

Лекционное задание №1

Задача 7b. Обоснуйте, а потом напишите, алгоритм добавление к числу в троичной записи тройки.

$$3_{10} = 10_3$$

Примеры:

- 1) $111 + 10 = 121$
- 2) $10202 + 10 = 10212$
- 3) $120 + 10 = 200$
- 4) $222 + 10 = 1002$
- 5) $21 + 10 = 101$

Как видно из примеров, при прибавлении 3 в троичной записи к числу, мы оставляем неизменным младший разряд, к следующему после него прибавляем 1. Как видно из примеров 3-5, если во втором разряде числа 2, при прибавлении 1 к нему мы получим 3, то есть 10. Таким образом, на место этого разряда нам следует записать 0, и прибавить 1 к следующему (старшему) разряду. Повторять такое действие с каждым старшим разрядом нам следует до тех пор, пока в нем не окажется цифра меньшая 2, или пока не кончатся разряды (из примеров 4-5).

Сформулируем алгоритм. Пусть мы храним число a в виде вектора (массива) цифр, обозначающих разряды числа начиная с младшего.

То есть число $a = \overline{a_n a_{n-1} \dots a_1 a_0}$ мы сохраним в виде массива $[a_0, a_1, \dots, a_n]$.

Так как число записано в троичной записи, для каждой цифры $a_i \in \{0, 1, 2\}$.

$k := 1$

ПОКА $(k < n)$ И $(a[k] == 2)$:

$a[k] := 0$

$k := k + 1$

ЕСЛИ $k \geq n$:

 добавить в конец $a[k] := 1$

ИНАЧЕ:

$a[k] := a[k] + 1$

Инвариант цикла:

Разряды $a[1], \dots, a[k - 1]$ обнулены (изначально были равны 2), и осталось прибавить 1 к разряду с индексом k .

k — индекс разряда, к которому нужно прибавить 1

$a[1..k - 1]$ — уже обработаны (обнулены из-за переноса)

$a[k..n - 1]$ — ещё не изменены

Пусть A_0 — исходное значение числа. После обработки разрядов $1..k - 1$:

$$A_i = A_0 + 3 - 3^k$$

То есть мы "должны" ещё 3^k , что эквивалентно прибавлению 1 к разряду k .

Доказательство корректности:

(по индукции)

База ($k = 1$): Инвариант выполняется: ничего не изменено, нужно прибавить 3 к числу, начиная с разряда 1.

Шаг индукции: Пусть инвариант верен для k . Если $a[k] = 2$, устанавливаем $a[k] := 0$. Это уменьшает число на $2 \cdot 3^k$, но мы должны были прибавить $3^k - 2 \cdot 3^k + 3^k = -3^k$, значит теперь должны прибавить 3^{k+1} (перенос) $k := k + 1$, инвариант сохраняется.

Цикл завершается когда $k \geq n$ или $a[k] \neq 2$:

Если $a[k] < 2$: выполняем $a[k] := a[k] + 1$, прибавляем недостающие 3^k

Если $k \geq n$: добавляем новый разряд $a[n] := 1$, что эквивалентно $+3^n$

Реализация алгоритма на ЯП Python:

```
def add_three(a: list[int]) -> list[int]:  
    n = len(a)  
    if n == 1:  
        a.append(0)  
    n = 2
```

```

k = 1

while k < n and a[k] == 2:
    a[k] = 0
    k += 1

if k >= n:
    a.append(1)
else:
    a[k] = a[k] + 1

return a

if __name__ == "__main__":
    tests = [
        "111",           # Общий случай
        "10202",         # Общий случай
        "120",           # Один перенос
        "222",           # Каскадный перенос
        "21",            # Перенос с расширением
        "0",              # Минимальное число
        "2",              # Однозначное число
    ]
    all_passed = True
    for input_str in tests:
        a = [int(c) for c in reversed(input_str)]
        add_three(a)
        result = ''.join(map(str, reversed(a)))
        print(f"{input_str} + 10 = {result}")

```

Результаты тестирования:

```

111 + 10 = 121
10202 + 10 = 10212
120 + 10 = 200
222 + 10 = 1002
21 + 10 = 101
0 + 10 = 10
2 + 10 = 12

```

Результаты совпали с ожидаемыми. Алгоритм корректен.