4-11

최백준 choi@startlink.io

- 컴퓨터의 정수는 저장할 수 있는 범위가 저장되어 있기 때문에, 답을 M으로 나눈 나머지를 출력하라는 문제가 등장한다.
- $(A+B) \mod M = ((A \mod M) + (B \mod M)) \mod M$
- $(A \times B) \mod M = ((A \mod M) \times (B \mod M)) \mod M$
- 나누기의 경우에는 성립하지 않는다. (Modular Inverse를 구해야 함)
- 뺄셈의 경우에는 먼저 mod 연산을 한 결과가 음수가 나올 수 있기 때문에 다음과 같이 해야 한다.
- $(A-B) \mod M = ((A \mod M) (B \mod M) + M) \mod M$

https://www.acmicpc.net/problem/10430

- 첫째 줄에 (A+B)%C
- 둘째 줄에 (A%C + B%C)%C
- 셋째 줄에 (A×B)%C
- 넷째 줄에 (A%C × B%C)%C
- 를 출력하는 문제

https://www.acmicpc.net/problem/10430

- (A+B)%C와 (A%C + B%C)%C는 같고
- (A×B)%C와 (A%C × B%C)%C는 같다.
- 첫째 줄과 둘째 줄, 셋째 줄과 넷째 줄의 결과가 같다.

https://www.acmicpc.net/problem/10430

• 소스: http://codeplus.codes/27e6b96d80b64ec9b4e71b91793eafbd

- 문제에서 "정답을 ~~~로 나눈 나머지를 출력하라" 라는 말이 있는 이유는 정답이 int나 long long과 같은 자료형의 범위를 넘어가기 때문이다.
- 앞에서 본 것처럼 매번 나누면 된다.

- (6-5)%3=1%3=10다.
- (6%3 5%3)%3 = (0 2)%3 = -2%3 = ?

- 음수의 경우 결과의 부호가 프로그래밍 언어마다 다르다.
- (6%3 5%3) % 3
- C11, C++14: -2
- Java: -2
- Python3: 1
- 참고: https://en.wikipedia.org/wiki/Modulo_operation

- $0 \le a\%c < c$
- $0 \le b\%c < c$
- 이기 때문에
- (a%c b%c) 의 결과는
- -c < (a%c b%c) < c를 만족한다.
- 따라서, (a%c b%c + c) 는 0보다 큰 값을 갖기 때문에, 이 상태에서 다시 c로 나눠주면 원하는 결과를 얻을 수 있다.

Greatest Common Divisor

- 최대공약수는 줄여서 GCD라고 쓴다.
- 두 수 A와 B의 최대공약수 G는 A와 B의 공통된 약수 중에서 가장 큰 정수이다.
- 최대공약수를 구하는 가장 쉬운 방법은 2부터 min(A, B)까지 모든 정수로 나누어 보는 방법
- 최대공약수가 1인 두 수를 서로소(Coprime)라고 한다.

```
int g = 1;
for (int i=2; i<=min(a,b); i++) {
   if (a % i == 0 && b % i == 0) {
      g = i;
   }
}</pre>
```

Greatest Common Divisor

- 앞 페이지에 있는 방법보다 빠른 방법이 있다.
- 유클리드 호제법(Euclidean algorithm)을 이용하는 방법이다.
- a를 b로 나눈 나머지를 r이라고 했을 때
- GCD(a, b) = GCD(b, r) 과 같다
- r이 0이면 그 때 b가 최대 공약수이다.
- GCD(24, 16) = GCD(16, 8) = GCD(8, 0) = 8

Greatest Common Divisor

• 재귀함수를 사용해서 구현한 유클리드 호제법

```
int gcd(int a, int b) {
    if (b == 0) {
        return a;
    } else {
        return gcd(b, a%b);
    }
}
```

Greatest Common Divisor

• 재귀함수를 사용하지 않고 구현한 유클리드 호제법

```
int gcd(int a, int b) {
    while (b != 0) {
        int r = a%b;
        a = b;
        b = r;
    }
    return a;
}
```

Greatest Common Divisor

- 세 수의 최대공약수는 다음과 같이 구할 수 있다.
- GCD(a, b, c) = GCD(GCD(a, b), c)
- 네 수, N개의 숫자도 위와 같은 식으로 계속해서 구할 수 있다.

