## Спортивное программирование. Вводная лекция.

Плотников Даниил Михайлович, Закарлюка Иван Владимирович

Санкт-Петербургский Государственный Университет

#### Оглавление

#### Связь

## Материалы и обратная связь находятся в телеграм чате https://t.me/+HProdShRLdliZDZi

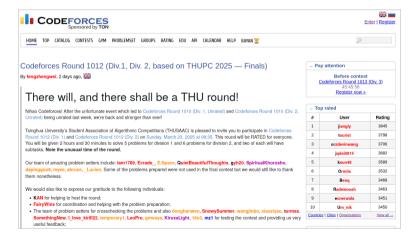


# Ресурсы

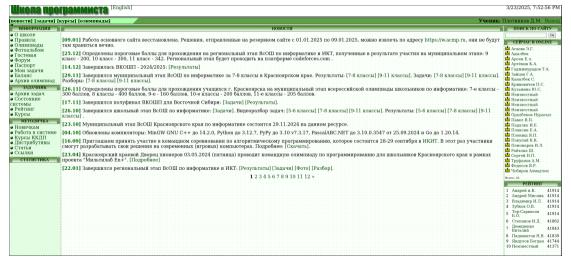
Ресурсы •000000



#### codeforces [codeforces.com]



#### acmp [acmp.com]



2025

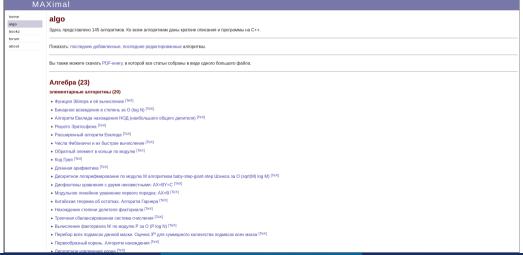


#### timus [acm.timus.ru]

| ENG RUS  |  | Timus Online   | uage   |   |
|--|--|--|--|---|
| Online Judge                                       |  | Задачи   | Авторы   | Соревнования  |
| О системе Часто задаває Новости сайто Форум Ссылки | мые вопросы  | Архив задач<br>Отправить на проверку<br>Состояние проверки<br>Руководство  | Регистрация Исправить данные Рейтинг авторов  Имя автора Поиск                           | Текушее соревнование<br>Расписание<br>Прошедшие соревнования<br>Правила |
|  | <b>Ti</b><br>az<br>co<br>u   | Добро пожаловать на Та<br>архив задач с проверя<br>mus Online Judge — это крупейшай в России кра<br>томатической провернющей системой. Основной и<br>ревнования Уральского федерального университет<br>твертъфиналы ICPC, Петрозаводские сборы по про<br>дачи, прочитайте руководство. | из задач по программированию с сточник задач для архива — а, чемпионаты Урала, Уральские |   |
|  | Timus Online Judge позволяет принять участие в онлайн-версиях большинства<br>соревнований, которые регуляри порходят в Урапьском федерольном университете. Перед<br>участием в онлайн-соревнованиях ознакомънств с правилами проведения. |  |  |   |
|  |  | йт создан и поддерживается студентами и выпуски<br>иверситета.   | никами Уральского федерального   |   |
|  |  | ли вы хотите разместить свои задачи в архиве или<br>пишите по aдресу <u>timus_support@acm.timus.ru</u> .   | провести онлайн-соревнование,  |   |
|  |  |  | ©  | 2000-2025 Timus Online Judge Team. Все права защищен                    |



#### e-maxx [e-maxx.ru/algo]





#### algorithmica [ru.algorithmica.org]





#### usaco [usaco.org]

#### **USA Computing Olympiad**



#### US OPEN CONTEST

Overview Details / FAO

The USACO 2025 US Open contest, our national championship, is wallable from March 21 through March 24. The contest is 5 hours in feeling, and can be taken any time during the larger 4-day contest window (see details on the contest page for special timing of "certified" contests for one gold and platnum divisions—These are extended to the contest page, containing further instructions as well as a button you can push to start your own processors are containing further instructions as well as a button you can push to start your own.

Contest Page

#### 2024-2025 COMPETITION SCHEDULE RELEASED

We are looking forward to a competition season in 2024-2025 with four contests, much like in previous years. At the end of the season, teams will be chosen to represent the USA at the International Olympiad in Informatics in Bolivia and the European Girls Olympiad in Informatics in Germany.

