

SPb HSE, 1 курс, весна 2024/25  
Практика по алгоритмам #31

Игры

4 июня

Собрано 31 мая 2025 г. в 14:50

---

Содержание

<b>1. Игры</b>	<b>1</b>
<b>2. Разбор задач практики</b>	<b>3</b>
<b>3. Домашнее задание</b>	<b>5</b>
3.1. Обязательная часть . . . . .	5
3.2. Дополнительная часть . . . . .	6

# Игры

Вы думаете, что я вас не переиграю, что я вас не уничтожу? Я вас уничтожу.

*Маэстро*

## 1. Продление удовольствия

Дана игра на орграфе. Предложите стратегию для выигрывающего, при которой игра длится максимально долго. То есть проигрывающий стремится проиграть как можно быстрее (если только ему не предоставят возможность выиграть :)), а выигрывающий выигрывать как можно дольше. Причем если есть возможность играть бесконечно, находясь всегда в выигрышной позиции, нужно ей пользоваться (садизм).

## 2. Бюрократия

Нам нужно подписать некоторый набор документов. Есть зависимости. Чтобы подписать документ номер  $i$ , нужно сначала подписать документы  $a_1, a_2, \dots, a_{m_i}$ . Ситуация настолько печальна, что могут быть циклы. В моменты времени  $t_1 \leq t_2 \leq \dots$  происходят чудеса – самоподписываются бумаги  $i_1, i_2, \dots$ ! (в  $t_1$  подпишется  $i_1$  и т.д.)

Любой документ мгновенно подписывается в тот же момент, когда уже подписаны все нужные для неё. Выяснить для каждого документа, в какой момент времени он будет подписан.

(\*) Усложнение: если документ вступает в силу (удовлетворит вышестоящие зависимости) только через минуту после подписи.

## 3. Симметрия

Игроки по очереди закрашивают клетки в сетке  $n \times n$ , нельзя закрашивать две клетки с общей стороной. Предложить выигрышную стратегию для одного из игроков.

(а)  $n$  нечётно, (б)  $n$  чётно.

## 4. Отравленная шоколадка и симметрия

Есть квадратная шоколадка с отравленной левой нижней долькой. За ход можно ткнуть в любую ещё существующую дольку и съесть всё, что находится (а) «не ниже и не левее». Кто ткнул в отравленную умирает и проигрывает. Предложить выигрышную стратегию для одного из игроков. (б) «не ниже *или* не левее»

## 5. (\*) Симметрия и прямоугольник площади не более $k$

Игроки по очереди закрашивают прямоугольники в сетке  $n \times m$ , один ход – закрасить прямоугольник площади не более  $k$ , состоящих из непокрашенных ранее клеток. Для каждой комбинации  $n, m, k$  предложить выигрышную стратегию для одного из игроков.

## 6. Симметричная игра на деке

Есть ряд из  $n$  конфет, у каждой конфеты есть вкусность  $a_i$ . Каждый игрок может в свой ход съесть крайнюю справа или слева конфету. Какой максимальной суммарной вкусности может добиться каждый игрок?  $\mathcal{O}(n^2)$ .

**7. Игра на деке**

Есть ряд из  $n$  конфет, у каждой конфеты есть две вкусоности  $a_i$  для Алисы и  $b_i$  для Боба. Алиса и Боб ходят по очереди. За свой ход можно съесть крайнюю справа или слева конфету. Цель каждого из участников максимизировать разность «суммарная вкусоность съеденного мной минус суммарная вкусоность съеденного соперником».  $\mathcal{O}(n^2)$ .

**8. Скамейки**

Есть длинный ряд из  $n$  сидячих мест. Две команды по очереди сажают одного из своих участников на свободное место, все соседи которого свободны. Проигрывает тот, кто не может сделать ход. Посчитайте функцию Гранди игры в зависимости от числа мест. А что делать, если  $n$  до  $10^{18}$ ?

**9. Малыш и Карлсон**

Малыш и Карлсон едят трёхмерную шоколадку из  $n \times m \times k$  долек. Каждый по очереди разламывает её на два куска (не ломая дольки) и съедает меньший из двух кусков. Когда остается одна долька, очередной игрок съедает её и (а) проигрывает, (б) побеждает. Посчитайте функцию Гранди в зависимости от размеров шоколадки.

