имеющих обратные, функций f(x) и g(x) выполнено  $f\sim g$ , т. е.  $\lim_{x\to\infty}\frac{f(x)}{g(x)}=1$ . Верно ли, что  $f^{-1}\sim g^{-1}$ ?



**Задача 2.** (3 балла) Оцените (в терминах  $\Theta$ -обозначений) глубину дерева рекурсивных вызовов для рекуррентного соотношения

$$T(n) = T\left(\left[\frac{n}{5} - \frac{1}{2}\log_7 n\right]\right) + 1, \qquad T(n) = 1, \ n \le 5$$

Рассуждение без учёта округления и сдвига аргумента оцениваются из 2 баллов. При использовании свойства монотонности необходимо привести обоснование.

Ответ должен быть приведён в замкнутой форме u не содержать, например, знака  $\sum$ .

**Задача 3.** (4 балла) Да Нет Является ли **NP** полным язык HC(4) описаний графов на  $n \ge 4$  вершинах, в которых есть по крайней мере 4 гамильтоновых цикла?

Два гамильтоновых цикла, отличающиеся направлением обхода или циклическим сдвигом вершин в записи этих циклов, считаются одинаковыми.



**Задача 4.** (2+2 балла) Рассмотрим последовательности натуральных чисел  $a_n$  и  $b_n$ , определённые из равенства:

 $\left(1+\sqrt{3}\right)^n = a_n + \sqrt{3} \ b_n$ 

**Задача 4. 1.** (2 балла) Получите по одному линейному рекуррентному уравнению с постоянными коэффициентами для каждой из последовательностей  $a_n$  и  $b_n$ .

**Задача 4. 2.** (2 балла) Найдите явные аналитические формулы для  $a_n$  и  $b_n$  как функций от n. Сравните (в терминах  $O, o, \Omega, \omega, \Theta$ ) асимптотики  $a_n$  и  $b_n$ .



**Задача 5.** (2+2+3 баллов)

**Задача 6.** (2+2+3 баллов) Пусть имеется бесконечная вправо лента S, ячейки которой пронумерованы числами  $0,1,2,\ldots$  и т. д. Каждая ячейка может принимать два значения — либо 0, либо 1; изначально во всех ячейках записан 0.

Пусть дан набор из m двоичных строк  $a_1, \ldots, a_m$  — шаблонов. С помощью шаблонов можно определить следующие операции над лентой: можно приложить шаблон  $a_i$  к произвольной позиции j на ленте и инвертировать все значения ленты, которые были покрыты символом 1, т. е., ячейка j+k инвертируется если  $a_i[k]=1$ . Назовём такую операцию uнверсией c позиции j по шаблону  $a_i$  или просто uнверсией.

Мы хотим решить следующую задачу: можно ли, используя инверсии по заданным шаблонам  $a_1, \ldots, a_m$ , преобразовать (нулевую) ленту S к ленте  $S_b$ , на которой в начале записана заданная двоичная строка b, а остальные позиции — нули. Формально нужно найти такой набор пар  $(i_1, j_1), \ldots, (i_n, j_n)$ , что если последовательно применить к нулевой ленте S инверсии с позиции  $j_k$  по шаблону  $a_{i_k}, k = 1, \ldots, n$ , то в итоге получим ленту  $S_b$  (т. е., в j-й ячейке ленты после всех инверсий будет стоять символ b[j] при j < |b| и нуль в противном случае).

Если такого набора не существует, то алгоритм должен сообщить об этом.

Задача 6. 1. (2 балла) Постройте линейный алгоритм решения указанной задачи для конкретного случая, когда шаблонов m=10 и они имеют вид  $a_{i+1}=1$   $0^i$  1  $0^i$  1  $0^i$  1  $0^i$  1, т. е. можно изменить значения в любых пяти ячейках, чьи индексы образуют арифметическую прогрессию с разностью d:  $1 \le d \le 10$ .