최소공배수

Least Common Multiple

- 최소공배수는 줄여서 LCM이라고 한다.
- 두 수의 최소공배수는 두 수의 공통된 배수 중에서 가장 작은 정수
- 최소공배수는 GCD를 응용해서 구할 수 있다.
- 두 수 a, b의 최대공약수를 g라고 했을 때
- 최소공배수 l = g * (a/g) * (b/g) 이다.

최대공약수와최소공배수

https://www.acmicpc.net/problem/2609

• 두 수의 최대공약수와 최소공배수를 구하는 문제

최대공약수와최소공배수

https://www.acmicpc.net/problem/2609

• 소스: http://codeplus.codes/41fd6b8af1e3447ebd0096a18dd1f7af

최소공배수

https://www.acmicpc.net/problem/1934

• 두 수의 최소공배수를 구하는 문제

최소공배수

https://www.acmicpc.net/problem/1934

• 소스: http://codeplus.codes/5c176e0d1fa34269ba9d3922aec8774b



- 소수: 약수가 1과 자기 자신 밖에 없는 수
- N이 소수가 되려면, 2보다 크거나 같고, N-1보다 작거나 같은 자연수로 나누어 떨어지면 안된다.
- 1부터 100까지 소수
- 2, 3, 5, 7, 11, 13, 17, 19, 23, 29, 31, 37, 41, 43, 47, 53, 59, 61, 67, 71, 73, 79, 83, 89, 97

Prime Number

• 소수와 관련된 알고리즘은 두 가지가 있다.

- 1. 어떤 수 N이 소수인지 아닌지 판별하는 방법
- 2. N보다 작거나 같은 모든 자연수 중에서 소수를 찾아내는 방법

- 소수: 약수가 1과 자기 자신 밖에 없는 수
- N이 소수가 되려면, 2보다 크거나 같고, N-1보다 작거나 같은 자연수로 나누어 떨어지면 안된다.
- 1부터 100까지 소수
- 2, 3, 5, 7, 11, 13, 17, 19, 23, 29, 31, 37, 41, 43, 47, 53, 59, 61, 67, 71, 73, 79, 83, 89, 97

```
bool prime(int n) {
   if (n < 2) {
        return false;
    for (int i=2; i<=n-1; i++) {
        if (n % i == 0) {
            return false;
    return true;
```

- 소수: 약수가 1과 자기 자신 밖에 없는 수
- N이 소수가 되려면, 2보다 크거나 같고, N/2보다 작거나 같은 자연수로 나누어 떨어지면 안된다.
- 이유: N의 약수 중에서 가장 큰 것은 N/2보다 작거나 같기 때문
- N = a × b로 나타낼 수 있는데, a가 작을수록 b는 크다.
- 가능한 a중에서 가장 작은 값은 2이기 때문에, b는 N/2를 넘지 않는다.

```
bool prime(int n) {
   if (n < 2) {
        return false;
    for (int i=2; i<=n/2; i++) {
        if (n % i == 0) {
            return false;
    return true;
```

- 소수: 약수가 1과 자기 자신 밖에 없는 수
- N이 소수가 되려면, 2보다 크거나 같고, 루트N 보다 작거나 같은 자연수로 나누어 떨어지면 안된다.
- 이유: N이 소수가 아니라면, $N = a \times b$ 로 나타낼 수 있다. $(a \le b)$
- a > b라면 두 수를 바꿔서 항상 a ≤ b로 만들 수 있다.
- 두 수 a와 b의 차이가 가장 작은 경우는 루트 N이다.
- 따라서, 루트 N까지만 검사를 해보면 된다.

```
bool prime(int n) {
   if (n < 2) {
        return false;
    for (int i=2; i*i<=n; i++) {
        if (n % i == 0) {
            return false;
    return true;
```

- 컴퓨터에서 실수는 근사값을 나타내기 때문에, 루트 N과 같은 경우는 앞 페이지처럼 나타내는 것이 좋다.
- 루트i≤N은
- i ≤ N*N 과 같다.
- 어떤 수 N이 소수인지 아닌지 판별하는데 걸리는 시간 복잡도: O(루트N)