**10. Хакенбуш**

Дано корневое дерево. Игроки по очереди отрезают у дерева некоторое ребро, при этом пропадает компонента связности, не содержащая корень. Проигрывает тот, кто не может сделать ход. Посчитать функцию Гранди.

**11. (\*) Ним с разбиением кучек**

Ним. В свой ход можно взять сколько-то камней из одной из кучек, а можно разбить одну из кучек на несколько произвольным образом. Посчитать функцию Гранди.

**12. (\*) 3-ним**

Ним, в котором игрок может брать камни сразу из двух кучек, причем из каждой свое число камней. Посчитать функцию Гранди.

**13. (\*) Misere Nim**

Ним с несколькими кучками, в котором выигрывает тот, кто не может сделать ход. Кто выигрывает при оптимальной игре?

**14. (\*) Игра Витхоффа**

Ним из двух кучек, можно брать либо из одной кучки, либо сразу из двух, но одинаковое число камней. Кто выигрывает при правильной игре?  $a, b \leq 10^{18}$ .

# Разбор задач практики

## 1. Продление удовольствия

Запустим ретроанализ, поймём, какие вершины проигрышные, выигрышные, ничейные.

Выкинем из графа неинтересные ребра, оставим только  $W \rightarrow L$  и  $L \rightarrow W$ .

Запустим ретроанализ наоборот, считая по пути длину игры.

Из выигрышной вершины нужно идти в проигрышную с максимальной длиной (последнюю в порядке обхода). Из проигрышной – в выигрышную с минимальной длиной (первую в порядке обхода). Как раз и вышел ретроанализ наоборот.

Те вершины, которые второй ретроанализ сочтёт ничейными, –  $W^\infty$  и  $L^\infty$ .

## 2. Бюрократия

Обработка с очередью, по аналогии с ретроанализом. Если для бумаги  $i$  нужна  $j$ , ребро  $j \rightarrow i$ . Подписанную бумагу кладем в очередь. Вынимая бумагу из очереди, удаляем все ребра из нее. Если у бумаги занулилась входящая степень, она подписана.

(\*) А тут нужно для каждого момента  $t$  хранить очередь  $q[t]$  событий в момент  $t$ , и перебирать очереди в порядке  $t \neq$

## 3. Симметрия

Нечётное. Первый игрок закрашивает центр. Дальше он всегда может сделать ход, симметричный ходу второго относительно центра.

Чётное. Всегда может сделать ход, симметричный ходу первого относительно центра.

## 4. Отравленная шоколадка и симметрия

Отравлен  $(1, 1)$ , первый ход в  $(2, 2)$ . Далее есть две полоски  $1 \times (n-1)$ , поэтому первый может отвечать второму симметрично и выигрывает.

Если «или», то смотрим на  $(w-1) \oplus (h-1)$ . По каждой координате независимая игра: уменьшить от начального значения до 1. Конец игры  $1 \times 1$ .

## 5. (\*) Симметрия и прямоугольник площади не более $k$

$k = 1$  разобран выше.  $n, m$  нечётны тоже выше. Ровно одно из двух нечётно – первым ходом  $1 \times 2$  в центре, далее симметрия.  $n, m$  чётны и  $k$  хотя бы 4 – первым ходом  $2 \times 2$  в центре, далее симметрия. Остался случай  $n, m$  чётны и  $k$  равно 2 или 3... Не существует прямоугольника (именно прямоугольника!) площади не более  $k$ , который покрывает две центрально симметричные клетки  $\Rightarrow$  второй выигрывает симметричной стратегией.

## 6. Симметричная игра на деке

$f[l, r]$  – максимальная разность выигрышей, которую может достичь игрок, начинающий с отрезка  $[l, r]$ .  $f[l, r] = \max(a[l] - f[l+1, r], a[r] - f[l, r-1])$ .

## 7. Игра на деке

Тоже динамика по подотрезкам. Тоже храним разность. «Кто ходит» однозначно понятно из чётности длины отрезка.