**Задача 6. 2.** (2 балла) Сопоставим двоичной строке  $s = s_0 s_1 \dots s_k$  многочлен S(x) над полем  $\mathbb{Z}_2$ :

$$S(x) = s_0 + s_1 x + \dots + s_k x^k$$

Тогда каждому шаблону  $a_i$  будет соответствовать многочлен  $A_i(x)$ , а строке b будет отвечать многочлен B(x). Покажите, что если рассмотреть последовательность инверсий  $(i_1, j_1), \ldots, (i_n, j_n)$ , то результирующему преобразованию можно однозначно сопоставить одну инверсию с некоторым шаблоном a, которому соответствует многочлен A(x). Выразите A(x) через  $A_{i_1}(x), \ldots, A_{i_n}(x)$ .



**Задача 6. 3.** (3 балла) Постройте полиномиальный алгоритм решения задачи в общем случае. Строка b и шаблоны подаются на вход.

**Задача 7.** (1+2+4 баллов) Рассмотрим следующую вероятностную процедуру, на вход которой поступает массив из n различных чисел A[1..n]. Внутри процедуры используется генератор случайных чисел A[1..n], который возвращает случайно и равновероятно число j из множества  $\{1,2,\ldots,n\}$ .

```
1: procedure RANDPROCEDURE(A[1..n], n)
       Задать массив C[1..n] := A[1..n]
       Задать массив B[1..n] := \{\text{FALSE}, \text{FALSE}, \dots, \text{FALSE}\}
3:
       3адать i := 1
4:
       while i < n + 1 do
5:
           j := \text{RAND}(1, 2, \dots, n)
6:
           if B[j] = \text{False then}
7:
               Задать C[i] := A[j]
8:
               Задать i := i + 1
9:
              Задать B[j] := TRUE
10:
           end if
11:
       end while
12:
       return C[1..n]
13:
14: end procedure
```

**Задача 7. 1.** (1 балл) Чему равен супремум чисел k, для которых вероятность события, что алгоритм сделает хотя бы k итераций цикла **while** положительна?

**Задача 7. 2.** (2 балла) Да Нет Верно ли, что представленный алгоритм выдаёт некоторую перестановку массива A?

Если ответ положительный, то вычислите вероятность получения каждой конкретной перестановки массива A в результате работы алгоритма.

Если ответ отрицательный, то предъявите вход- контрпример и опишите работу алгоритма на этом входе (при котором на выходе не получается перестановка массива A).



**Задача 7. 3.** (4 балла) Сколько в среднем раз будет выполнена строчка 6 в описанной выше процедуре?

## ВАРИАНТ 4

1.1	1.2	1.3	1.4	1.5	1.6	2	3	4.1	4.2	5.1	5.2	5.3	6.1	6.2	6.3	$\sum$

Фамилия, имя студента	Группа
Фамилия преподавателя, ведущего семинары	

- 1. Решение каждой задачи должно быть обосновано, ответы без обоснования не принимаются и не оцениваются.
- 2. В некоторых задачах помимо решения требуется дать краткий ответ "да" или "нет" это указано в условии после числа баллов за задачу.
- **3.** Можно без доказательства использовать факт  $\mathbf{NP}$ -полноты задач, разобранных на лекциях, на семинарах и описанных в каноническом задании по курсу.

**Задача 1.**  $(6 \times 1 \text{ баллов})$ 

**Задача 1. 1.** (1 балл) Да Нет

Верно ли, что язык INDEPENDENT —  $SET(k_0)$ , состоящий из описаний графов G, в которых есть независимое множество фиксированного размера  $k_0$ , является NP-полным? Положительное целое число  $k_0$  задано и не зависит от входа.

**Задача 1. 2.** (1 балл) Да Нет

Рассмотрим дополнение класса **co–NP** до множества всех языков, т. е.  $2^{\Sigma^*} \setminus$ **co–NP**. Верно ли, что так получен класс **NP**?



