

Вариант 1

1. (10) Сколько охранников достаточно для охраны следующей галереи
 $P = \{(0, 0), (10, -5), (5, -15), (10, -10), (20, -20), (25, -10), (30, 10), (20, 5), (30, 20), (15, 25), (20, 15), (10, 15), (5, 5)\}$ по теореме о $G(n)$? Какова оптимальная расстановка охранников для этой галереи?
2. (20) Докажите, что всякое бинарное (неориентированное) дерево является дуальным графом триангуляции некоторого многоугольника (даже монотонной горы).
3. (15) Построить функцию отказов и ДКА для распознавания вхождения под слова $y = adadaad$. Используя этот ДКА, найти вхождение y в слово $x = dadadadadaadd$.
4. (20) Доказать, что алгоритм моделирования НКА M корректен, т.е. для каждого i множество построенных на шаге i состояний определяется равенством $S_i = \{q \mid (q_0; a_1 a_2 \dots a_i) \vdash (q, \epsilon)\}$.
5. (25) Модифицируйте алгоритм Укконена так, чтобы он строил объединенное суффиксное дерево для множества слов $W = \{w_1, \dots, w_k\}$ общей длины $\sum_{i=1}^k |w_i| = n$ за время $O(n)$.
Замечание. Метки дуг в объединенном дереве имеют вид $(i; p, q)$, где i — номер слова во множестве, а p и q начальная и заключительная позиция под слова-метки в слове w_i .
6. (10) Для следующего экземпляра задачи ВЕРШИННОЕ_ПОКРЫТИЕ
 $G = (\{1, 2, 3, 4, 5\}, \{(1, 2), (1, 3), (2, 4), (3, 4), (5, 3)\})$, $k = 2$,
построить эквивалентный экземпляр задачи ОРИЕНТ_ГАМИЛЬТОНОВ_ЦИКЛ и для некоторого 2-покрытия указать соответствующий гамильтонов цикл.
7. (20) Докажите NP-полноту задачи "Кратчайший путь с ограничениями по весу".
Вход: граф $G = (V, E)$, функция $l(e)$, задающая целочисленную длину ребер из E , функция $w(e)$, задающая целочисленный вес ребер из E , вершины s и t из V и положительные целые числа K и W .
Вопрос: Существует ли в G простой путь из s в t веса не более W и длины не более K ?
(Указание: к этой задаче сводится задача РАЗБИЕНИЕ).

Вариант 2

1. (10) Предложите формулу для площади выпуклого многоугольника через его вершины.
2. (20) Предложите структуру данных для хранения информации о "заметающей" прямой в алгоритме трапецизации многоугольника и опишите алгоритм изменения этой информации при пересечении прямой очередной вершины (используйте в нем процедуры *Слева*, *Пересекаются* и др.)
3. (15) Построить для заданного регулярного выражения R НКА M , допускающий язык $L(R)$, задаваемый R . Найти с помощью алгоритма моделирования НКА все вхождения слов из $L(R)$ в слово x .
 $R = a(bb + ab)^*(a + ba)$, $x = babababbabba$.
4. (20) Пусть $y = b_1b_2...b_n$. Доказать, что алгоритм ФОТ, вычисляет функцию отказов $f(j)$, $1 \leq j \leq n$, за линейное время $O(n)$.
5. (25) Требуется по двум словам S_1 и S_2 найти самое длинное слово P , которое входит как подслово и в S_1 , и в S_2 .
 - а) Докажите, что с использованием суффиксных деревьев эту задачу можно решить за время, линейное от $(|S_1| + |S_2|)$.
 - б) Используя предложенный алгоритм, найдите самое длинное общее подслово для слов $S_1 = abbba$ и $S_2 = baabba$.
6. (10) Для экземпляра задачи ОРИЕНТ_ГАМИЛЬТОНОВ_ЦИКЛ $G = (V = \{1, 2, 3, 4, 5\}, E = \{(1, 2), (1, 3), (2, 4), (4, 3), (3, 5), (5, 1)\})$ построить эквивалентный экземпляр G' задачи НЕОРИЕНТ_ГАМИЛЬТОНОВ_ЦИКЛ и для некоторого гамильтонова цикла в G указать соответствующий гамильтонов цикл в G' .
7. (20) Докажите NP-полноту задачи "Множество представителей".
Вход: набор C подмножеств конечного множества S и положительное целое число k ($k \leq |S|$).
Вопрос: существует ли такое подмножество $S' \subseteq S$, что $|S'| \leq k$, которое содержит по крайней мере один элемент каждого подмножества из C ?
(Указание: к этой задаче сводится задача ВЕРШИННОЕ ПОКРЫТИЕ).

