

# Задача о поиске числа с особой структурой в битовом представлении

Коломиец Анастасия

МФТИ

7 апреля 2024 г.

# План

1 Постановка задачи

2 Ответ задачи

3 Решение задачи

- Доказательство  $S(x) = S(\text{inv}(x))$
- В  $x_{max}$  не может быть больше двух одинаковых цифр подряд
- В битовом представлении  $x_{max}$  не может быть 0011 или 1100
- В битовом представлении  $x_{max}$  не может быть 00 10..01 00 или 11 01...10 11
- В битовом представлении  $x_{max}$  не может быть 00 10..01 00 или 11 01...10 11
- В битовом представлении  $x_{max}$  не может быть 11 01..01 00 или 00 10...10 11
- Промежуточный результат
- Результат
- Эксперимент

# Постановка задачи

Фиксируем натуральное число  $p$  - четное.

Пусть  $x$  число в двоичной записи имеет вид  $\overline{x_{p-1}x_{p-2}\dots x_0}$ .

Запишем все циклические сдвиги числа  $x$  и найдем сумму тех из этого списка, которые начинаются с 0. Обозначим эту сумму как  $S(x)$

Нужно найти максимум  $S(x)$  и значение  $x_{max}$ , в котором он достигается.

## Ответ задачи

При  $p = 2k$ .

Максимальное значение функции достигается при  $x = 0101\dots 01$  и равно  $\frac{k(4^k - 1)}{3}$ .

# Решение задачи

# Доказательство $S(x) = S(\text{inv}(x))$

Обозначения:

- $P(x)$  - сумму чисел, начинающихся с единицы, из всех циклических сдвигов.
- $y = \text{inv}(x)$  -  $p$ -значное двоичное число :  $y_i = \overline{x_i}$
- $t$  - количество единиц в битовом представлении  $x$ .

Тогда можно записать несколько равенств:

- $x + \text{inv}(x) = 111...1 =_{10} 2^p - 1$
- $S(x) + P(\text{inv}(x)) = (p - t)(2^p - 1)y$ , так как всего слагаемых в  $S$ :  $(p - t)$  - количество нулей
- $S(\text{inv}(x)) + P(x) = t(2^p - 1)y$
- $S(x) + P(x) = t(2^p - 1)$ , так как всего  $t$  единиц и каждая единица будет входить в сумму на каждой позиции  $p$ -значного двоичного числа ( $2^i$ , где  $i$  от 0 до  $p - 1$ ).

Тогда  $S(x) = S(\text{inv}(x))$ .

В  $x_{max}$  не может быть больше двух одинаковых цифр подряд

- Если в  $x$  существует  $\overline{000}$ ,

То посмотрим, как изменится  $S(x)$  при замене  $\overline{000} \rightarrow \overline{010}$ :

$x = \overline{000y} \rightarrow x' = \overline{010y} \rightarrow$ , где  $y$  -  $(p-3)$ -значное

Обозначение:

- $\Delta_i := x'_i - x_i$ , где  $x_i$  - это  $p$ -значное число, начинающееся с  $i$  символа в  $x$  и получившееся из  $x$  с помощью циклических сдвигов.
- $\Delta_{p-1} = \overline{010y} - \overline{000y} = 2^{p-2}$
- $\Delta_{p-2} = -\overline{00y} \geq -2^{p-2} + 1$
- $\Delta_i = \overline{y_1 01 y_2} - \overline{y_1 00 y_2} \geq 0$  - для остальных  $i$

Тогда  $\Delta_\Sigma > 0$  и  $S(x') > S(x)$ .

Аналогичное верно и для чисел  $x$ , в которых встерчается  $\overline{111}$ :

$x \rightarrow inv(x) \rightarrow (\overline{000} \rightarrow \overline{010}) = x'$

Тогда, если в числе встретилось больше двух одинаковых цифр подряд, то мы можем построить  $x'$  с большей  $S(x)$ .

В битовом представлении  $x_{max}$  не может быть 0011 или 1100

- Если в числе нашелся фрагмент 0011,  
То он будет внутри 100110 по 2п.
- Найдем, как изменится  $S(x)$  при преобразовании:  
$$x = \overline{10\ 01\ 10y} \rightarrow x' = \overline{10\ 10\ 10y}$$

Найдем  $\Delta_i$ :

- $\Delta_{p-2} = \overline{0101y} - \overline{0011y} = 2^{p-2} - 2^{p-3} = 2^{p-3}$
- $\Delta_{p-3} = \overline{010y1} - \overline{0110y} = 2^{p-2} + 2y + 1 - 2^{p-2} - 2^{p-3} - y = -2^{p-3} + y + 1$
- $\Delta_i = \overline{0y_110y_2} - \overline{0y_101y_2} > 0$ , для остальных  $i$

Тогда  $\Delta_\Sigma > 0$  и  $S(x') > S(x)$

Аналогичное верно и для случая, когда в числе встретились 1100 по 1п.

