Phân tích & thiết kế thuật toán

Nhân nhanh đa thức sử dụng Fast Fourier Transform

Giảng viên: TS. Đỗ Phan Thuận

Sinh viên: Tạ Quang Tùng

Lớp: KSTN-CNTT-K60

Outline

- Nhân đa thức và liên hệ với biến đổi Fourier rời rạc.
- Thuật toán FFT.
- Bài toán "A plus B".
- Bài toán "Nikita and Order Statistics".

Nhân đa thức

$$P(x) = a_0 + a_1 x + a_2 x^2 + \dots + a_{m-1} x^{m-1} = \sum_{i=0}^{m-1} a_i x^i$$

$$Q(x) = b_0 + b_1 x + b_2 x^2 + \dots + b_{n-1} x^{n-1} = \sum_{j=0}^{n-1} b_j x^j$$

$$P(x) \times Q(x) = c_0 + c_1 x + c_2 x^2 + \dots + c_{p-1} x^{p-1} = \sum_{k=0}^{p-1} c_k x^k$$

$$\Rightarrow c_k = \sum_{i=0}^n a_i \times b_{k-i}$$

Với:
$$i \le m-1$$

Và:
$$k-i \le n-1 \Leftrightarrow i \ge k-n+1$$

 $\min(k, m-1)$

$$i=\max(0,k-n+1)$$

Thời gian tính toán: $\mathcal{O}\left(m\times n\right)$

Hay: $c_k = \sum_{i=1}^{n} a_i \times b_{k-i} \quad \forall k = \overline{0, m+n-2}$

Liên hệ với biến đổi Fourier rời rạc

Ta có:

Đặt:

$$p = m + n - 1$$

$$N = 2^{\left\lceil \log_2(p) \right\rceil}$$

$$W_u = e^{-j\frac{2\pi u}{N}}$$

$$P(W_u) = \sum_{i=0}^{m-1} a_i W_u^i$$

$$Q(W_u) = \sum_{j=0}^{\infty} b_j W_u^j$$

$$P(W_u) \times Q(W_u) = \sum_{k=0}^{p-1} c_k W_u^k$$

Và:

$$a_i = 0$$
 $\forall i = \overline{m, N-1}$
 $b_i = 0$ $\forall j = \overline{n, N-1}$

$$c_k = 0 \quad \forall k = \overline{p, N - 1}$$

Thì ta có:

$$c_k = \sum_{i=1}^{k} a_i \times b_{k-i} \qquad \forall k = \overline{0, N-1}$$

$$P(W_u) = \sum_{i=0}^{N-1} a_i W_u^i = \mathcal{F}[a_i]_u$$

$$Q(W_u) = \sum_{i=0}^{N-1} b_i W_u^i = \mathcal{F}[b_i]_u$$

$$P(W_u) \times Q(W_u) = \sum_{i=0}^{N-1} c_i W_u^i = \mathcal{F}[c_i]_u$$

$$\Rightarrow c_i = \mathcal{F}^{-1} \left[\mathcal{F}[c_i]_u \right]_i$$
$$= \mathcal{F}^{-1} \left[P(W_u) \times Q(W_u) \right]_i$$
$$= \mathcal{F}^{-1} \left[\mathcal{F}[a_i]_u \times \mathcal{F}[b_i]_u \right]_i$$

Thời gian tính toán:

Thoi gian tinh toan:
$$\mathcal{F}[a_i]_u \quad \mathcal{O}(N)$$

$$\mathcal{F}[a_i]_u \qquad \mathcal{O}(N \log N)$$
 $\mathcal{F}[b_i]_u \qquad \mathcal{O}(N \log N)$

 $\mathcal{F}[b_i]_u \qquad \mathcal{O}(N \log N)$

$$P[b_i]_u = O(N \log N)$$

$$P(W_u) \times Q(W_u) = 0$$

 $P(W_u) \times Q(W_u)$ $\mathcal{O}(N)$

$$\mathcal{F}^{-1}[P(W_u) \times Q(W_u)]_i \qquad \mathcal{O}(N \log N)$$
form: $\mathcal{O}(N \log N) < \mathcal{O}(m \times n)$