Вариант 3

1. (10) Как по списку вершин многоугольника определить в каком порядке они идут: по часовой стрелке или против часовой стрелки.
2. (20) Детализируйте алгоритм триангуляции монотонной горы, используя процедуры *Слева*, *Пересекаются* и *др.* Оцените сложность получившегося алгоритма.
3. (15) Построить функцию отказов и ДКА для распознавания вхождения подслова $y = cdc d c c$. Используя этот ДКА, найти вхождение y в слово $x = d c d d c d c d c c d c$.
4. (20) Доказать корректность алгоритма Бойера-Мура.
5. (25) Предположим, что к заданному множеству слов $M = w_1, \dots, w_m$ общей длины n добавляется новое слово или из него удаляется некоторое слово. Предложите алгоритмы, которые на объединенном суффиксном дереве T , построенном для M , эффективно выполняют эти операции.
6. (10) Какая задача КЛИКА соответствует следующей 3-КНФ:
 $\Phi = (X \vee Y \vee Z) \wedge (X \vee \neg Y \vee \neg Z) \wedge (\neg X \vee Y \vee Z) \wedge (\neg X \vee Y \vee \neg Z)$?
Найдите соответствие между некоторым набором значений переменных, на котором Φ истинна, и 4-кликкой.
7. (20) Докажите NP-полноту задачи "Самый длинный цикл": Вход: граф $G = (V, E)$, функция $l(e)$, задающая целочисленную длину ребер из E и число K . Вопрос: существует ли в G простой цикл длины не меньше K . (Указание: к этой задаче сводится задача ГАМИЛЬТОНОВ ЦИКЛ).

Вариант 4

1. (15) Пусть точка p лежит внутри выпуклого многоугольника с вершинами $\{v_1, v_2, \dots, v_n\}$. Предложите алгоритм, который строит список этих вершин в порядке обхода многоугольника против часовой стрелки. Оцените его сложность.
2. (20) Предложите алгоритм, который по триангуляции Делоне $\mathcal{D}(P)$ строит диаграмму Вороного $\mathcal{V}(P)$. Какова его сложность? (Хорошо бы получить алгоритм сложности $O(n)$).
3. (20) Как расширить алгоритм моделирования НКА M , чтобы он находил в слове $x = a_1 \dots a_n$ наименьшее k такое, что для некоторого j подслово $a_j \dots a_k$ принадлежит $L(M)$, и наибольшее из таких j .
4. (20) Оцените время работы алгоритма ПОДКА в алгоритме поиска подслов Морриса-Пратта.
5. (15) Построить с помощью алгоритма Укконена суффиксное дерево для слова $x = aabaab\$$. Определить с его помощью все позиции, в которых в x входит подслово ab .
6. (10) Какая задача РАЗБИЕНИЕ соответствует следующей задаче 3-СОЧЕТАНИЕ: $W = \{w1, w2\}$, $X = \{x1, x2\}$, $Y = \{y1, y2\}$, $M = \{< w1, x1, y2 >, < w1, x2, y2 >, < w2, x2, y1 >\}$. Найдите соответствие между некоторым совершенным 3-сочетанием и разбиением.
7. (20) Докажите NP-полноту задачи РАЗБИЕНИЕ НА ТРЕУГОЛЬНИКИ:
Вход: неориентированный граф $G=(V,E)$, такой, что для некоторого целого q : $|V| = 3q$.
Вопрос: можно ли разбить вершины графа G на q непересекающихся множеств $V_1, \dots, V_q$, каждое из которых содержит ровно 3 вершины, попарно соединенных ребрами, т.е. для каждого $i = 1, \dots, q$ $V_i = \{u_i, v_i, w_i\}$ и $(u_i, v_i), (v_i, w_i), (w_i, u_i) \in E$.
(Указание: к этой задаче сводится задача 3-СОЧЕТАНИЕ).

Вариант 5

1. (15) Построить граф видимости и найти кратчайший путь робота из точки $s = (0, 0)$ в точку $t = (100, 0)$, если на плоскости имеются следующие препятствия:

$$A = \{(5, 10), (10, -30), (30, -30), (30, 10)\},$$

$$B = \{(35, 60), (40, 0), (60, 0)\},$$

$$C = \{(70, 20), (70, -20), (90, -20), (90, 20)\}.$$

2. (15) Предложите алгоритм, который строит выпуклое замыкание монотонного многоугольника за линейное время.

3. (15) Вычислите используемые в алгоритме Бойера-Мура функции λ и γ для слова-образца $y = bcabbccabb$ и найдите с помощью этого алгоритма первое вхождение y в слово $x = abcabbbcabbbcabbbcabbbccbcabb$.

4. (25) Как расширить алгоритм моделирования НКА M , чтобы он находил в слове $x = a_1 \dots a_n$ наименьшее k такое, что для некоторого j подслово $a_j \dots a_k$ принадлежит $L(M)$, и наименьшее из таких j .

5. (20) Пусть задано циклическое слово $S[1..n]$, в котором за каждым символом $S(i)$ следует символ $S(i + 1 \bmod n)$. Задача состоит в том, чтобы выбрать место разрезания этого слова i так, чтобы получившееся линейное слово $S^i = S(i) \dots S(n)S(1) \dots S(i - 1)$ было лексикографически минимальным среди всех таких линейных слов. Предложите алгоритм линейной сложности для линеаризации циклических слов.