Тогда, если в числе встретились две пары одинаковых цифр подряд, то мы можем построить  $x'$  с большей  $S(x)$



В битовом представлении  $x_{max}$  не может быть 00 10..01 00 или 11 01...10 11

- Если в числе идут подряд пары 00, между которыми строго чередуются  $k$  чисел - 10..01:

$$x = \overline{0010..010010y}$$

- Найдем, как изменится  $S(x)$  при

$$x = \overline{00 \ 10..01 \ 00 \ 10y} \rightarrow x' = \overline{01 \ 01..10 \ 10 \ 10y}$$

Найдем  $\Delta_i$ :

- $\Delta_{p-1} = \overline{01 \ 01..10 \ 10 \ 10y} - \overline{00 \ 10..01 \ 00 \ 10y} =$   
 $2^{p-2} + 2^{p-4} + \dots + 2^{p-k-3} - (2^{p-3} + 2^{p-5} + \dots + 2^{p-k-2}) =$   
 $(2^{p-3} + 2^{p-5} + \dots + 2^{p-k-2}) + 2^{p-k-3}$
- $\Delta_{p-k-3} = -\overline{0010y} \geq -2^{p-3} - 2^{p-4} + 1$

В битовом представлении  $x_{max}$  не может быть 00 10..01 00 или 11 01...10 11

- $\Delta_{a_i} = \overline{010...01\ 010y1} - \overline{010...1\ 0010y} = 2^i + 2y + 1 - 2^{i-1} - y = 2^{i-1} + y + 1 \geq 2^{i-1} + 1$ , для чисел, начинающихся с одного из первых  $k$  нулей, не считая самый первый;  
 $i$  - степень двойки, которую прибавляет первая отличная цифра в новом числе, тогда  $i \in \{p-4, p-6, \dots, p-k-3\}$

Тогда  $\Delta_{p-1} + \Delta_{p-k-3} + \Delta_{a_{p-4}} \geq (2^{p-3} + 2^{p-5} + \dots + 2^{p-k-2}) + 2^{p-k-3} - 2^{p-3} - 2^{p-4} + 1 + 2^{p-5} + 1 > 0$

- $\Delta_j = \overline{y_1 101...y_2} - \overline{y_1 010y_2} > 0$ , для остальных  $j$
- Тогда  $\Delta_\Sigma > 0$  и  $S(x') > S(x)$
- Аналогичное верно и для случая, когда в числе подряд идут 11 по 1п

**Вывод:** Если в числе встретились две пары одинаковых цифр, между которыми строго чередуются 0 и 1, То мы можем построить  $x'$  с большим значением  $S$ , у которого ровно на две пары из одинаковых цифр меньше.

В битовом представлении  $x_{max}$  не может быть 11 01..01 00 или 00 10...10 11

- Если в числе идут подряд пары 00 и 11, между которыми строго чередуются  $k$  чисел - 10..10:

$$x = \overline{00 \ 10..10 \ 1101y}$$

- Найдем, как изменится  $S(x)$  при

$$x = \overline{00 \ 10..10 \ 11 \ 01y} \rightarrow x' = \overline{01 \ 01..01 \ 01 \ 01y}$$

Найдем  $\Delta_i$ :

- $\Delta_{a_i} = \overline{01...01 \ 01y1} - \overline{01...01 \ 101y} = -2^i - 2^{i-2} - y + 2^{i-1} + 2y + 1 = -2^{i-1} - 2^{i-2} + y \geq -2^{i-1} - 2^{i-2} + 2^{i-5}$ , для чисел, начинающихся с одного из первых  $k$  нулей, не считая самый первый;

$i$  - степень двойки, которую вычитает первая отличная цифра в новом числе, тогда  $i \in \{p-3, p-6, \dots, p-k-3\}$

$y \geq 2^{i-5}$ , так как больше двух нулей подряд идти не может

- $\Delta_{Sum(\Delta_{a_i})} \geq -2^{p-4} - 2^{p-6} \dots - 2^{p-k-4} - 2^{p-5} - 2^{p-7} - \dots - 2^{p-k-5} + 2^{p-8} + \dots + 2^{p-k-8}$

В битовом представлении  $x_{max}$  не может быть 11 01..01 00 или 00 10...10 11

Найдем  $\Delta_i$ :

