음문년015

최백준 choi@startlink.io

부르트 포스

부르트 포스

Brute Force

• 부르트 포스는 모든 경우의 수를 다 해보는 것이다.

부르트 포스

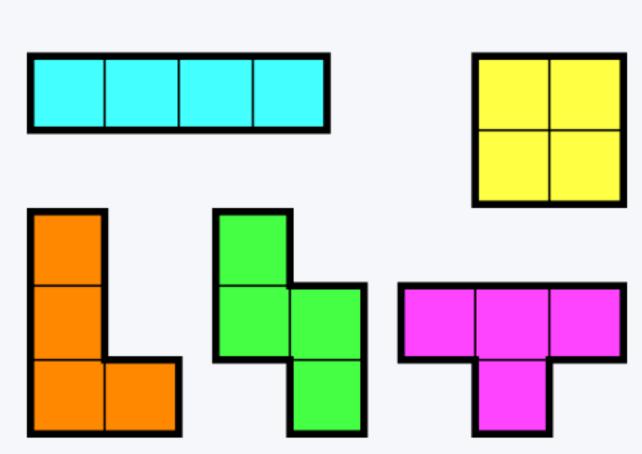
Brute Force

- 예를 들어, 비밀번호가 4자리이고, 숫자로만 이루어져 있다고 한다면
- 0000부터 9999까지 다 입력해보면 된다.
- 경우의 수가 10,000가지 이다.

그냥다해보기

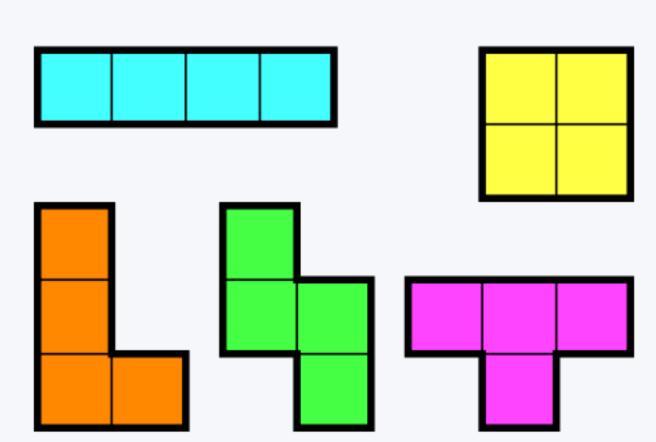
테토로미노

- 폴리오미노는 크기가 1 ×1인 정사각형을 여러 개 이어 붙여서 만든 도형이다.
- 정사각형 4개를 이어 붙인 폴리오미노는 테트로미노라고 하며, 총 5가지가 있다.
- N×M 크기의 종이 위에 테트로미노를 하나 놓아서
- 놓인 칸에 쓰여 있는 수의 합을 최대로 하는 문제
- $4 \le N, M \le 500$



테트로미노

- 테트로미노는 총 19가지가 있고
- 하나의 테트로미노당 놓을 수 있는 방법의 개수는 약, O(NM) 가지 이다
- 경우의 수가 많지 않기 때문에
- 각각의 테트로미노에 대해서 모든 칸에 놓아본다



테트로미노

https://www.acmicpc.net/problem/14500

• 소스: http://boj.kr/8dbe85516ab848b1afa385741c02c729

순열 사용하기

순열

Permutation

- 1~N까지로 이루어진 수열
- 123
- 4132
- 54231
- 651234
- 크기는 항상 N이 되어야 하고, 겹치는 숫자가 존재하지 않음

순열

Permutation

- 크기가 N인 순열은 총 N!개가 존재한다
- 순열을 사전순으로 나열했을 때
- N = 3인 경우에 사전순은 다음과 같다
- 123
- 132
- 213
- 231
- 312
- 321

Next Permutation

- 순열을 사전순으로 나열했을 때, 사전순으로 다음에 오는 순열과 이전에 오는 순열을 찾는 방법
- C++ STL의 algorithm에는 이미 next_permutation과 prev_permutation이 존재하기 때문에 사용하면 된다

Next Permutation

- 1. A[i-1] < A[i] 를 만족하는 가장 큰 i를 찾는다
- 2. j ≥ i 이면서 A[j] > A[i-1] 를 만족하는 가장 큰 j를 찾는다
- 3. A[i-1]과 A[j]를 swap 한다
- 4. A[i]부터 순열을 뒤집는다