Указание: используйте суффиксное дерево для слова LL , где L — произвольная линеаризация S .

6. (15) Рассмотрим задачу о рюкзаке: по набору предметов $A = \{a_1, \dots, a_n\}$, их объемов $s(a_1), \dots, s(a_n)$ и числу B найти такое подмножество $A' \subseteq A$, для которого $\sum_{a \in A'} s(a) = B$. Используем для ее решения алгоритм "динамического программирования":

пусть $m(i, j) = 1$, если среди первых i предметов $a_1, \dots, a_i$ можно выбрать подмножество общего объема j , иначе $m(i, j) = 0$. Напишите рекуррентное соотношение для $m(i, j)$. Определите сложность решения задачи о рюкзаке, т.е. вычисления $m(n, B)$, через параметры задачи. Является ли предложенный алгоритм полиномиальным?

7. (20) Доказать, что следующая задача является NP-полной. НАИБОЛЬШИЙ ОБЩИЙ ПОДГРАФ: по двум графам $G_1 = (V_1, E_1), G_2 = (V_2, E_2)$ и числу $k > 0$ определить существуют ли такие подмножества $E'_1 \subseteq E_1$ и $E'_2 \subseteq E_2$, $|E'_1| = |E'_2| \geq k$, что подграфы $G'_1 = (V_1, E'_1)$ и $G'_2 = (V_2, E'_2)$ изоморфны.

(Указание: сведите к этой задаче задачу КЛИКА).

Вариант 6

1. (10) Найдите наилучший случай расположения n точек для алгоритма построения выпуклого замыкания методом "заворачивания подарка". Какова его минимальная сложность как функция от n ?

2. (15) Докажите, свойство V2, не используя свойство D6. V2: область Вороного $V(p_i)$ точки p_i является неограниченной $\Leftrightarrow$ точка p_i лежит на выпуклом замыкании P .

3. (15) Используя алгоритм моделирования проверить принимается ли слово x НКА M .

$M = (\{q_1, q_2, q_3, q_4, q_5, q_6, q_7\}, \{a, b, c\},$ программа $P :$
 $\{q_1 a \rightarrow q_2; q_1 \varepsilon \rightarrow q_3; q_2 b \rightarrow q_4; q_3 b \rightarrow q_5; q_3 \varepsilon \rightarrow q_2; q_3 \varepsilon \rightarrow q_4;$
 $q_4 a \rightarrow q_5; q_4 \varepsilon \rightarrow q_6; q_5 a \rightarrow q_6; q_5 a \rightarrow q_3; q_6 c \rightarrow q_7\},$
нач. состояние - q_1 , мн-во заключ. состояний - $\{q_7\}$).
Вход: $x = abaabbcc$.

4-5. (45) Пусть дано множество W , состоящее из K различных строк (слов) суммарной длины n . Для каждого i от 2 до K определим $l(i)$ как длину самой длинной подстроки, входящей в не менее чем в i строк W . Задача состоит в том, чтобы построить таблицу из $(K - 1)$ -й строки, в которой для каждого i указано число $l(i)$ и какая-нибудь строка длины $l(i)$, входящая в $\geq i$ строк из W .

Указание. Построим объединенное суффиксное дерево T для множества W , в котором каждый лист имеет метку слова, суффикс которого в этом листе заканчивается. Для каждой внутренней вершины v обозначим через $C(v)$ число различных слов из W , суффиксы которых заканчиваются в поддереве с корнем v .

а) Предложите алгоритм вычисления значений $C(v)$ для всех внутренних вершин T за время $O(Kn)$.

б) Покажите, как, зная значения $C(v)$ для всех внутренних вершин, построить требуемую таблицу за время $O(n)$.

6. (15) Постройте "жадный" алгоритм, который находит оптимальное вершинное покрытие для графа, являющегося деревом, за линейное время.

7. (20) Докажите NP-полноту задачи "ГАМИЛЬТОНОВ ПУТЬ МЕЖДУ ДВУМЯ ВЕРШИНАМИ":
Вход: неориентированный граф $G = (V, E)$ и две вершины $a, b \in V$.

Вопрос: существует ли в G простой путь из a в b , проходящий по одному разу через все вершины графа.

Вариант 7

1. (15) Построить разделяющую ломанную и объединить диаграммы Вороного для следующих множеств точек.

$$P_1 = \{(0, -5), (15, -10), (20, -5), (15, 5)\},$$

$$P_2 = \{(25, 15), (35, 0), (45, 10)\}.$$

Построить по получившейся диаграмме Вороного соответствующую триангуляцию Делоне.

2. (20) Предложите алгоритм сложности $O(n \log n)$ для решения задачи о покрытии прямоугольника: по набору прямоугольников $P_1, \dots, P_n$ и по прямоугольнику Q определить, покрывает ли объединение всех $P_i, i = 1, \dots, n$, прямоугольник Q (стороны всех $P_i, i = 1, \dots, n$, и Q параллельны осям).

