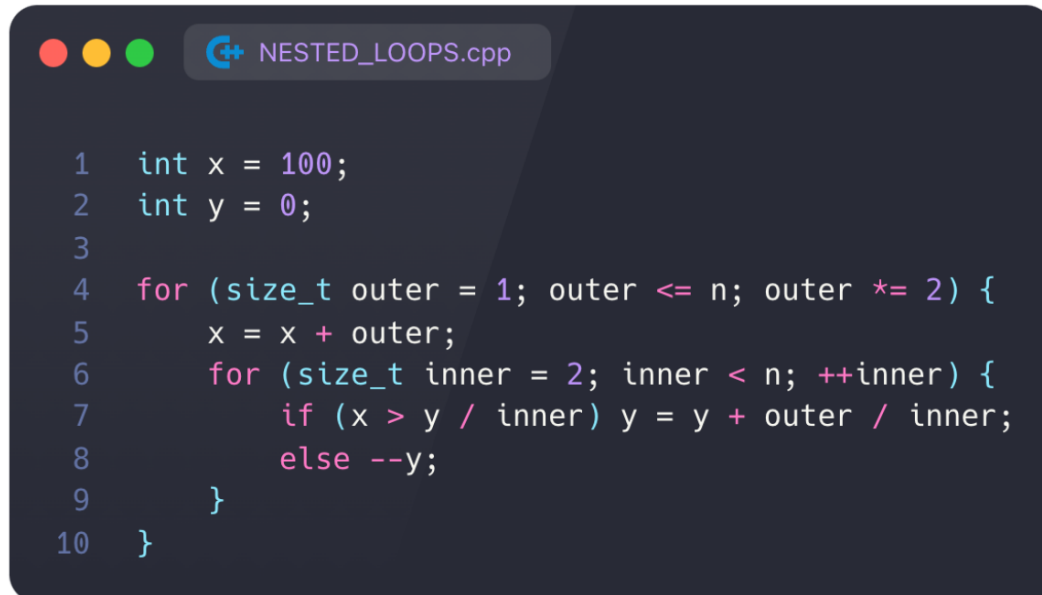


### Задача А3. Точная функция $T(n)$ и порядок ее роста

Дан следующий фрагмент программного кода на языке C++, где  $n$  – это некоторая заранее заданная положительная целочисленная константа:



```
1  int x = 100;
2  int y = 0;
3
4  for (size_t outer = 1; outer <= n; outer *= 2) {
5      x = x + outer;
6      for (size_t inner = 2; inner < n; ++inner) {
7          if (x > y / inner) y = y + outer / inner;
8          else --y;
9      }
10 }
```

1. Составьте точное выражение для функции временной сложности  $T(n)$  с учетом того, что арифметическая операция, присваивание и сравнение считаются одной элементарной операцией (каждая). В ответе представьте ход вычислений. При составлении выражения для  $T(n)$  обратите особое внимание на условный оператор — количество элементарных операций в разных ветвях условия отличается.

#### Инициализации перед циклами:

`int x = 100;` – присваивание, 1 операция.

`int y = 0;` – присваивание, 1 операция.

#### Инициализация внешнего цикла:

`size_t outer = 1;` – присваивание, 1 операция.

Внешний цикл выполняется  $k$  раз, где  $k = \lfloor \log_2 n \rfloor + 1$ , потому что на каждой итерации `outer` умножается на 2 до тех пор, пока `outer <= n`.

#### На каждой итерации внешнего цикла:

Проверка условия внешнего цикла: `outer <= n`; – сравнение, 1 операция.

Операция внутри внешнего цикла: `x = x + outer`; – сложение и присваивание, 2 операции.

Инициализация внутреннего цикла:  $\text{size\_t inner} = 2$ ; – присваивание, 1 операция.

**Внутренний цикл выполняется  $n - 3$  раз (от  $\text{inner} = 2$  до  $\text{inner} = n - 1$ ).**

**На каждой итерации внутреннего цикла:**

Проверка условия внутреннего цикла:  $\text{inner} < n$ ; – сравнение, 1 операция.

Условие if:

Вычисление  $y / \text{inner}$ ; – деление, 1 операция.

Сравнение  $x > y / \text{inner}$ ; – сравнение, 1 операция.

Ветвление:

Если условие истинно (true ветка):

-  $\text{outer} / \text{inner}$ ; – деление, 1 операция.

-  $y + (\text{результат})$ ; – сложение, 1 операция.

-  $y = (\text{результат})$ ; – присваивание, 1 операция.

Если условие ложно (false ветка):

-  $(-y)$ ; – декремент, 1 операция.

Инкремент внутреннего цикла:  $++\text{inner}$ ; – инкремент, 1 операция.

Итого на каждую итерацию внутреннего цикла:

Минимум:  $1 (\text{условие}) + 2 (\text{if}) + 1 (\text{ветка false}) + 1 (\text{инкремент}) = 5$  операций.

Максимум:  $1 (\text{условие}) + 2 (\text{if}) + 3 (\text{ветка true}) + 1 (\text{инкремент}) = 7$  операций.

**Завершение внешнего цикла:**

Инкремент внешнего цикла:  $\text{outer} *= 2$ ; – умножение и присваивание, 2 операции.

**Общие операции на каждой итерации внешнего цикла:**

Проверка условия внешнего цикла: 1 операция.

Операции внутри внешнего цикла:  $2 (x = x + \text{outer}) + 1 (\text{инициализация внутреннего цикла}) + 2 (\text{инкремент outer}) = 5$  операций.

Операции во внутреннем цикле:  $(n - 3) \cdot$  (количество операций на итерацию внутреннего цикла).

### Общее количество операций:

1. Инициализации перед циклами: 2 операции.
2. Инициализация внешнего цикла: 1 операция.
3. Сумма по итерациям внешнего цикла:

$$\sum_{i=1}^k [1(\text{проверка условия внешнего цикла}) + 5(\text{операции внутри внешнего цикла}) + (n - 3) \times (5 \text{ или } 7 \text{ в зависимости от ветки})]$$

4. Проверка условия внешнего цикла при выходе из цикла: 1 операция.

### Итого, общее количество операций $T(n)$ :

$$T(n) = 2 + 1 + (k + 1) + k \times 5 + k \times (n - 3) \times (\text{среднее количество операций во внутреннем цикле})$$

Т.к точное количество операций зависит от того, сколько раз выполняются ветки true и false внутри условного оператора, можем положить, что  $T(n)$  пропорционально  $n \times k$ , где  $k = \lfloor \log_2 n \rfloor + 1$ .

**2. Найдите функцию  $f(n)$ , для которой справедливо  $T(n) = \Theta(f(n))$ . Обоснуйте свой ответ в соответствии с определением  $\Theta$ -нотации.**

Из вывода в первом вопросе мы получили, что общее количество операций  $T(n)$  пропорционально  $(n \cdot k)$ , где  $k = \lfloor \log_2 n \rfloor + 1$ . Таким образом:

$$T(n) = \Theta(n \log n)$$

### Обоснование:

По определению  $\Theta$ -нотации, функция  $T(n)$  принадлежит  $\Theta(f(n))$ , если существуют такие положительные константы  $c_1$ ,  $c_2$  и  $n_0$ , что для всех  $n \geq n_0$  выполняется:

$$c_1 \cdot f(n) \leq T(n) \leq c_2 \cdot f(n)$$

В нашем случае  $f(n) = n \log n$ . Из вычислений следует, что  $T(n)$  ограничена сверху и снизу функциями, пропорциональными  $n \log n$ , что соответствует определению  $\Theta(n \log n)$ .