Important notes regarding changes to contest structure for this season, in the interest of ensuring academic integrity:

- . Last year, we introduced the concept of a certified contest result --- obtained by taking the contest in a specific common time window when problems are first released. Since this has worked well, we are extending the use of certified contests to the gold division as well as the platinum division. In these divisions, problems will be first released at 12:00pm (noon) eastern time (ET) on the Saturday of the larger Friday-Monday contest timeline. Any student who begins the contest between 12:00pm and 12:15pm ET on that day will receive a certified score (treated by USACO staff as having higher potential credibility and weight than a non-certified score). Certified results are only possible in gold and platinum; the bronze and silver divisions will run as in the past, with problems available at the beginning of the Friday of the contest. timeframe. In order to promote from gold to platinum, your score must be certified. In order to be considered as a contender for invitation to our summer training camp, you must have at least 3 certified scores out of our 4. monthly contests, one of which should be the final US Open contest (USACO coaches will consider any exceptional situations outside these parameters on a case-by-case basis).
- Recall an important addition to our contest <u>rules</u> from last year clarifying that generative AI is prohibited during our contests, and that USA students are not allowed to use VPNs to obscure their IP addresses.

#### YOUR ACCOUNT Not currently logged in.

Username:
Password:
Formet massament?

#### Login Register for New Account

Dec 13-16: First Contest Jan 24-72: Second Contest Feb 21-24: Third Contest Mar 21-24: US Open For each contest, USA students wishing to receive a certified score in the platinum or gold contest must start Saturday at 12-00 ET, when problems in those divisions will be first released (see contest details for more detailed instructions)

May 22-31: Training Camp Dates TBD: EGOI (Jul 14-20, Germany) Dates TBD: IOI (Jul 27-Aug 3, Bolivia)

## Асимптотика

## Логарифм

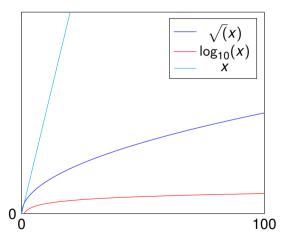
$$\mathbf{x} = \log_a b$$
 это такое число  $\mathbf{x}$ , что  $\mathbf{x}^a = b$   $\mathbf{4} = \log_4 \mathbf{16}$ 

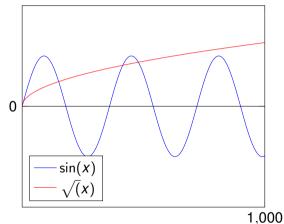
## Определение

 $g(x) = O(f(x)) => \exists C = const: \exists x_1: \forall x \geq x_1 \Rightarrow Cg(x) \geq f(x)$  Функция g(x) является асимптотической оценкой функции f(x) тогда, когда

Функция g(x) является асимптотической оценкой функции f(x) тогда, когда существует константа , при которой найдётся такой  $x_1$ , что для любого x, не меньшего  $x_1$ , выполняется неравенство  $Cg(x) \ge f(x)$ 

## Определение





#### Частые асимптотики

| Асимптотика    | Возможный размер данных |
|----------------|-------------------------|
| a <sup>n</sup> | примерно никогда        |
| <i>n</i> !     | 10                      |
| n <sup>3</sup> | 500                     |
| n <sup>2</sup> | 10000                   |
| nlog(n)        | 10 <sup>6</sup>         |
| n              | 10 <sup>8</sup>         |
| $\sqrt{n}$     | не хватит памяти        |
| log n          | не хватит памяти        |
| 1              | ваще жесть              |

#### Как считать?

- Заведём функцию сложности алгоритма
- Посчитаем примерное количество операций
- З Держим в уме накладные расходы
- Придумываем худший случай

#### Свойства

$$g(x) = O(f(x)) => \exists C = const : \exists x_1 : \forall x \geq x_1 \Rightarrow Cg(x) \geq f(x)$$

- 2  $O(n^2 + n + 8) = O(n^2)$

Важно помнить что на самом деле и константы и малые функции всё ещё влияют на временную сложность и могут привести к неверное оценке алгоритма

## Почему нет основания логарифма?

$$O(\log_a n) = O(\frac{\log_b n}{\log_b a}) = \frac{1}{\log_b a} \log_b n$$

$$\frac{1}{\log_b a} = const \Rightarrow O(\frac{1}{\log_b a} \log_b n) = O(\log_b(n)) \Rightarrow O(\log_a n) = O(\log_b(n))$$