**Задача 1. 3.** (1 балл) Да Нет

Рассмотрим класс языков  $\widetilde{\mathbf{NP}}$ , который состоит из всех таких языков L, что существует вычислимая полиномиально по длине первого аргумента функция R(x,y), такая что

$$x\in L\Longleftrightarrow\exists y:\;|y|\leq inom{|x|^3}{|x|}=C^{|x|}_{|x|^3}$$
 и  $R(x,y)=1$ 

Верно ли, что  $\widetilde{\mathbf{NP}} = \mathbf{NP}$ ?

**Задача 1. 4.** (1 балл) Да Нет Верно ли, что если  $L \subset \Sigma^*$  является **NP**-полным, а символ  $\# \notin \Sigma$ , то язык  $(\# L)^*$  является NP-полным? Запись # L означает язык  $\{\# w \mid w \in L\}$ , а \* — операция замыкания Клини.

## **Задача 1. 5.** (1 балл) Да Нет

Корректна ли следующая сводимость языка 3-CNF выполнимых конъюнктивных нормальных форм, в каждом дизъюнкте которых не более трех литералов, к языку 2-CNF: во все дизъюнкты исходной CNF добавим новую переменную y, и добавим также дизъюнкт  $\overline{y}$ . Тогда новая CNF выполнима тогда и только тогда, когда выполнима исходная.

При положительном ответе приведите обоснование записанной сводимости. В противном случае—укажите **явное место ошибки**.

## **Задача 1. 6.** (1 балл) Да Нет

Пусть для положительных, всюду определённых и имеющих обратные, функций f(x) и g(x) выполнено  $f^{-1} \sim g^{-1}$ , т. е.  $\lim_{x \to \infty} \frac{f^{-1}(x)}{g^{-1}(x)} = 1$ . Верно ли, что  $f \sim g$ ?



**Задача 2.** (3 балла) Оцените (в терминах  $\Theta$ -обозначений) глубину дерева рекурсивных вызовов для рекуррентного соотношения

$$T(n) = T\left(\left\lfloor \frac{n}{6} - \log_2 \log_2 n \right\rfloor\right) + 1, \ n \le 5$$

Рассуждение без учёта округления и сдвига аргумента оцениваются из 2 баллов. При использовании свойства монотонности необходимо привести обоснование.

Ответ должен быть приведён в замкнутой форме u не содержать, например, знака  $\sum$ .

**Задача 3.** (4 балла) Да Нет Является ли **NP** полным язык HC(8) описаний графов на  $n \ge 8$  вершинах, в которых есть по крайней мере 8 гамильтоновых цикла?

Два гамильтоновых цикла, отличающиеся направлением обхода или циклическим сдвигом вершин в записи этих циклов, считаются одинаковыми.



**Задача 4.** (2+2 балла) Рассмотрим последовательности натуральных чисел  $a_n$  и  $b_n$ , определённые из равенства:

 $\left(1+\sqrt{5}\right)^n = a_n + \sqrt{5}b_n$ 

**Задача 4. 1.** (2 балла) Получите по одному линейному рекуррентному уравнению с постоянными коэффициентами для каждой из последовательностей  $a_n$  и  $b_n$ .

**Задача 4. 2.** (2 балла) Найдите явные аналитические формулы для  $a_n$  и  $b_n$  как функций от n. Сравните (в терминах  $O, o, \Omega, \omega, \Theta$ ) асимптотики  $a_n$  и  $b_n$ .



**Задача 5.** (2+2+3 баллов) Пусть имеется бесконечная вправо лента S, ячейки которой пронумерованы числами  $0,1,2,\ldots$  и т. д. Каждая ячейка может принимать два значения — либо 0, либо 1; изначально во всех ячейках записан 0.

Пусть дан набор из m двоичных строк  $a_1,\ldots,a_m$  — шаблонов. С помощью шаблонов можно определить следующие операции над лентой: можно приложить шаблон  $a_i$  к произвольной позиции j на ленте и инвертировать все значения ленты, которые были покрыты символом 1, т. е., ячейка j+k инвертируется если  $a_i[k]=1$ . Назовём такую операцию uнверсией c nозиции j nо uаблону  $a_i$  или просто uнверсией.