Указание: решите аналогичную задачу для одномерного случая и используйте затем метод загибающей прямой.

3. (15) Построить функции λ и γ для распознавания вхождения подслова $y = 01101201$ в текст методом Бойера-Мура. Используя их, найти вхождение y в слово $x = 011201101201012$.

4. (15) Пусть $y = b_1b_2\dots b_n$. Доказать, что алгоритм ФОТ, вычисляет функцию отказов $f(j), 1 \leq j \leq n$, за линейное время $O(n)$.

5. (20) Требуется по двум словам S_1 и S_2 найти самое длинное слово P , которое входит как подслово и в S_1 , и в S_2 .

а) Докажите, что с использованием суффиксных деревьев эту задачу можно решить за время, линейное от $(|S_1| + |S_2|)$.

б) Используя предложенный алгоритм, найдите самое длинное общее подслово для слов $S_1 = abbba$ и $S_2 = baabba$.

6. (15) Предложите эффективный алгоритм, который находит раскраску неориентированного графа в 2 цвета (если такая раскраска существует). Оцените его сложность.

7. (20) Доказать, что следующая задача является NP-полной. ГАМИЛЬТОНОВО ПОПОЛНЕНИЕ: по графу $G = (V, E)$ и числу $k > 0$ определить, можно ли к E добавить k ребер, чтобы в графе появился гамильтонов цикл.

Вариант 8

1. (10) Опишите диаграмму Вороного для правильного n -угольника.
2. (25) Модифицируйте алгоритм построения выпуклого замыкания методом "разделяй и властвуй" так, чтобы он корректно работал и при следующих предположениях:
 - а) на одной вертикальной прямой может быть несколько точек;
 - б) на луче нижней (верхней) касательной может находиться ребро P_1 или P_2 ;
 - в) базис рекурсии завершается 3-я точками, лежащими на одной прямой.
3. (15) Пусть даны два слова-образца y_1 и y_2 . Предложить алгоритм, который распознает входит ли одно из этих слов в слово $x = a_1 \dots a_n$ за время $O(n + |y_1| + |y_2|)$.

Указание: использовать функцию отказов, совпадающую на общем префиксе слов y_1 и y_2 . Рассмотреть пример: $y_1 = ababca$, $y_2 = abbabba$.
4. (15) Построить функции λ и γ для распознавания вхождения подслова $y = 01001201$ в текст методом Бойера-Мура. Используя их, найти вхождение y в слово $x = 011201001201012$.
5. (25) Для заданных слов S_1 и S_2 нужно найти все подслова слова S_2 длины не меньше l , входящие в S_1 .

Докажите, что с использованием суффиксных деревьев и эту задачу можно решить за время, линейное от $(|S_1| + |S_2|)$.
6. (10) Какой экземпляр задачи РАСКРАСКА соответствует следующей 3-КНФ:
 $\Phi = (X \vee \neg Y \vee Z) \ \& \ (\neg X \vee \neg Y \vee U) \ \& \ (Y \vee \neg Z \vee \neg U)$?
Найдите соответствие между некоторым набором значений переменных, на котором Φ истинна и раскраской построенного графа.
7. (20) Доказать, что следующая задача ОСТОВ С ОГРАНИЧЕННЫМ ЧИСЛОМ ЛИСТЬЕВ является NP-полной.
Вход: неориентированный граф $G = V, E$ и целое положительное число k .
Вопрос: существует ли в G остовное дерево T с k листьями.

Вариант 9

1.(10) Построить триангуляцию многоугольника P , используя алгоритм Ш (удаление ушей).
 $P = \{(0, 0), (5, -20), (10, -5), (15, -20), (25, -5), (30, 10), (20, 5), (30, 20), (15, 25), (20, 15), (5, 15), (5, 5)\}$.

2.(25) Докажите, что алгоритм НАИБОЛЬШИЙ_ПУСТОЙ_КРУГ можно реализовать для входа $P = \{p_1, \dots, p_n\}$ за время $O(n \log n)$.

Указание: 1) установите, что ребро диаграммы Вороного пересекает не более 2-х ребер оболочки $\mathcal{H}(P)$, и что каждое ребро оболочки $\mathcal{H}(P)$ пересекает по крайней мере одно ребро диаграммы Вороного.

2) организуйте обход всех точек пересечения $\mathcal{H}(P)$ с ребрами диаграммы Вороного за время $O(n)$.

3. (25) Как расширить алгоритм моделирования НКА M , чтобы он находил в слове $x = a_1 \dots a_n$ наименьшее k такое, что для некоторого j подслово $a_j \dots a_k$ принадлежит $L(M)$, и наименьшее из таких j .

4. (15) Оцените время работы алгоритма ПОДКА в алгоритме поиска подслов Морриса-Пратта.