Опять же, стоит понимать что от основания на самом деле влияет скорость выполнения и для точной оценки его следует писать

#### Сортировка пузырьком

```
for (int i = 0; i < arr.size(); i++) {

for (int j = 0; j < arr.size()-1; j++) {

if (arr[j] > arr[j + 1]) {

int tmp = arr[j];

arr[j] = arr[j + 1];

arr[j + 1] = b;

}

}
```

#### Сортировка пузырьком

```
for (int i = 0; i < arr.size(); i++) {
    for (int j = 0; j < arr.size()-1; j++) {
        if (arr[j] > arr[j + 1]) {
            int tmp = arr[j];
            arr[j] = arr[j + 1];
            arr[j + 1] = b;
        }
}
```

Ответ:  $O(n^2)$ 

```
int recursion(n){
              if (n < 1){
                  return 1;
              int ans = 0;
6
              for (int i = 0; i < n){
                  ans += recursion(n);
              return ans;
```

```
int recursion(int n){
                  if (n < 1){
                       return 1;
5
6
                 int ans = 0;
                  for (int \mathbf{i} = 0; \mathbf{i} < \mathbf{n})
                       ans += recursion(n);
                 return ans;
```

Ответ:  $O(n^n)$ 

#### Дерево Фенвика

```
int sum (int r){
    int result = 0;
    for (int i = r; i >= 0; r = (i & (i+1)) - 1){
        result += t[r];
    }
    return result;
}
```

#### Дерево Фенвика

```
int sum (int r){
    int result = 0;
    for (int i = r; i >= 0; r = (i & (i+1)) - 1){
        result += t[r];
    }
    return result;
}
```

Ответ: *O*(*logn*)

#### Дерево Отрезков

```
int sum (int v, int tl, int tr, int l, int r) {
                if (1 > r){
                    return 0:
4
                if (1 == t1 \&\& r == tr){
5
                    return \mathbf{t}[\mathbf{v}];
6
                int tm = (tl + tr) / 2;
                return sum (v^*2, tl, tm, l, min(r,tm))
                + \text{ sum } (v^*2+1, tm+1, tr, \max(l,tm+1), r);
```

#### Дерево Отрезков

```
int sum (int v, int tl, int tr, int l, int r) {
               if (1 > r){
                   return 0:
4
               if (1 == tl \&\& r == tr){
5
                   return t[v]:
               int tm = (tl + tr) / 2;
               return sum (v^*2, tl, tm, l, min(r,tm))
               + \text{ sum } (v^*2+1, tm+1, tr, \max(l,tm+1), r);
```

Ответ: *O*(*logn*)

## Ссылка на тест в телеграме



## Основы

Основы •0000000000000

Основы 000000000000

## Целые числа

существуют полезные

## Целые числа. Представление числа

Числа представляются в двоичной системе счисления

- 0 = 00000000
- 8 = 00001000
- 53 = 00110101
- 255 = 011111111

Основы 0000000000000

## Целые числа. Побитовые оперции

Побитовое не  $\sim$ 

| а | $\sim$ a |
|---|----------|
| 0 | 1        |
| 1 | 0        |

Побитовое и &

| IOONITOBOE II O |   |     |  |
|-----------------|---|-----|--|
| а               | b | a&b |  |
| 0               | 0 | 0   |  |
| 0               | 1 | 0   |  |
| 1               | 0 | 0   |  |
| 1               | 1 | 1   |  |

Побитовое и &

| а | b | a&b |
|---|---|-----|
| 0 | 0 | 0   |
| 0 | 1 | 0   |
| 1 | 0 | 0   |
| 1 | 1 | 1   |

## Целые числа. Побитовые оперции

#### Побитовое или |

| а | b | a&b |
|---|---|-----|
| 0 | 0 | 0   |
| 0 | 1 | 1   |
| 1 | 0 | 1   |
| 1 | 1 | 1   |

#### Побитовый хог <sup>^</sup>

| а | b | a&b |
|---|---|-----|
| 0 | 0 | 0   |
| 0 | 1 | 1   |
| 1 | 0 | 1   |
| 1 | 1 | 0   |