소수찾기

https://www.acmicpc.net/problem/1978

• 입력으로 주어지는 N개의 소수 중에서 소수가 몇 개 인지 구하는 문제

소수찾기

https://www.acmicpc.net/problem/1978

• 소스: http://codeplus.codes/dd79a3ffcf2d4b90b5d392e7195724b9

- 어떤 수 N이 소수인지 아닌지 알아내는데 걸리는 시간 복잡도는 O(루트N) 이었다.
- N = 백만인 경우: 루트N = 1,000
- N = 1억인 경우: 루트 N = 10,000
- 그럼, 1부터 1,000,000까지 모든 소수를 구하는데 걸리는 시간 복잡도는 몇일까?
- 각각의 수에 대해서 소수인지 아닌지 검사해야 한다.
- 각각의 수에 대해서 O(루트N)의 시간이 걸린다.
- 수는 총 N개이기 때문에, O(N루트N)이 걸린다.
- 1,000,000 * 1,000 = 1,000,000,000 = 10억 = 10초
- 너무 긴 시간이 필요하다.

에라토스테네스의체

Sieve of Eratosthenes

- 1부터 N까지 범위 안에 들어가는 모든 소수를 구하려면 에라토스테네스의 체를 사용한다.
- 1. 2부터 N까지 모든 수를 써놓는다.
- 2. 아직 지워지지 않은 수 중에서 가장 작은 수를 찾는다.
- 3. 그 수는 소수이다.
- 4. 이제 그 수의 배수를 모두 지운다.

에라토스테네스의체

Sieve of Eratosthenes

- 지워지지 않은 수 중에서 가장 작은 수는 2이다.
- 2는 소수이고 2의 배수를 모두 지운다.

	2	3	4	5	6	7	8	9	10
11	12	13	14	15	16	17	18	19	20
21	22	23	24	25	26	27	28	29	30
31	32	33	34	35	36	37	38	39	40
41	42	43	44	45	46	47	48	49	50
51	52	53	54	55	56	57	58	59	60
61	62	63	64	65	66	67	68	69	70
71	72	73	74	75	76	77	78	79	80
81	82	83	84	85	86	87	88	89	90
91	92	93	94	95	96	97	98	99	100

- 지워지지 않은 수 중에서 가장 작은 수는 2이다.
- 2는 소수이고 2의 배수를 모두 지운다.

	2	3	4	5	6	7	8	9	10
11	12	13	14	15	16	17	18	19	20
21	22	23	24	25	26	27	28	29	30
31	32	33	34	35	36	37	38	39	40
41	42	43	44	45	46	47	48	49	50
51	52	53	54	55	56	57	58	59	60
61	62	63	64	65	66	67	68	69	70
71	72	73	74	75	76	77	78	79	80
81	82	83	84	85	86	87	88	89	90
91	92	93	94	95	96	97	98	99	100

- 지워지지 않은 수 중에서 가장 작은 수는 2이다.
- 2는 소수이고 2의 배수를 모두 지운다.

	2	3	5	7	9	
11		13	15	17	19	
21		23	25	27	29	
31		33	35	37	39	
41		43	45	47	49	
51		53	55	57	59	
61		63	65	67	69	
71		73	75	77	79	
81		83	85	87	89	
91		93	95	97	99	

Sieve of Eratosthenes

• 3의 배수를 지운다.

	2	3	5	7	9	
11		13	15	17	19	
21		23	25	27	29	
31		33	35	37	39	
41		43	45	47	49	
51		53	55	57	59	
61		63	65	67	69	
71		73	75	77	79	
81		83	85	87	89	
91		93	95	97	99	

Sieve of Eratosthenes

• 3의 배수를 지운다.

	2	3	5	7		
11		13		17	19	
		23	25		29	
31			35	37		
41		43		47	49	
		53	55		59	
61			65	67		
71		73		77	79	
		83	85		89	
91			95	97		

Sieve of Eratosthenes

• 5의 배수를 지운다.

	2	3	5	7		
11		13		17	19	
		23	25		29	
31			35	37		
41		43		47	49	
		53	55		59	
61			65	67		
71		73		77	79	
		83	85		89	
91			95	97		

Sieve of Eratosthenes

• 5의 배수를 지운다.

	2	3	5	7		
11		13		17	19	
		23			29	
31				37		
41		43		47	49	
		53			59	
61				67		
71		73		77	79	
		83			89	
91				97		

Sieve of Eratosthenes

• 7의 배수를 지운다.

	2	3	5	7		
11		13		17	19	
		23			29	
31				37		
41		43		47	49	
		53			59	
61				67		
71		73		77	79	
		83			89	
91				97		

Sieve of Eratosthenes

• 7의 배수를 지운다.