5. (15) Построить с помощью алгоритма Укконена суффиксное дерево для слова $x = abbaab\$$. Определить с его помощью все позиции, в которых в x входит подслово ab .

6.(20) Доказать, что следующая задача является NP-полной.

ИЗОМОРФНЫЙ ОСТОВ: по графу $G = (V, E)$ и дереву $T = (V', E')$ определить имеется ли в G остовное дерево, изоморфное T .

Указание: используйте для сведения задачу ГАМИЛЬТОНОВ ПУТЬ.

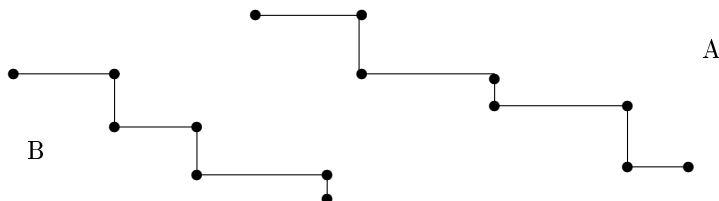
7. (15) Рассмотрим задачу РАЗБИЕНИЕ: по набору предметов $A = \{a_1, \dots, a_n\}$, и их весов $s(a_1), \dots, s(a_n)$ найти такое подмножество $A' \subseteq A$, для которого $\sum_{a \in A'} s(a) = \sum_{a \notin A'} s(a)$. Пусть $\sum_{a \in A} s(a) = 2B$.

Используем для ее решения алгоритм "динамического программирования":

положим $t(i, j) = 1$, если среди первых i предметов $a_1, \dots, a_i$ можно выбрать подмножество общего веса j , иначе $t(i, j) = 0$. Напишите рекуррентное соотношение для $t(i, j)$. Определите сложность решения задачи РАЗБИЕНИЕ, т.е. вычисления $t(n, B)$, через исходные параметры задачи. Является ли предложенный алгоритм полиномиальным?

Вариант 10

2. (25) Заданы две "лестницы" $A = \{p_1, \dots, p_n\}$ и $B = \{q_1, \dots, q_m\}$.



3. (15) Построить для заданного регулярного выражения R НКА M , допускающий язык $L(R)$, задаваемый R . Найти с помощью алгоритма моделирования НКА первое вхождение слова из $L(R)$ по слову x .
 $= b(ba + bb)^*(b + aa)$, $x = ababbabaaaba$.

5. (20) Поиск всех вхождений слов-образцов.

6. (10) Какая задача РАЗБИЕНИЕ соответствует следующей задаче 3-СОЧЕТАНИЕ: $W = \{w_1, w_2\}$, $X = \{x_1, x_2\}$, $Y = \{y_1, y_2\}$, $M = \{< w_1, x_1, y_2 >, < w_1, x_2, y_2 >, < w_2, x_2, y_1 >\}$.
Найдите соответствие между некоторым совершенным 3-сочетанием и разбиением.

- 10

Вариант 11

1. (10) Построить разделяющую ломанную и объединить диаграммы Вороного для следующих множеств точек.

$$P_1 = \{(0, 0), (10, -15), (5, 15), (15, 0)\},$$

$$P_2 = \{(20, 20), (30, 5), (45, 15)\}.$$

2. (25) На плоскости заданы два множества точек A и B , содержащие по n точек каждое. Предложите алгоритм, который находит две ближайшие точки, одна из которых принадлежит A , а другая B , за время $O(n \log n)$. Можно ли построить более эффективный алгоритм, если A и B линейно разделимы?

3. (15) Построить функцию отказов и ДКА для распознавания вхождения подслова $y = dccdc$. Используя этот ДКА, найти вхождение y в слово $x = dcdcdcccdccdc$.

4. (20) Доказать корректность алгоритма Боейра-Мура.

5. (20) Поиск вхождений слов в базу данных.

Пусть база данных содержит слова общей суммарной (большой!) длиной n . Предложите структуру данных для этой БД и алгоритм ее построения, обеспечивающие эффективное выяснение по слову-запросу P входит ли оно в базу данных, а если не входит, то определение всех слов БД, для которых оно является префиксом, а если и таких слов нет, то нахождение самого длинного префикса P , являющегося префиксом какого-либо слова в базе данных.

6. (10) Какая задача РАСКРАСКА соответствует следующей 3-КНФ:

$$\Phi = (X \vee \neg Y \vee Z) \& (\neg X \vee \neg Y \vee U) \& (Y \vee \neg Z \vee \neg U) ?$$

Найдите соответствие между некоторым набором значений переменных, на котором Φ истинна и раскраской построенного графа в 4 цвета.

7. (20) Доказать, что построенная при доказательстве теоремы Кука булева формула $F = F_1 \wedge F_2 \wedge F_3 \wedge F_4 \wedge F_5 \wedge F_6 \wedge F_7$, описывающая работу м.т. M на входе x , имеет полиномиальный от $|x|$ размер и может быть построена за полиномиальное время.