Tổng: $\mathcal{O}(N \log N) < \mathcal{O}(m \times n)$

Thuật toán biến đổi fourier nhanh - FFT

$$X_u = \mathcal{F}[x_i]_u = \sum_{i=0}^{N-1} x_i e^{-j\frac{2\pi i u}{N}}$$

$$= \sum_{i=0}^{\frac{N}{2}-1} x_{2i} e^{-j\frac{2\pi 2iu}{N}} + \sum_{i=0}^{\frac{N}{2}-1} x_{2i+1} e^{-j\frac{2\pi (2i+1)u}{N}}$$

$$= \sum_{i=0}^{\frac{N}{2}-1} x_{2i}e^{-j\frac{2\pi iu}{N/2}} + e^{-j\frac{2\pi u}{N}} \sum_{i=0}^{\frac{N}{2}-1} x_{2i+1}e^{-j\frac{2\pi iu}{N/2}}$$

Đặt: a_i là dãy các số có chỉ số chẵn lấy ra từ x_i . b_i là dãy các số có chỉ số lẻ lấy ra từ x_i .

Đặt:
$$a_i$$
 là dãy các số có chỉ số chăn lây ra từ x_i .
$$b_i$$
 là dãy các số có chỉ số lẻ lấy ra từ x_i .
Ta có:
$$\sum_{i=0}^{\frac{N}{2}-1} x_{2i}e^{-j\frac{2\pi i u}{N/2}} = \sum_{i=0}^{\frac{N}{2}-1} a_i e^{-j\frac{2\pi i u}{N/2}}$$

 $=\mathcal{F}[a_i]_u \qquad \left(\operatorname{C\acute{o}} \frac{N}{2} \operatorname{phần} \operatorname{tử}\right)$

 $\sum_{i=1}^{\frac{N}{2}-1} x_{2i+1} e^{-j\frac{2\pi i u}{N/2}} = \sum_{i=1}^{\frac{N}{2}-1} b_i e^{-j\frac{2\pi i u}{N/2}}$ $u = \overline{0, N-1}$

 $= e^{-j\frac{2\pi i(u-N/2)}{N/2}}$

 $=\mathcal{F}[b_i]_u \qquad \left(\operatorname{C\'o} \frac{N}{2} \operatorname{phần} \operatorname{tử}\right)$

 $e^{-j\frac{2\pi iu}{N/2}} = e^{-j\frac{2\pi iu}{N/2} + j2\pi i}$

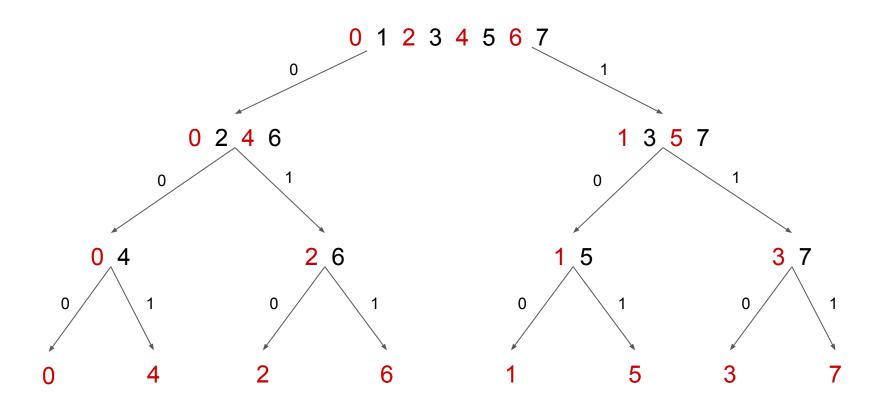
Từ đó: Nếu xét với $u=0, \frac{N}{2}-1$

$$\mathcal{F}[x_i]_u = \mathcal{F}[a_i]_u + e^{-j\frac{2\pi u}{N}}\mathcal{F}[b_i]_u$$

$$\mathcal{F}[x_i]_u = \mathcal{F}[a_i]_u + e^{-j\frac{2\pi u}{N}}\mathcal{F}[b_i]_u$$

$$\mathcal{F}[x_i]_{u+N/2} = \mathcal{F}[a_i]_u + e^{-j\frac{2\pi(u+N/2)}{N}}\mathcal{F}[b_i]_u$$

$$= \mathcal{F}[a_i]_u - e^{-j\frac{2\pi u}{N}}\mathcal{F}[b_i]_u$$



$$W_{s,u} = e^{-j\frac{2\pi u}{2(1\ll s)}} \qquad \mathcal{F}[x_i]_u = \mathcal{F}[a_i]_u + e^{-j\frac{2\pi u}{N}}\mathcal{F}[b_i]_u$$
$$\mathcal{F}[x_i]_{u+N/2} = \mathcal{F}[a_i]_u - e^{-j\frac{2\pi u}{N}}\mathcal{F}[b_i]_u$$