## 8. Скамейки

$g[n] = \max\{g[n-2], g[n-3], g[n-4] \wedge g[1], g[n-5] \wedge g[2], \dots\}$ .

Посчитаем для малых  $n$ , найдём закономерность, увидим, что циклится с периодом 34.

**9. Малыш и Карлсон**

Это прямая сумма игр на одномерных шоколадках  $g[n] \wedge g[m] \wedge g[k]$ .

Для одномерной считаем Гранди по определению через тех за квадрат.

Если « $1 \times 1 \times 1$ » – выигрышное состояние, то очевидно следует из функции Гранди, т.к.  $f[0] = 0$ ,  $f[1] = 1$ . А вот если « $1 \times 1 \times 1$ » – проигрышное состояние, то, оказывается Гранди тоже работает. Но только в  $3D$ , а в  $2D$  не работает. Магия.

**10. Хакенбуш**

Если степень корня больше 1, то представим игру, как прямую сумму независимых.

Иначе  $g(\text{root} \rightarrow T) = g(T) + 1$ , легко показать по индукции.

**11. (\*) Ним с разбиением кучек**

Для состояния  $n$  можно посчитать тех по определению. Тогда размер множества под тех-ом – количество разбиений числа  $n$  на слагаемые. Это решение подойдёт при  $n \leq 50$ .

Более красивое решение: динамика за  $\mathcal{O}(\text{xor} \cdot n^2)$ , работающая быстро в предположении, что  $\text{xor} = \mathcal{O}(n)$ . Динамика  $\text{is}[\text{xor}, n]$  – для каждого xor-а функций Гранди считаем, можно ли его получить: отделить одно слагаемое  $\text{is}[\text{xor}, n] \mid = \text{is}[\text{xor} \wedge a, n - a]$ .

**12. (\*) 3-ним**

Проигрышная позиция: поразрядная сумма по модулю 3 записей чисел в троичной системе счисления равен нулю.

**13. (\*) Misere Nim**

Всё необходимое содержится в основной статье про Ним на [wiki](#).

**14. (\*) Игра Витхоффа**

Забавно, но проигрышными являются позиции  $\langle x, y \rangle: \frac{x}{y} \approx \varphi$  (золотое сечение).

# Домашнее задание

## 3.1. Обязательная часть

### 1. (2) Ретроанализ для суммы

Есть две игры  $\langle G_1, v_1 \rangle, \langle G_2, v_2 \rangle$ . Примените ретроанализ для их прямой суммы. Оцените время и память.

### 2. (2) Хорды

Дана окружность с отмеченными на ней  $n$  точками. Игроки по очереди соединяют какую-нибудь пару точек хордой так, чтобы она не пересекала уже проведенные (даже в концах). Проигрывает тот, кто не может сделать ход. Посчитать функцию Гранди.

### 3. (2) Ним с делением пополам

Разрешим в Ниме делить кучку на две равные части. Кто выиграет при оптимальной игре?  
 $n \leq 10^5, a_i \leq 10^9$

Если вам не очевидно, как достаточно быстро решать задачу, попробуйте закодировать более медленное решение и внимательно посмотрите на числа.

### 4. (2) Игра в спички

Даны  $n$  стеков из спичек. В  $i$ -м стеке  $a_i$  спичек.

За ход можно взять от 1 до  $k$  спичек из любого стека.

Проигрывает тот, кто не может ходить. Кто выиграет при оптимальной игре?  $\mathcal{O}(n)$ .

## 3.2. Дополнительная часть

### 1. (2) Максимальное число Гранди

Какое максимальное значение функции Гранди в графе с  $m$  ребрами?

Приведите пример, на котором достигается максимум, и доказательство, что больше нельзя.

### 2. (3) Упорядоченный Ним

Дан массив размеров кучек  $a_1 \leq a_2 \leq \dots \leq a_n$ , двое играют в Ним с запретом нарушать неравенства. Кто выиграет при правильной игре?  $\mathcal{O}(n)$ .

### 3. (3) Ним с делением

Двое играют в Ним с дополнительным ходом: можно делить любую кучку на любые две части. Кто выиграет?  $\mathcal{O}(n)$ .