	2	3	5	7		
11		13		17	19	
		23			29	
31				37		
41		43		47		
		53			59	
61				67		
71		73			79	
		83			89	
				97		

- 11의 배수는 이미 지워져 있다.
- 2, 3, 5, 7로 인해서
- 11×11은 121로 100을 넘기 때문에
- 더 이상 수행할 필요가 없다.
- 남아있는 모든 수가 소수이다.

	2	3	5	7		
11		13		17	19	
		23			29	
31				37		
41		43		47		
		53			59	
61				67		
71		73			79	
		83			89	
				97		

```
int prime[100]; // 소수 저장
int pn=0; // 소수의 개수
bool check[101]; // 지워졌으면 true
int n = 100; // 100까지 소수
for (int i=2; i<=n; i++) {
   if (check[i] == false) {
       prime[pn++] = i;
       for (int j = i*i; j<=n; j+=i) {
           check[j] = true;
```

- 1부터 N까지 모든 소수를 구하는 것이 목표이기 때문에, 구현할 때는 바깥 for문 (i)를 N까지 돌린다.
- 안쪽 for문 (j)는 N의 크기에 따라서, i*i 또는 i*2로 바꾸는 것이 좋다.
- i = 백만인 경우 i*i는 범위를 넘어가기 때문

소수구하기

https://www.acmicpc.net/problem/1929

• M이상 N이하 소수를 모두 출력하는 문제

소수구하기

https://www.acmicpc.net/problem/1929

• 소스: http://codeplus.codes/b2bdde2729f94a0a8bed73b159cead48

골드바흐의추측

Goldbach's conjecture

- 2보다 큰 모든 짝수는 두 소수의 합으로 표현 가능하다.
- 위의 문장에 3을 더하면
- 5보다 큰 모든 홀수는 세 소수의 합으로 표현 가능하다.
- 로바뀐다.
- 아직 증명되지 않은 문제
- 1018 이하에서는 참인 것이 증명되어 있다.

골드바흐의추측

https://www.acmicpc.net/problem/6588

• 백만 이하의 짝수에 대해서 골드 바흐의 추측을 검증하는 문제

골드바흐의추측

https://www.acmicpc.net/problem/6588

• 소스: http://codeplus.codes/b48af5f23dd44012a019f69a11fb6723

- 에라토스테네스의 체를 사용한 경우
- 어떤 수 N이 소수인지 아닌지 판별하기 위해 루트 N방법을 사용할 필요가 없다.
- 에라토스테네스의 결과에서 지워지지 않았으면 소수, 아니면 소수가 아니기 때문이다.

패토리일

백토리얼

Factorial

- $N! = 1 \times 2 \times \cdots \times N$
- 팩토리얼은 매우 큰 값
- 6! = 720
- 8! = 40320
- 10! = 3628800

백토리얼

https://www.acmicpc.net/problem/10872

• N!을 출력하는 문제

백토리얼

https://www.acmicpc.net/problem/10872

• 소스: http://codeplus.codes/975e6b0eb6c849d5b339121d946da34b

- $N! = 1 \times 2 \times \cdots \times N$
- 의 0이 몇 개 인지 알아내는 문제
- 10! = 36288**00**
- 10!이 0이 2개인 이유는 10!을 소인수분해 해보면 알 수 있다.
- $10! = 1 \times 2 \times 3 \times 4 \times 5 \times 6 \times 7 \times 8 \times 9 \times 10$
- $10! = 1 \times 2 \times 3 \times 2^2 \times 5 \times 2 \times 3 \times 7 \times 2^3 \times 3^2 \times 2 \times 5$
- $10! = 2^8 \times 3^4 \times 5^2 \times 7$
- $10! = 2^6 \times 3^4 \times 7 \times (2^2 \times 5^2) = 2^6 \times 3^4 \times 7 \times 10^2$

때토리얼 0의 개수

- $N! = 1 \times 2 \times \cdots \times N$
- 의 0이 몇 개 인지 알아내려면 N!을 소인수분해 했을 때, 2와 5가 몇 개 나오는지 알아야 한다.
- 5의 개수가 항상 2의 개수 보다 적기 때문에, 5의 개수만 세어주면 된다.
- N! 0의 개수 = $[N/5] + [N/5^2] + [N/5^3] + \cdots$

- 100!의 경우
- 인수로 5가 들어가는 것을 찾아보자.

