

## Динамическое программирование

1. Рассмотрим следующую игру. На доске нарисовано  $n$  палочек. Два игрока по очереди зачёркивают от одной до трёх палочек. Проигрывает тот, кто зачеркнул последнюю палочку.

1. Кто выигрывает при  $n = 20$ ? (Считая, что соперник не ошибается.)

2. Кто выигрывает при произвольном  $n$ ? Постройте алгоритм, который решает задачу а) динамическим программированием; б) жадным алгоритмом.

2. Фирма производит программное обеспечение для банкоматов разных стран мира. Банкомату нужно выдавать запрашиваемую клиентом сумму минимальным количеством купюр.

1. Если у банкомата есть купюры номиналом 1, 2, 5, 10, 20, 50, а сумма — 71, то набор банкнот будет  $50+20+1$ . Постройте жадный алгоритм, который будет решать задачу для данного набора купюр и произвольной суммы, которая является входом задачи.

2. Постройте алгоритм, который решает задачу, в случае когда на вход помимо суммы подаются и номиналы банкнот. Является ли он полиномиальным от длины входа?

3. Постройте алгоритм, который, получив на вход число  $n$  ( $k$  и  $n$ ), выводит

а) все подмножества множества  $\{1, \dots, n\}$ ;

б) все перестановки чисел  $1, \dots, n$ ;

в) все подмножества множества размера  $k$  множества  $\{1, \dots, n\}$ .

4. Постройте алгоритм, перечисляющий все последовательности из  $n$  нулей, единиц и двоек, в которых никакая группа цифр не повторяется два раза подряд (нет куска вида  $XX$ ).

5. Постройте алгоритм со временем работы  $O(nt)$  для следующей задачи. На вход задачи подаются положительные целые числа  $n, a_1, \dots, a_n$  и  $t$ . Необходимо проверить, представимо ли число  $t$  в виде суммы из некоторых членов последовательности  $a_1, \dots, a_n$ ? Каждое  $a_i$  разрешено использовать не более одного раза (можно не использовать вообще).

Указания и решения задач **3** и **5** приведены в главах 2 и 3 книги А. Шеня «Программирование: теоремы и задачи». Задача **4** взята из главы 3, но её решение в книге не приведено.

6. Есть прямоугольный кусок ткани  $X \times Y$ , где  $X$  и  $Y$  — положительные целые числа. Из этой ткани можно делать  $n$  видов изделий; каждое изделие вида  $i$  использует прямоугольник  $a_i \times b_i$  и приносит доход  $c_i$  (все  $a_i, b_i, c_i$  — тоже положительные целые числа). Станок для резки ткани умеет резать прямоугольные куски только вдоль их стороны (любой). Какой максимальный доход можно извлечь из куска  $X \times Y$ ? Ваш алгоритм должен построить оптимальную последовательность разрезов.

*Вершинным покрытием* (vertex cover) графа  $G(V, E)$  называется множество его вершин  $S \subseteq V$ , которое содержит хотя бы один конец каждого ребра графа.

7. Докажите, что следующий алгоритм является 2-приближённым алгоритмом для задачи о вершинном покрытии. Пока в графе  $G$  есть рёбра, возьмём произвольное ребро  $(u, v)$ , добавим его концы в покрытие, после чего удалим все рёбра, смежные с  $u$  и  $v$ .

*В этой задаче вам предложено доказать теорему 3 раздел 2.1 книги Кузюрина и Фомина «Эффективные алгоритмы».*

8. На столе лежат в ряд  $n$  банковских карт, на счету которых находится  $v_1, v_2, \dots, v_n$  долларов. Два игрока по очереди берут карты, причём можно брать только крайнюю карту (с любой стороны), до тех пор, пока не кончатся все карты. Каждый из игроков заинтересован в максимальной суммарной стоимости взятых им карт. Считайте, что  $n$  чётно.

1. Покажите, что жадная стратегия (брать ту из карт, которая дороже) не оптимальна: уже первый ход по этому правилу может помешать достичь оптимума.

2. Постройте алгоритм отыскания оптимальной стратегии для первого игрока за время  $O(n^2)$ . Получив на вход  $v_1, \dots, v_n$ , алгоритм должен произвести препроцессинговые вычисления за  $O(n^2)$ , а вычисление каждого следующего хода должно выполняться за  $O(1)$  шагов (с использованием сохранённой информации).

3. Представьте теперь, что задача игрока не максимизировать стоимость карт, а просто набрать стоимость больше, чем у соперника. Постройте жадное решение для этой задачи.