Вариант 12

1. (15) Детализируйте алгоритм построения выпуклой оболочки методом "заворачивания подарка", используя процедуры *Слева*, *Пересекаются* и *др.* Оцените сложность полученного алгоритма.

2. (20) *Обращение диаграммы Вороного.* На плоскости задана карта с n вершинами степени 3 (ребрами являются отрезки и лучи). Предложите эффективный алгоритм, проверяющий, является ли эта карта диаграммой Вороного для некоторого конечного множества точек P . В случае положительного ответа алгоритм должен построить P в явном виде.

3. (15) Построить функцию отказов и ДКА для распознавания вхождения подслова $y = 1001001$. Используя этот ДКА, найти вхождение y в слово $x = 0100010010011$.

4. (20) Предположим, что к заданному множеству слов $M = w_1, \dots, w_m$ общей длины n добавляется новое слово или из него удаляется некоторое слово. Предложите алгоритмы, которые на объединенном суффиксном дереве T , построенном для M , эффективно выполняют эти операции.

5. (25) Пусть T — суффиксное дерево для слова S . Для каждой позиции i слова S назовем символ $S(i-1)$ левым символом для i . Левый символ для листа дерева T — это левый символ позиции-метки этого листа.

Внутренняя вершина v дерева T называется *левой вилкой* (left diverse), если хотя бы два листа в поддереве с корнем v имеют различные левые символы.

Постройте алгоритм сложности $O(n)$, который для каждой вершины T определит, является ли она левой вилкой.

6. (10) Какая задача 3-СОЧЕТАНИЕ соответствует следующей 3-КНФ: $\Phi = (X \vee Y \vee Z) \& (X \vee Y \vee Z)$? Найдите соответствие между некоторым набором значений переменных, на котором Φ истинна и совершенным 3-сочетанием.

7. (15) Докажите NP-полноту задачи УПАКОВКА В КОНТЕЙНЕРЫ:

Вход: задано конечное множество предметов $U = \{u_1, \dots, u_n\}$, целочисленный объем $s(u_i)$, $i = 1, \dots, n$, каждого из этих предметов, целое число B — объем одного контейнера и число имеющихся контейнеров k .

Вопрос: можно ли все предметы из U упаковать в k контейнеров?

Вариант 13

1. (20) Предложите структуру данных для хранения информации о "заметающей" прямой в алгоритме трапецизации многоугольника и опишите алгоритм изменения этой информации при пересечении прямой очередной вершины (используйте в нем процедуры *Слева*, *Пересекаются* и др.)

2. (15) Построить разделяющую ломанную и объединить диаграммы Вороного для следующих множеств точек.

$$P_1 = \{(0, 0), (15, -10), (20, 15)\},$$

$$P_2 = \{(30, 15), (35, 0), (45, 10)\}.$$

Построить по получившейся диаграмме Вороного соответствующую триангуляцию Делоне.

3. (20) Доказать, что алгоритм моделирования НКА M корректен, т.е. для каждого i множество построенных на шаге i состояний определяется равенством $S_i = \{q \mid (q_0; a_1 a_2 \dots a_i) \vdash (q, \epsilon)\}$.

4. (15) Используя алгоритм Рабина-Карпа, найти все вхождения слова $y = 31$ в слово $x = 12314159203158263137$ (пусть простое число $q = 11$, мощность алфавита $m = 10$).

5. (20) Докажите, что с использованием суффиксных ссылок и трюков 1-3 алгоритм Укконена строит последовательность неявных суффиксных деревьев $I_1, \dots, I_n$ для слова длины n за время $O(n)$.

6. (20) Докажите NP-полноту задачи РАСПИСАНИЕ ДЛЯ МНОГОПРОЦЕССОРНОЙ СИСТЕМЫ.

Вход: множество заданий $A = \{a_1, \dots, a_n\}$, для каждого из которых $a \in A$ указана длительность $l(a)$ его выполнения, число процессоров m и граница времени выполнения всех заданий D .

Вопрос: существует ли распределение всех заданий по m процессорам, при котором все они будут завершены за время $\leq D$? Иначе говоря, можно ли разбить A на m подмножеств $A_1, \dots, A_m$ так, что для каждого $j = 1, \dots, m$ $\sum_{a \in A_j} l(a) \leq D$?

7. (10) Какой экземпляр задачи РАСКРАСКА соответствует следующей 3-КНФ:

$$\Phi = (\neg X \vee Y \vee Z) \ \& \ (X \vee \neg Y \vee U) \ \& \ (\neg Y \vee \neg Z \vee \neg U) \ ?$$

Найдите соответствие между некоторым набором значений переменных, на котором Φ истинна и раскраской построенного графа.