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
11	12	13	14	15	16	17	18	19	20
21	22	23	24	25	26	27	28	29	30
31	32	33	34	35	36	37	38	39	40
41	42	43	44	45	46	47	48	49	50
51	52	53	54	55	56	57	58	59	60
61	62	63	64	65	66	67	68	69	70
71	72	73	74	75	76	77	78	79	80
81	82	83	84	85	86	87	88	89	90
91	92	93	94	95	96	97	98	99	100

- 100!의 경우
- 인수로 5가 들어가는 것을 찾아보자.
- 여기서 25, 50, 75, 100은
- 25*1, 25*2, 25*3, 25*4 =
- 5*5*1,5*5*2,5*5*3,5*5*4
- 5가 두 개씩 들어간다.

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
11	12	13	14	15	16	17	18	19	20
21	22	23	24	25	26	27	28	29	30
31	32	33	34	35	36	37	38	39	40
41	42	43	44	45	46	47	48	49	50
51	52	53	54	55	56	57	58	59	60
61	62	63	64	65	66	67	68	69	70
71	72	73	74	75	76	77	78	79	80
81	82	83	84	85	86	87	88	89	90
91	92	93	94	95	96	97	98	99	100

- 100/5를 했을 때 세는 5의 개수
- = 20개
- 25, 50, 75, 100도 5의 개수를 1개로 센다
- 따라서 100/25를 한 번 더 해서
- 5의 개수를 한 번 더 세어줘야 한다.

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
11	12	13	14	15	16	17	18	19	20
21	22	23	24	25	26	27	28	29	30
31	32	33	34	35	36	37	38	39	40
41	42	43	44	45	46	47	48	49	50
51	52	53	54	55	56	57	58	59	60
61	62	63	64	65	66	67	68	69	70
71	72	73	74	75	76	77	78	79	80
81	82	83	84	85	86	87	88	89	90
91	92	93	94	95	96	97	98	99	100

https://www.acmicpc.net/problem/1676

- 100/25 = 4
- 25, 50, 75, 100
- 따라서,100!의 0의 개수는 20+4 = 24개이다.

933262154439441526816992388562667 004907159682643816214685929638952 175999932299156089414639761565182 862536979208272237582511852109168 6400000000000000000000000

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
11	12	13	14	15	16	17	18	19	20
21	22	23	24	25	26	27	28	29	30
31	32	33	34	35	36	37	38	39	40
41	42	43	44	45	46	47	48	49	50
51	52	53	54	55	56	57	58	59	60
61	62	63	64	65	66	67	68	69	70
71	72	73	74	75	76	77	78	79	80
81	82	83	84	85	86	87	88	89	90
91	92	93	94	95	96	97	98	99	100

64

팩토리얼 0의 개수

https://www.acmicpc.net/problem/1676

• 소스: http://codeplus.codes/a8b5f043201e4a07bb62fc86f4760240

조합 0의 개수

https://www.acmicpc.net/problem/2004

• nCm 의 0의 개수를 구하는 문제

조합 0의 개수

- 팩토리얼은 2의 개수가 5의 개수 보다 항상 많기 때문에, 5의 개수만 세어줬는데
- 조합은 어떻게 될 지 모르기 때문에, 2의 개수와 5의 개수를 동시에 세어줘야 한다.

조합 0의 개수

https://www.acmicpc.net/problem/2004

• 소스: http://codeplus.codes/e3f9b8bcc33e43269e0690d237deae11



코드플러스

https://code.plus

- 슬라이드에 포함된 소스 코드를 보려면 "정보 수정 > 백준 온라인 저지 연동"을 통해 연동한 다음, "백준 온라인 저지"에 로그인해야 합니다.
- 강의 내용에 대한 질문은 코드 플러스의 "질문 게시판"에서 할 수 있습니다.
- 문제와 소스 코드는 슬라이드에 첨부된 링크를 통해서 볼 수 있으며, "백준 온라인 저지"에서 서비스됩니다.
- 슬라이드와 동영상 강의는 코드 플러스 사이트를 통해서만 볼 수 있으며, 동영상 강의의 녹화와 다운로드, 배포와 유통은 저작권법에 의해서 금지되어 있습니다.
- 다른 경로로 이 슬라이드나 동영상 강의를 본 경우에는 codeplus@startlink.io 로 이메일 보내주세요.
- 강의 내용, 동영상 강의, 슬라이드, 첨부되어 있는 소스 코드의 저작권은 스타트링크와 최백준에게 있습니다.