Спортивное программирование. Вводная лекция.

Плотников Даниил Михайлович, Закарлюка Иван Владимирович

Санкт-Петербургский Государственный Университет

Оглавление

- 1 Ресурсы
- 2 Асимптотика
- 3 Основы
- 4 pref_sum

Связь

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

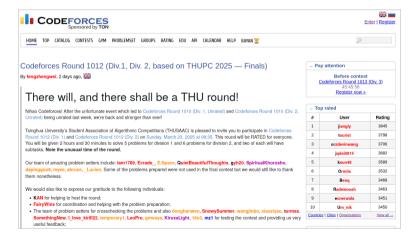


Ресурсы

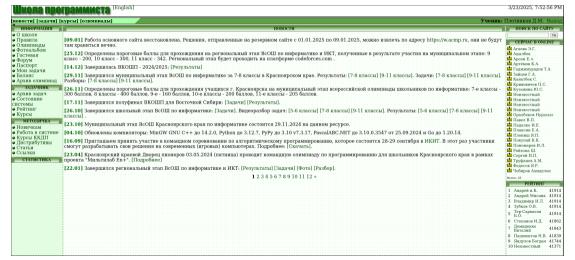
Ресурсы •000000



codeforces [codeforces.com]



acmp [acmp.com]



2025

pref sum

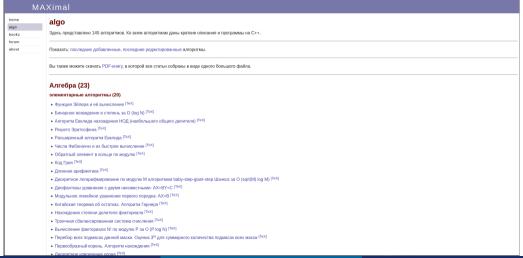


timus [acm.timus.ru]

ENG RUS	Timus	Online Judge	
Online Judge	Задачи	Авторы	Соревнования
О системе Часто залаваемые вопр Новости сайта Форум Ссылки	Архив запач Отпранть на проверку Состоянне проверки Гуховояство	Регистрация Исправить данные Рейтинг авторов Имя автора Поиск	Текущее соревнование Расписание Прошелине соревнования Правила
	архив задач с пр Тimus Online Judge — это крупнойший автоматической провериющей системой, сореннования Уральского федерального ;	ь на Timus Online Judge оверяющей системой в России архив задач по программированию с Основной источик задач для архива— униворситета, Чемпионаты Урала, Уральские боры по программированию. Чтобы начать решати	
	Timus Online Judge позволяет принять соревнований, которые регулярно прохог участием в онлайн-соревнованиях ознако	дят в Уральском федеральном университете. Пере	д
	Сайт создан и поддерживается студента» университета.	ми и выпускниками Уральского федерального	
	Если вы хотите разместить свои задачи в напишите по appecy <u>timus_support@acm.</u>	архиве или провести онлайн-соревнование, timus.ru	
			© 2000-2025 <u>Timus Online Judge Team</u> . Все права защищень



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



2025



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 length, 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 platinum divisions — These are special timing of *certified" contests for one gold and platinum divisions — These are containing further instructions as well as a button you can push to statiny your own personal contest for the push to statiny your own personal contest for the push to stating your own personal contests for the push to statiny your own personal contests for the push to stating your own personal contests for the push to stating your own personal contests for the push of t

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:
Esecot.nassword?

Login Register for New Account

Dec 13-16: First Contest Jan 24-27: 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

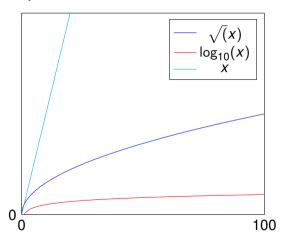
$$\mathbf{x} = \log_a b$$
 это такое число \mathbf{x} , что $\mathbf{x}^a = b$ $\mathbf{4} = \log_4 \mathbf{16}$

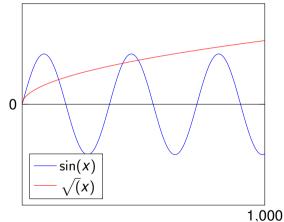
Определение

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

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 $Cg(x) \geq f(x)$

Определение





Частые асимптотики

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

Как считать?

- 1 Заведём функцию сложности алгоритма
- 2 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]:
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);
```

Ответ: *O*(*logn*)

Ссылка на тест в телеграме



Основы

Основы •000000000000

Основы 000000000000

Целые числа

существуют полезные

Целые числа. Представление числа

Числа представляются в двоичной системе счисления

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

Целые числа. Побитовые оперции

Поб<u>итовое н</u>е \sim

а	\sim a
0	1
1	0

Побитовое и &

OUNTOBOC N C			~
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

П<u>обитовый хог</u> ^

а	b	a&b
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	0

Основы

0000000000000

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!!!

```
cout << "\n";
cout << endl;
```

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'\};
```

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: cin >> 1 >> r:
13
   cout \ll b[r] - b[l-1] \ll '\n';
```