POST2 - A cộng B version 2

Giới hạn

- Thời gian: 0.25s
- Bộ nhớ: 1536MB
- Mã nguồn: 50000 bytes

Cho 3 dãy N số nguyên A1, A2, ..., An, B1, B2, ..., Bn và C1, C2, ..., Cn. Hãy đếm số bộ 3 (Ai,Bj,Ck) thỏa mãn Ai + Bj = Ck.

Input

- Dòng đầu ghi số N. (N \leq 10 5)
- Dòng thứ 2 ghi N số nguyên có giá trị tuyệt đối không vượt quá 50000 thể hiện dãy A.
- Dòng thứ 3 và thứ 4 lần lượt ghi dãy B và C theo quy cách tương tự.

Output

- Số bộ 3 thỏa mãn.

Ý tưởng lời giải

- Mỗi giá trị của các dãy nằm trong khoảng từ -50,000 đến 50,000.
- => Có nhiều nhất 100,001 giá trị.
- Mỗi dãy A, B, C có thể đại diện bằng một vector (nguyên) 100,001 chiều.
- Gọi U, V, W lần lượt là 3 vector đó.
- Số các bộ 3 thỏa mãn là tổng:

$$\sum_{k=-n}^{n} W_k \sum_{i=-n}^{k} U_i \times V_{k-i}$$
Với: $k - i \le n \Leftrightarrow i \ge k - n$
 $(n = 50000)$

Thời gian tính

$$N = 2^{\lceil \log_2(4n+1) \rceil}$$

$$R_k = \sum_{i=\max(-n,k-n)}^{\kappa} U_i \times V_{k-i} \qquad \mathcal{O}(N \log N)$$

$$\sum W_k R_k \qquad \mathcal{O}(n)$$

k=-n

Bộ test chương trình

- 5 test tay (kết quả được tính bằng tay).
- 2 test có quy luật (tổng bằng và không bằng), kích thước 1000 phần tử.
- 2 test có quy luật (tổng bằng và không bằng), kích thước 100000 phần tử.
- 12 test được sinh ngẫu nhiên bằng chương trình đơn giản (không dùng FFT) để kiểm tra tính đúng đắn, kích thước 1000 phần tử.
- 5 test được sinh ngẫu nhiên bằng chương trình đích để kiểm tra thời gian chạy, kích thước 100000 phần tử.

```
% main ../fft.cpp
------ikih bêy Sêp xêp Công cụ Tiên ich bo sung. Trọ giá
______
______

    5 test tav (kết quả được tính bằng tay).

    2 test có quy luật (tổng bằng và không bằng), kích

PASSED

    12 test được sinh ngâu nhiên bằng chương trình đ

1000 n
```

chay kich

5 test được sinh ngâu nhiên bằng chương trình địc

```
PASSED
ime: Os 121ms
______
PASSED
____
PASSED BIX + MAXT += 1
______
PASSED int x: std::cln >> x
____
PASSEDT(A, MAX BIT COUNT)
______
PASSED
_____
PASSED count = 0:
ime: Os 162ms
PASSEDd::cout << count << std::endl:
_____
PASSED
Time: Os 167ms
PASSED
```









Giải bài trực tuyến 🔀 PROFILE 🕶





acm challenge main oi tutorial

Status

P Ranking

♀ Forum

info

rules

links

Biên bản chấm bài

Xem lại		1 2	3 4	5			Xem tiêp >
ID	GIỜ NỘP	Tài khoản:	PROBLEM	RESULT	TIME	MEM	NGÔN NGỮ
22818945	2018-12-04 11:55:08	Tung Quang	A cộng B version 2	accepted edit run	0.09	31M	CPP14
22818934	2018-12-04 11:51:51	Ngọt	Pha chế	93.33	0.09	17M	CPP14
22818927	2018-12-04 11:50:40	Ngọt	Pha chế	0	0.00	0k	CPP14
22818923	2018-12-04 11:49:55	hoangkings100	Đi xem phim	100	0.00	2.7M	C++ 4.3.2
22818907	2018-12-04 11:47:32	hoangkings100	Đi xem phim	90 WA-test-4	0.00	2.7M	C++ 4.3.2
22818840	2018-12-04	Ngot	Pha chế	6.67	0.02	18M	CPP14