## Целые числа. Побитовые оперции

Побитовый сдвиг вправо » и побитовый сдвиг влево «: 00010101 « 1 = 00101010  $21 \text{ « } 1 = 42 = 21 \times 2^{1}$  000001101010111 » 1 = 0000001101010101  $1703 \text{ » } 1 = 851 = 1703 \text{ / } 2^{1}$ 

#### Целочисленные типы данных в языке с++

| Тип                    | Размер | Значения   |
|------------------------|--------|--|
| short int              | 16     | -32,768 — 32,767                                       |
| unsigned short int     | 16     | 0 — 65,535   |
| int                    | 32     | -2,147,483,648 — 2,147,483,647                         |
| unsigned int           | 32     | 0 – 4,294,967,295                                      |
| long int               | 32     | -2,147,483,648 — 2,147,483,647                         |
| unsigned long int      | 32     | 0 – 4,294,967,295                                      |
| long long int          | 64     | -9,223,372,036,854,775,808 — 9,223,372,036,854,775,807 |
| unsigned long long int | 64     | 0 — 18,446,744,073,709,551,615                         |

Модификаторы: short, long, signed, unsigned При подключении заколовочного файла <cstdint> можно писать int[8/16/32/64/128]\_t и uint[8/16/32/64/128]\_t

## Отрицательные целые числа

Очевидная запись: от всех чисел отнимать константу. Эта константа будет минимальных числом.

Пример: пусть константа 52, а в памяти записано в двоичном виде число 42. Значит фактически число в этой переменной 42-52=-10

Решение рабочее, но медленное и неудобное.

Как же хранится число на самом деле?

Первый(самый старший) бит числа отвечает за знак. Тогда чтобы из положительного получить отрицателное нужно сделать операцию  $-a=\sim a-1$  но чем же это лучше?

## Переполнения целых чисел

Что будет если в восьмибитном знаковом числе сложить 89 и 100? Максимальное число это 127, что меньше этой суммы. Ответом будет -67. Вернёмся к представлению числа чтобы понять почему так происходит.

87 = 01010111

100 = 01100100

100 + 87 = 187 = 10111011, что при первом бите ответственном за знак является 10111011 = -(01000100 - 00000001) = -67. Не выглядит удобным. В чём же польза?

вводная лекция

## Переполнения целых чисел

Рассмотрим сумму чисел разных знаков

-87 = 10101001

100 = 01100100

10101001 + 01100100 = 00001101 = 13. Сумма сработала без каких либо дополнительных операций. Подобным свойством обладают также разность, умножение и деление. Фактически реализация разности и деления вовсе необязательна. На этом факте строиться Дерево Фенвика из примера асимптотического анализа алгоритма.

## Ввод и вывод

```
#include <iostream>
          using namespace std;
          int main(){
              std::ios base::sync with stdio(0);
              cin. tie(0);
5
              cout. tie(0);
6
              string s;
              cin >> s;
              cout << "Hello, mister " << s << "!":
              cin.flush();
              cout \ll "\n" \ll std::endl:
              return 0;
```

## Ввод и вывод

#### Ускорение ввода и вывода

```
std::ios_base::sync_with_stdio(0);
cin.tie(0);
cout.tie(0);
```

#### Очистка буфера

```
1 cout.flush();
2
```

#### НЕ ОДНО И ТО ЖЕ!!!

## Строки

Под капотом строки на самом деле это не более чем массив символов с одной особенностью. В конце находится терминальный символ с значением 0. Такую записать можно представить так:

```
char a[4] = \{'1', '2', '3', 0\};
char b[4] = \{'1', '2', '3', '\setminus 0'\};
```

2025

# Массив префиксных сумм



## Задача

Есть массив. Требуется найти сумму всех элементов, индексы которых находятся в промежутке [l,r].

Входные данные:

```
1 10
2 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10
3 4
4 1 4
5 3 6
6 6 7
7 1 10
```

```
1 int n; cin >> n;
|a| = vector < int > a(n), b(n+1);
3 \text{ for (int } i = 0; i < n; ++i)
     cin >> a[i];
b[0] = 0;
7 for (int i = 1; i <= n; ++i)
b[i] = b[i-1] + a[i-1];
10 \mid \text{int } \mathbf{t}; \quad \text{cin} >> \mathbf{t};
for (int i = 0; i < n; ++i) {
  int 1, r: \sin >> 1 >> r:
13
   cout \ll b[r] - b[l-1] \ll '\n';
```