Вариант 14

1. (10) Сколько охранников достаточно для охраны следующей галереи
 $P = \{(0, 0), (10, -15), (15, -10), (20, -20), (25, 0), (30, 0), (20, 5), (30, 20), (15, 25), (20, 15), (10, 15), (5, 5)\}$ по теореме о $G(n)$? Какова оптимальная расстановка охранников для этой галереи?
2. (20) Предложите алгоритм, который по триангуляции Делоне $\mathcal{D}(P)$ строит диаграмму Вороного $\mathcal{V}(P)$. Какова его сложность? (Хорошо бы получить алгоритм сложности $O(n)$).
3. (15) Построить для заданного регулярного выражения R НКА M , допускающий язык $L(R)$, задаваемый R . Найти с помощью алгоритма моделирования НКА все вхождения слов из $L(R)$ в слово x .
 $R = aa(ba + b)^*(a + ab)$, $x = baababaaabbaba$.
4. (20) Доказать корректность алгоритма Морриса-Пратта, т.е. то, что ДКА M , построенный алгоритмом ПОДКА, на входе $x = a_1a_2 \dots a_k$ перейдет в состояние j тогда и только тогда, когда $b_1b_2 \dots b_j$ — это самый длинный суффикс x , являющийся префиксом $y = b_1b_2 \dots b_l$.
5. (20) Требуется по двум словам S_1 и S_2 найти самое длинное слово P , которое входит как подслово и в S_1 , и в S_2 .
 - а) Докажите, что с использованием суффиксных деревьев эту задачу можно решить за время, линейное от $(|S_1| + |S_2|)$.
 - б) Используя предложенный алгоритм, найдите самое длинное общее подслово для слов $S_1 = cabbba$ и $S_2 = bcaabbbb$.
6. (10) Какое уравнение в словах соответствует следующей 3-КНФ:
 $\Phi = (X \vee Y \vee Z) \wedge (X \vee Y \vee \neg U) \wedge (\neg Y \vee Z \vee U)$? Найдите соответствие между некоторым набором значений переменных, на котором Φ истинна и решением соответствующего уравнения в словах.
7. (20) Докажите NP-полноту задачи ЦЕЛОЧИСЛЕННОЕ ЛИНЕЙНОЕ ПРОГРАММИРОВАНИЕ.
Вход: целочисленная матрица A размера $n \times m$, целочисленный вектор-столбец $\bar{b}$ размера $n \times 1$, вектор переменных $\bar{x}$ размера $1 \times m$.
Вопрос: имеет ли система уравнений $A\bar{x} = \bar{b}$ целочисленное решение $(x_1, \dots, x_m)$, в котором каждое значение $x_i \in \{0, 1\}$ ($i = 1, \dots, m$)?

Вариант 15

1. (10) Найдите наилучший случай расположения n точек для алгоритма построения выпуклого замыкания методом "заворачивания подарка". Какова его минимальная сложность как функция от n ?

2. (25) Докажите, что алгоритм НАИБОЛЬШИЙ_ПУСТОЙ_КРУГ можно реализовать для входа $P = \{p_1, \dots, p_n\}$ за время $O(n \log n)$.

Указание: 1) установите, что ребро диаграммы Вороного пересекает не более 2-х ребер оболочки $\mathcal{H}(P)$, и что каждое ребро оболочки $\mathcal{H}(P)$ пересекает по крайней мере одно ребро диаграммы Вороного.

2) организуйте обход всех точек пересечения $\mathcal{H}(P)$ с ребрами диаграммы Вороного за время $O(n)$.

3. (15) Вычислите используемые в алгоритме Бойера-Мура функции λ и γ для слова-образца $y = acabbacabb$ и найдите с помощью этого алгоритма первое вхождение y в слово $x = acabbbcabbbacabbacabbacabb$.

4. (25) Как расширить алгоритм моделирования НКА M , чтобы он находил в слове $x = a_1 \dots a_n$ наименьшее k такое, что для некоторого j подслово $a_j \dots a_k$ принадлежит $L(M)$, и наибольшее из таких j .

5. (20) Пусть задано циклическое слово $S[1..n]$, в котором за каждым символом $S(i)$ следует символ $S(i+1 \bmod n)$. Задача состоит в том, чтобы выбрать место разрезания этого слова i так, чтобы получившееся линейное слово $S^i = S(i) \dots S(n)S(1) \dots S(i-1)$ было лексикографически минимальным среди всех таких линейных слов. Предложите алгоритм линейной сложности для линеаризации циклических слов.

Указание: используйте суффиксное дерево для слова LL , где L — произвольная линеаризация S .

6. (10) Для экземпляра задачи ОРИЕНТ_ГАМИЛЬТОНОВ_ЦИКЛ $G = (V = \{1, 2, 3, 4, 5\}, E = \{(1, 4), (2, 3), (4, 2), (4, 3), (3, 5), (5, 1)\})$ построить эквивалентный экземпляр G' задачи НЕОРИЕНТ_ГАМИЛЬТОНОВ_ЦИКЛ и для некоторого гамильтонова цикла в G указать соответствующий гамильтонов цикл в G' .