Мы хотим решить следующую задачу: можно ли, используя инверсии по заданным шаблонам  $a_1, \ldots, a_m$ , преобразовать (нулевую) ленту S к ленте  $S_b$ , на которой в начале записана заданная двоичная строка b, а остальные позиции — нули. Формально нужно найти такой набор пар  $(i_1, j_1), \ldots, (i_n, j_n)$ , что если последовательно применить к нулевой ленте S инверсии с позиции  $j_k$  по шаблону  $a_{i_k}, k = 1, \ldots, n$ , то в итоге получим ленту  $S_b$  (т. е., в j-й ячейке ленты после всех инверсий будет стоять символ b[j] при j < |b| и нуль в противном случае).

Если такого набора не существует, то алгоритм должен сообщить об этом.

Задача 5. 1. (2 балла) Постройте линейный алгоритм решения указанной задачи для конкретного случая, когда шаблонов m=10 и они имеют вид  $a_{i+1}=1$   $0^i$  1  $0^i$  1  $0^i$  1  $0^i$  1, т. е. можно изменить значения в любых пяти ячейках, чьи индексы образуют арифметическую прогрессию с разностью d:  $1 \le d \le 10$ .

**Задача 5. 2.** (2 балла) Сопоставим двоичной строке  $s = s_0 s_1 \dots s_k$  многочлен S(x) над полем  $\mathbb{Z}_2$ :

$$S(x) = s_0 + s_1 x + \dots + s_k x^k$$

Тогда каждому шаблону  $a_i$  будет соответствовать многочлен  $A_i(x)$ , а строке b будет отвечать многочлен B(x). Покажите, что если рассмотреть последовательность инверсий  $(i_1, j_1), \ldots, (i_n, j_n)$ , то результирующему преобразованию можно однозначно сопоставить одну инверсию с некоторым шаблоном a, которому соответствует многочлен A(x). Выразите A(x) через  $A_{i_1}(x), \ldots, A_{i_n}(x)$ .



**Задача 5. 3.** (3 балла) Постройте полиномиальный алгоритм решения задачи в общем случае. Строка b и шаблоны подаются на вход.

**Задача 6.** (1+2+4 баллов) Рассмотрим следующую вероятностную процедуру, на вход которой поступает массив из n различных чисел A[1..n]. Внутри процедуры используется генератор случайных чисел A[1..n], который возвращает случайно и равновероятно число j из множества  $\{1,2,\ldots,n\}$ .

```
1: procedure RANDPROCEDURE(A[1..n], n)
       Задать массив C[1..n] := A[1..n]
       Задать массив B[1..n] := \{\text{FALSE}, \text{FALSE}, \dots, \text{FALSE}\}
3:
       Задать i := 1
4:
       while i < n + 1 do
5:
           j := \text{RAND}(1, 2, \dots, n)
6:
           if B[j] = \text{False then}
7:
               Задать C[i] := A[j]
8:
               Задать i := i + 1
9:
              Задать B[j] := TRUE
10:
           end if
11:
       end while
12:
       return C[1..n]
13:
14: end procedure
```

**Задача 6. 1.** (1 балл) Чему равен супремум чисел k, для которых вероятность события, что алгоритм сделает хотя бы k итераций цикла **while** положительна?

**Задача 6. 2.** (2 балла) Да Нет Верно ли, что представленный алгоритм выдаёт некоторую перестановку массива A?

Если ответ положительный, то вычислите вероятность получения каждой конкретной перестановки массива A в результате работы алгоритма.

Если ответ отрицательный, то предъявите вход- контрпример и опишите работу алгоритма на этом входе (при котором на выходе не получается перестановка массива A).



**Задача 6. 3.** (4 балла) Сколько в среднем раз будет выполнена строчка 6 в описанной выше процедуре?