E. Nikita and Order Statistics

time limit per test: 2 seconds
memory limit per test: 256 megabytes
input: standard input
output: standard output

Nikita likes tasks on order statistics, for example, he can easily find the k-th number in increasing order on a segment of an array. But now Nikita wonders how many segments of an array there are such that a given number x is the k-th number in increasing order on this segment. In other words, you should find the number of segments of a given array such that there are exactly k numbers of this segment which are less than x.

Nikita wants to get answer for this question for each k from 0 to n, where n is the size of the array.

Input

The first line contains two integers n and x ($1 \le n \le 2 \cdot 10^5, -10^9 \le x \le 10^9$).

The second line contains n integers $a_1, a_2, \ldots, a_n \ (-10^9 \le a_i \le 10^9)$ — the given array.

Output

Print n + 1 integers, where the *i*-th number is the answer for Nikita's question for k = i - 1.

Tóm tắt

Cho một mảng n phần tử và một giá trị x.

Ứng mỗi giá trị k từ 0 đến n, tìm số lượng các đoạn (segment)

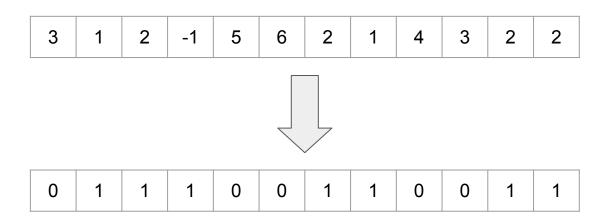
mà có đúng k giá trị trong đoạn đó là nhỏ hơn x.

Điều kiện:
$$1 \le n \le 2 \times 10^5$$
 $-10^9 \le a_i \le 10^9$ $-10^9 \le x \le 10^9$

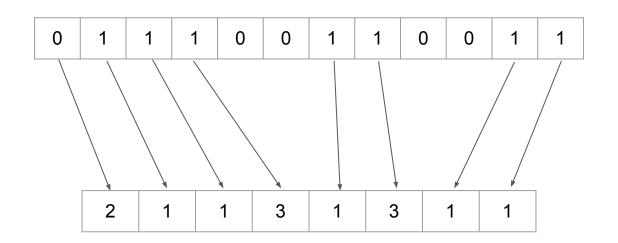
Giới hạn thời gian: 2s, bộ nhớ: 256MB.

Ý tưởng lời giải

Chuyển mảng đầu vào thành chuỗi nhị phân, ví dụ với x = 3



Gọi C_j là số các phần tử 0 sau phần tử 1 thứ j, cộng 1. $(j = \overline{1, m})$ và C_0 là phần tử 0 bắt đầu xâu M, cộng 1.



Số các segment từ vị trí thứ j
 của số 1, ứng với k số 1 là: $C_{i-1} \times C_{i-1+k}$

$$X_k = \sum_{m+1-k}^{m+1-k} C_{j-1} \times C_{j-1+k}$$

$$j=1$$
 $m-k$

$$j=1$$

$$-\sum_{k=0}^{m-k}C\times C$$

$$= \sum_{k=0}^{m-k} C_p \times C_{p+k}$$

$$= \sum_{m=k}^{m-k} C_m \times C_{m+k}$$

Ta có:
$$C_{n+1}$$

$$_{+k} =$$

$$C_{p+k} = D_{m-k-p}$$

$$_{k}=D_{m-k-p}$$
 $_{m-k}$

Hay: $D_i = C_{m-i} \quad \forall i = \overline{0, m}$

$$\Rightarrow X_k = \sum_{k=0}^{m-k} C_p \times C_{p+k}$$

Gọi D là dãy nghịch đảo của C.