7. (20) Докажите NP-полноту задачи ЦЕЛОЧИСЛЕННЫЙ ПОТОК В СЕТИ С УМНОЖИТЕЛЯМИ. Ввод: сеть $S = ((V, E), s, t, c : E \rightarrow N, h : V \rightarrow N)$, где $c(e)$ — пропускная способность ребра $e \in E$, $h(v)$ — коэффициент увеличения потока в вершине $v \in V$ и граница потока B .

Вопрос: существует ли целочисленная потоковая функция $f : E \rightarrow N$ такая, что

1) $f(e) \leq c(e)$ для всех $e \in E$;

2) для любой $v \in V \setminus \{s, t\}$ имеет место равенство $h(v) \sum_{(u,v) \in E} f(u, v) = \sum_{(v,u) \in E} f(v, u)$;

3) $\sum_{(u,t) \in E} f(u, t) \geq B$.

Указание: сведите к этой задаче проблему РАЗБИЕНИЕ.

Вариант 16

1. (10) Как по списку вершин многоугольника определить в каком порядке они идут: по часовой стрелке или против часовой стрелки.
2. (25) Модифицируйте алгоритм построения выпуклого замыкания методом "разделяй и властвуй" так, чтобы он корректно работал и при следующих предположениях:
 - а) на одной вертикальной прямой может быть несколько точек;
 - б) на луче нижней (верхней) касательной может находиться ребро P_1 или P_2 ;
 - в) базис рекурсии завершается 3-я точками, лежащими на одной прямой.
3. (15) Построить функцию отказов и ДКА для распознавания вхождения подслова $y = acasaac$. Используя этот ДКА, найти вхождение y в слово $x = sasassasasaasac$.
4. (15) Построить с помощью алгоритма Укконена суффиксное дерево для слова $x = aacbaacb\$$. Определить с его помощью все позиции, в которых в x входит подслово acb .
5. (25) Предположим, что к заданному множеству слов $M = w_1, \dots, w_m$ общей длины n добавляется новое слово или из него удаляется некоторое слово. Предложите алгоритмы, которые на объединенном суффиксном дереве T , построенном для M , эффективно выполняют эти операции.
6. (10) Существует ли такая рекурсивная функция F , которая задает "границу" разрыва между верхними и нижними оценками времени вычислений, т.е. такая, что для любого вычислимого предиката A имеется такая граница времени t , что A нельзя вычислить за время $\leq t(n)$, но можно - за время $F(t(n))$?
7. (20) Доказать, что следующая задача является NP-полной. ГАМИЛЬТОНОВО ПОПОЛНЕНИЕ: по графу $G = (V, E)$ и числу $k > 0$ определить, можно ли к E добавить k ребер, чтобы в графе появился гамильтонов цикл.

Вариант 17

1. (10) Построить триангуляцию многоугольника P , используя алгоритм Ш (удаление ушей).
 $P = \{(0, 0), (5, 20), (10, 5), (15, -10), (25, -5), (30, -15), (25, 5), (30, 0), (15, 25), (20, 15), (5, 35), (0, 5)\}$.

2. (25) На плоскости заданы два множества точек A и B , содержащие по n точек каждое. Предложите алгоритм, который находит две ближайшие точки, одна из которых принадлежит A , а другая B , за время $O(n \log n)$. Можно ли построить более эффективный алгоритм, если A и B линейно разделимы?

3. (15) Используя алгоритм Рабина-Карпа, найти все вхождения слова $y = 24$ в слово $x = 12412415924031582437$ (пусть простое число $q = 11$, мощность алфавита $m = 10$).

4. (15) Оцените время работы алгоритма ПОДКА в алгоритме поиска подслов Морриса-Пратта.

5. (20) Поиск вхождений слов в базу данных.

Пусть база данных содержит слова общей суммарной (большой!) длиной n . Предложите структуру данных для этой БД и алгоритм ее построения, обеспечивающие эффективное выяснение по слову-запросу P входит ли оно в базу данных, а если не входит, то определение всех слов БД, для которых оно является префиксом, а если и таких слов нет, то нахождение самого длинного префикса P , являющегося префиксом какого-либо слова в базе данных.

6. (15) Постройте "жадный" алгоритм, который находит оптимальное вершинное покрытие для графа, являющегося деревом, за линейное время.

7. (20) Докажите NP-полноту задачи РАЗБИЕНИЕ НА ТРЕУГОЛЬНИКИ: Вход: неориентированный граф $G=(V,E)$, такой, что для некоторого целого q : $|V| = 3q$.

Вопрос: можно ли разбить вершины графа G на q непересекающихся множеств $V_1, \dots, V_q$, каждое из которых содержит ровно 3 вершины, попарно соединенных ребрами, т.е. для каждого $i = 1, \dots, q$ $V_i = \{u_i, v_i, w_i\}$ и $(u_i, v_i), (v_i, w_i), (w_i, u_i) \in E$.

(Указание: к этой задаче сводится задача 3-СОЧЕТАНИЕ).