# #03-1. 사칙연산

나정휘

https://justiceHui.github.io/

## 목차

나눗셈과 합동식 C/C++의 나눗셈 연산 거듭 제곱의 빠른 계산

## 나눗셈과 합동식

### 나눗셈 정리 (Division Algorithm)

- 정수 a와 0이 아닌 정수 b가 있을 때,  $a = bq + r, 0 \le r < |b|$ 를 만족하는 정수 q, r은 유일함
  - 이때 q를 몫, r을 나머지라고 부름
  - 8을 3으로 나누었을 때의 몫은 2, 나머지는  $2(8 = 3 \times 2 + 2)$
  - 8을 -3으로 나누었을 때의 몫은 -2, 나머지는  $2(8 = (-3) \times (-2) + 2)$
  - -8을 3으로 나누었을 때의 몫은 -3, 나머지는  $1(-8 = 3 \times (-3) + 1)$
  - -8을 -3으로 나누었을 때의 몫은 3, 나머지는  $1(-8 = (-3) \times 3 + 1)$

## 나눗셈과 합동식

### 약수와 배수

- 정수 a, b에 대해 b = an을 만족하는 정수 n이 존재하면 a는 b의 약수, b는 a의 배수
  - a|b:a가 b를 나눈다, b는 a로 나누어진다.
  - 정의에 의해 모든 정수는 0을 나눌 수 있음
- a = b = 0이 아닌 정수 a, b에 대해, g|a, g|b를 만족하는 가장 큰 자연수 g: 최대공약수
- *α*|*l*, *b*|*l*를 만족하는 가장 작은 자연수 *l*: 최소공배수
- a와 b의 최대공약수가 1이면 a와 b는 서로소
- ab = gl
  - a = ga', b = gb'라고 하면 a'과 b'은 서로소
  - l = ga'b'이므로  $ab = g^2a'b' = gl임$
  - -l=ab/g

## 나눗셈과 합동식

### 합동

- 정수 a, b와 0이 아닌 정수 n이 있을 때, n|(a-b)이면 a와 b가  $(mod\ n)$ 에서 합동
  - $a \equiv b \pmod{n}$
  - a와 b를 n으로 나눈 나머지가 동일하다는 뜻

#### 합동의 성질

- 반사성, 대칭성, 추이성
  - $-a \equiv a \pmod{n}$
  - $a \equiv b \pmod{n}$ 이면  $b \equiv a \pmod{n}$
  - $a \equiv b \pmod{n}$ 이고  $b \equiv c \pmod{n}$ 이면  $a \equiv c \pmod{n}$
- 사칙연산
  - $a \equiv b \pmod{n}$ 이면
  - 두 정수  $c \equiv d \pmod{n}$ 에 대해,  $a \pm c \equiv b \pm c \pmod{n}$
  - 0이 아닌 두 정수  $c \equiv d \pmod{n}$ 에 대해,  $ac \equiv bc \pmod{n}$
  - 나눗셈은 성립 안 함
    - $-9 \equiv 12 \pmod{3}, 9/3 \not\equiv 12/3 \pmod{3}$

## C/C++의 나눗셈 연산

### C/C++의 나눗셈 연산

- a, b가 정수일 때 (a / b) \* b + (a % b) = a를 만족하는 몫과 나머지를 반환함
- b가 a의 약수가 아니면 몫 0에 가까워지도록 자름 (truncation towards zero)

$$-8/3=2$$

$$-8/(-3) = -2$$

$$8\%(-3)=2$$

$$-8/(-3) = -2$$
  $8\%(-3) = 2$   $(-2)*(-3) + 2 = 8$ 

$$-(-8)/3=-2$$

$$(-8) \% 3 = -2$$

$$-(-8)/3 = -2$$
  $(-8) \% 3 = -2$   $(-2) * 3 + (-2) = -8$ 

$$-(-8)/(-3)=2$$

$$(-8)\%(-3) = -2$$

$$-(-8)/(-3) = 2$$
  $(-8)\%(-3) = -2$   $2*(-3)+(-2) = -8$ 

- 나머지를  $0 \le r < |b|$  범위에 넣고 싶을 때는
  - $r = r + (r \ge 0 ? 0 : |b|)$
  - 또는 r = (r + |b|) % |b|

## C/C++의 나눗셈 연산

### BOJ 17466. N! mod P (1)

- N과 P가 주어지면 N!을 P로 나눈 나머지를 구하는 문제
- N, P  $\leq 10^8$  이므로 계산 과정 도중에 최대  $10^{16}$ 까지의 수를 볼 수 있음
- long long을 사용하면서, 곱셈 연산을 할 때마다 나머지를 취하면 됨