$$X_k = \sum_{p=0} C_p \times C_{p+k}$$

$$\times D_{m-k-p}$$

$$=\sum_{p=0}^{m-k} C_p \times D_{m-k-p}$$

Nếu đặt:

$$P(x) = \sum_{p=0}^{\infty} C_p x^p$$

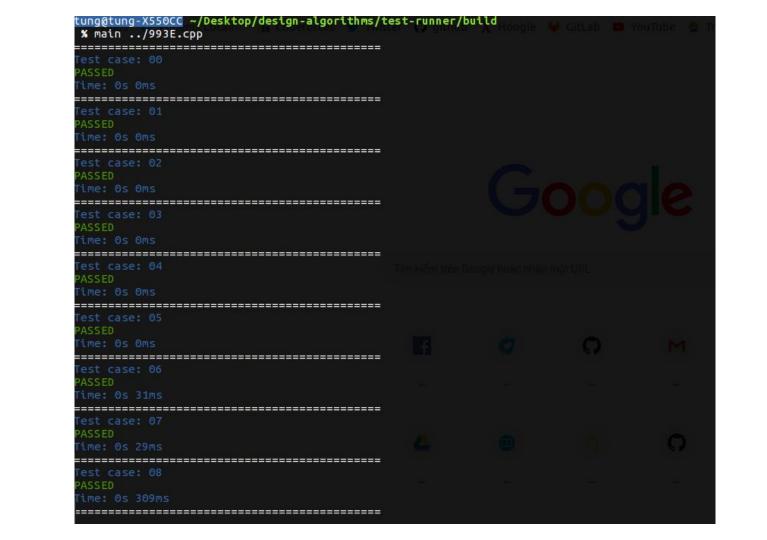
m-k

$$Q(x) = \sum_{p=0}^{m-k} D_p x^p$$

Thì X_k chính là hệ số của x^{m-k} của đa thức $P(x) \times Q(x)$

Bộ test chương trình

- 6 test tay (kết quả được tính bằng tay), bao gồm một số test trên Codeforces.
- 2 test có quy luật (đều nhỏ hơn x và đều lớn hơn x), kích thước 20000 phần tử.
- 2 test có quy luật (đều nhỏ hơn x và đều lớn hơn x), kích thước 200000 phần tử.
- 10 test được sinh ngẫu nhiên bằng chương trình đơn giản (không dùng FFT) để kiểm tra tính đúng đắn, kích thước 20000 phần tử.
- 10 test được sinh ngẫu nhiên bằng chương trình đích để kiểm tra thời gian chạy, kích thước 200000 phần tử.



```
______
PASSED
______
______
______
______
Time: Os 351ms
______
PASSED
Time: Os 359ms
______
PASSED
Time: Os 376ms
______
PASSED
______
PASSED
______
```

tung@tung-X550CC ~/Desktop/design-algorithms/test-runner/build

46203281	2018-11-25 15:47:12	quangtung97	E - Nikita and Order Statistics	GNU C++17	Accepted	296 ms	30500 KB
<u>46203052</u>	2018-11-25 15:40:09	quangtung97	E - Nikita and Order Statistics	GNU C++17	Accepted	296 ms	30500 KB
46202983	2018-11-25 15:37:31	quangtung97	E - Nikita and Order Statistics	GNU C++17	Accepted	592 ms	30500 KB
46202786	2018-11-25 15:30:52	quangtung97	E - Nikita and Order Statistics	GNU C++17	Accepted	686 ms	39900 KB
46202450	2018-11-25 15:17:54	quangtung97	E - Nikita and Order Statistics	GNU C++17	Accepted	701 ms	35200 KB
46202129	2018-11-25 15:06:40	quangtung97	E - Nikita and Order Statistics	GNU C++17	Accepted	982 ms	35200 KB
46201978	2018-11-25 15:01:23	quangtung97	E - Nikita and Order Statistics	GNU C++17	Accepted	888 ms	35200 KB
46201844	2018-11-25 14:56:43	quangtung97	E - Nikita and Order Statistics	GNU C++17	Wrong answer on test 9	31 ms	18800 KB
<u>46201794</u>	2018-11-25 14:54:38	quangtung97	E - Nikita and Order Statistics	GNU C++17	Accepted	857 ms	35200 KB
46201721	2018-11-25 14:51:28	quangtung97	E - Nikita and Order Statistics	GNU C++17	Compilation error	0 ms	0 KB
46198234	2018-11-25 12:39:51	quangtung97	E - Nikita and Order Statistics	GNU C++17	Time limit exceeded on test 12	2000 ms	2400 KB
	2018-11-14			GNU			

THANKS FOR LISTENING!