- $\Delta_{p-1} = \overline{01\ 01..01\ 0101y} - \overline{00\ 10..10\ 1101y} = 2^{p-2} + 2^{p-4} + \dots + 2^{p-k-2} - (2^{p-3} + 2^{p-5} + \dots + 2^{p-k-3}) = 2^{p-3} + 2^{p-5} + \dots + 2^{p-k-3}$
- $\Delta_{Sum(\Delta_{a_i})} + \Delta_{p-1} \geq (2^{p-3} + 2^{p-5} + \dots + 2^{p-k-3}) - (2^{p-4} + 2^{p-6} + \dots + 2^{p-k-4}) - (2^{p-5} + 2^{p-7} + \dots + 2^{p-k-5}) + (2^{p-8} + \dots + 2^{p-k-8}) = 2^{p-3} - (2^{p-4} + 2^{p-6} + \dots + 2^{p-k-4}) - 2^{p-k-5} + (2^{p-8} + \dots + 2^{p-k-8}) > 0$
- $\Delta_j = \overline{y_1 01 y_2} - \overline{y_1 00 y_2} > 0$ , для остальных  $j$

Тогда  $\Delta_\Sigma > 0$  и  $S(x') > S(x)$

Аналогичное верно и для случая, когда в числе пары 11 и 00, между которыми строго чередуются  $k$  чисел (01...01): (из 1п)

**Вывод:** Если в числе встретились две пары одинаковых цифр между которыми чередуются 0 и 1, то мы можем построить  $x'$  с большим значением  $S$ , у которого ровно на две пары из одинаковых цифр меньше.

# Промежуточный результат

- Любое число  $x$  можем перестроить так, чтобы в его двоичной записи одинаковые цифры не встречались больше двух подряд и  $S(x)$  увеличилась.
- Затем любое число, в двоичной записи которого пары одинаковых цифр встречаются больше одного раза, можно перестроить так, чтобы количество таких пар уменьшилось ровно на два и значение  $S(x)$  увеличилось.

$$x_{max} = 01...0101$$

После модификаций первого типа, когда одинаковые цифры рядом встерчаются не более двух раз подряд, получили:

- Четное количество ( $2m$ ) пар из одинаковых подряд идущих цифр

Тогда после  $m$  операций второго типа мы получаем число, в котором не могут идти подряд одинаковые цифры. То есть  $x' = 010101...01$ . И такой случай возможен только при четном  $p$

- Нечетное количество ( $2m + 1$ ) пар из одинаковых подряд идущих цифр

Тогда после  $m$  операций второго типа мы получаем число, в котором ровно одна пара, повторяющихся и соседних цифр могут идти подряд. Но тогда число имеет вид:  $001010..101$  - состоит из нечетного количества цифр, что противоречит условию. Следовательно, такой случай возможен тогда и только тогда, когда  $p$  - нечетное.

- Любое число  $x$  из четного количества цифр можно преобразовать к виду  $x' = 01...01$  и  $S(x) < S(x')$ .  
Следовательно,  $x_{max} = 0101...01$ .
- Тогда при  $p = 2k$ :  
$$\max(S(x_{max})) = (2^{p-2} + 2^{p-4} + \dots + 2^0) \cdot \frac{p}{2} = (4^0 + \dots + 4^{k-1}) \cdot k = \frac{4^k - 1}{3} \cdot k$$
- Любое число  $x$  из нечетного количества цифр можно преобразовать к виду  $x' = 001...01$  и  $S(x) < S(x')$ .  
Следовательно,  $x_{max} = 00101...01$ .
- Тогда при  $p = 2k + 1$ :  
$$\begin{aligned} \max(S(x_{max})) &= (2^{2k-2} + 2^{p-4} + \dots + 2^0) + 2(2^{2k-2} + 2^{p-4} + \dots + 2^0) + \sum_{i=1}^{k-1} (2^0 + 2^2 + \dots + 2^{2i-2} + 2^{2i+1} + \dots + 2^{2k-1}) = \\ &= 3 \frac{4^k - 1}{3} + \sum_{i=1}^{k-1} (2^0 + 2^2 + \dots + 2^{2i-2} + 2(2^{2i} + \dots + 2^{2k-2})) = \\ &= 4^k - 1 + \sum_{i=1}^{k-1} (2(2^0 + \dots + 2^{2k-2}) - (2^0 + 2^2 + \dots + 2^{2i-2})) = \\ &= 4^k - 1 + \sum_{i=1}^{k-1} \left( \frac{2(4^k - 1)}{3} - \frac{4^i - 1}{3} \right) = \\ &= (4^k - 1) \left( 1 + \frac{2(k-1)}{3} \right) - \sum_{i=1}^{k-1} \left( \frac{4^i - 1}{3} \right) = k(4^k - 1) + \frac{k-1}{3} - \frac{4^k - 4}{9} \end{aligned}$$



Для проверки теоретических результатов была написана программа, которая для фиксированного  $p$  считает по определению значение функции  $S$  для каждого  $x$  от 1 до  $2^p$ .  
Результаты теории подтвердились экспериментом при  $p$  от 1 до 30.