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
using ll = long long;

int main(){
    ios_base::sync_with_stdio(false); cin.tie(nullptr);
    ll N, P, R = 1;
    cin >> N >> P;
    for(int i=1; i<=N; i++) R = R * i % P;
    cout << R;
}</pre>
```

## 질문?

목표: 음이 아닌 정수 a,b,c에 대해  $a^b \pmod{c}$ 를 구하는 것

- b = 0이면  $a^b = 1$
- $b \ge 1$ 이면 두 가지 경우로 나눠서 생각할 수 있음
  - 2|b이면  $a^b = a^{b/2} \times a^{b/2}$
  - 2  $\nmid b$ 이면  $a^b = a \times a^{(b-1)/2} \times a^{(b-1)/2}$
- 곱셈 연산을 할 때마다 c로 나눈 나머지를 취하면
- a < c일 때 계산 과정 도중에 나오는 값은  $c^2$ 미만

### BOJ 1629. 곱셈

- 2147483647(= 2<sup>31</sup> 1) 이하의 자연수 a, b, c가 주어졌을 때
- $a^b \mod c$ 를 구하는 문제
- 계산 도중에 int 범위를 넘어갈 수 있으므로 long long 사용
- Pow 함수의 호출 횟수: [log<sub>2</sub> b] + 2번

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
using ll = long long;
ll Pow(ll a, ll b, ll c){
   if(b == 0) return 1;
   ll half = Pow(a, b / 2, c);
   if(b % 2 == 0) return half * half % c;
    else return a * half % c * half % c;
int main(){
    ios_base::sync_with_stdio(false); cin.tie(nullptr);
   ll a, b, c;
    cin >> a >> b >> c;
    cout << Pow(a % c, b, c);
```

### BOJ 1629. 곱셈

- b = 5 일 때 b = 0 이진법으로 나타내 보면  $101_{(2)}(2^2 + 2^0)$
- $a^5 a^4 \times a^1$ 로 나타낼 수 있음
- $a^1, a^2, a^4, a^8, \dots$  를 알고 있다면 최대  $\log_2 b$ 번의 곱셈으로  $a^b$ 를 구할 수 있음

```
ll Pow(ll a, ll b, ll c){
   ll res = 1;
   while(b > 0){
        if(b % 2 == 1) res = res * a % c;
        b /= 2;
        a = a * a % c;
    return res;
```

## 질문?

### BOJ 11819. The Shortest does not Mean the Simplest

- 똑같은 문제인데  $1 \le a, b, c \le 10^{18}$ 
  - 곱셈을 하는 순간 long long 범위를 넘어감
- 거듭제곱과 동일한 방법으로  $a \times b = \log_2 b$ 번의 덧셈으로 구하면 됨
  - a,b < c일 때  $ab < c^2$ 이지만 a+b < 2c라서 long long 범위를 넘어가지 않음

```
ll Add(ll a, ll b, ll c){ return (a + b) % c; }
ll Mul(ll a, ll b, ll c){
   ll res = 0;
   while(b > 0){
       if(b \% 2 == 1) res = Add(res, a, c);
       b /= 2; a = Add(a, a, c);
   return res;
ll Pow(ll a, ll b, ll c){
   ll res = 1;
   while(b > 0){
       if(b \% 2 == 1) res = Mul(res, a, c);
       b /= 2; a = Mul(a, a, c);
    return res;
```

#### BOJ 10830. 행렬 제곱

- 행렬의 거듭제곱도 계산할 수 있음
- 행렬 곱셈의 항등원은 단위 행렬

```
vector<vector<int>> Mul(vector<vector<int>> a, vector<vector<int>> b){
    int n = a.size();
    vector<vector<int>> c(n, vector<int>(n));
    for(int i=0; i<n; i++){</pre>
        for(int j=0; j<n; j++){
            for(int k=0; k<n; k++){</pre>
                c[i][j] = (c[i][j] + a[i][k] * b[k][j]) % 1000;
    return c;
vector<vector<int>> Pow(vector<vector<int>> a, long long b){
    int n = a.size();
    vector<vector<int>> res(n, vector<int>(n));
    for(int i=0; i<n; i++) res[i][i] = 1;</pre>
    while(b > 0){
        if(b % 2 == 1) res = Mul(res, a);
        b /= 2; a = Mul(a, a);
    return res;
```

## 질문?