Next Permutation

· 순열: 7236541

- A[i-1] < A[i] 를 만족하는 가장 큰 i를 찾는다
- 즉, 순열의 마지막 수에서 끝나는 가장 긴 감소수열을 찾아야 한다

Next Permutation

순열: 7236541

• j ≥ i 이면서 A[j] > A[i-1] 를 만족하는 가장 큰 j를 찾는다

Next Permutation

순열: 7236541

• A[i-1]과 A[j]를 swap 한다

Next Permutation

순열: 7246531

• A[i]부터 순열을 뒤집는다

Next Permutation

```
bool next_permutation(int *a, int n) {
int i = n-1;
while (i > 0 && a[i-1] >= a[i]) i -= 1;
if (i <= 0) return false; // 마지막 순열
int j = n-1;
while (a[j] <= a[i-1]) j -= 1;
swap(a[i-1], a[j]);
j = n-1;
while (i < j) {</pre>
     swap(a[i], a[j]);
     i += 1; j -= 1;
 return true;
```

https://www.acmicpc.net/problem/10972

• 다음 순열을 구하는 문제

https://www.acmicpc.net/problem/10972

• 소스: http://boj.kr/40e85bf7267e48f79070b5f138a70f53

이전 순열

https://www.acmicpc.net/problem/10973

• 이전 순열을 구하는 문제

이전 순열

https://www.acmicpc.net/problem/10973

• 소스: http://boj.kr/b3d907df6aac46cea5006d944b1b5ca3

모든순열

https://www.acmicpc.net/problem/10974

• 모든 순열을 구하는 문제

모든순열

https://www.acmicpc.net/problem/10974

• 소스: http://boj.kr/8aa0322cf54c4c40a4dcfee6f89ba4d1

팩토리얼

Factorial

- 3! = 6
- 4! = 24
- 5! = 120
- 6! = 720
- 7! = 5,040
- 8! = 40,320
- 9! = 362,880
- 10! = 3,628,800
- 11! = 39,916,800
- 12! = 479,001,600
- 13! = 6,227,020,800

- N개의 수로 이루어진 수열과 N-1개의 연산자가 있다. $(2 \le N \le 11)$
- 이 때, 수와 수 사이에 연산자를 하나씩 끼워넣어서 만들 수 있는 수식 결과의 최대값과 최소값을 구하는 문제
- 수식의 계산은 연산자 우선순위를 무시하고 앞에서부터 진행한다
- 수의 순서는 바꿀 수 없다

- 수열 = [1, 2, 3, 4, 5, 6], 연산자 = +2개, -1개, ×1개, ÷1개인 경우
- 60가지가 가능하다
- $1+2+3-4\times 5\div 6=1$
- $1 \div 2 + 3 + 4 5 \times 6 = 12$
- $1+2 \div 3 \times 4-5+6=5$
- $1 \div 2 \times 3 4 + 5 + 6 = 7$

https://www.acmicpc.net/problem/14888

• N ≤ 11이고, 연산자는 최대 10개이기 때문에, N!가지로 모든 경우의 수를 순회해본다.

https://www.acmicpc.net/problem/14888

• 소스: http://boj.kr/1507d6523f924a02b2df86e5cbfeacba

소타트와 링크

- N명을 N/2명씩 두 팀으로 나누려고 한다. $(4 \le N \le 20, N \in \Psi + 1)$
- 두 팀의 능력치를 구한 다음, 차이의 최소값을 구하는 문제
- S[i][j] = i번 사람과 j번 사람이 같은 팀에 속했을 때, 팀에 더해지는 능력치
- 팀의 능력치: 팀에 속한 모든 쌍의 S[i][j]의 합

스타트와 링크

- N명을 N/2명씩 두 팀으로 나누려고 한다. $(4 \le N \le 20, N \in \Psi^+)$
- 이것은, 0을 N/2개, 1을 N/2개 넣어서 모든 순열을 구하는 것으로 다 해볼 수 있다.

스타트와 링크

https://www.acmicpc.net/problem/14889

• 소스: http://boj.kr/28dafbcab6514eba8175af2f93bff8b7

재귀호출사용하기

재귀함수사용하기

Recursion

• 재귀함수를 잘 설계해야 한다

퇴사

- N+1일이 되는 날 퇴사를 하려고 한다 $(1 \le N \le 15)$
- 남은 N일 동안 최대한 많은 상담을 하려고 한다
- 하루에 하나의 상담을 할 수 있고
- i일에 상담을 하면, T[i]일이 걸리고 P[i]원을 번다

퇴사

- go(day, sum)
 - day일이 되었다. day일에 있는 상담을 할지 말지 결정해야 한다.
 - 지금까지 얻은 수익은 sum이다

토사

- go(day, sum)
 - day일이 되었다. day일에 있는 상담을 할지 말지 결정해야 한다.
 - 지금까지 얻은 수익은 sum이다
- 정답을 찾은 경우
 - day == n
- 불가능한 경우
 - day > n
- 다음 경우
 - 상담을 한다: go(day+t[day], sum+p[day])
 - 상담을 하지 않는다: go(day+1, sum)



https://www.acmicpc.net/problem/14501

• 소스: http://boj.kr/72def5e2dc514cd0be6210b4796d31e8

비트마스크사용하기

出三叶人丑

Bitmask

• 비트(bit) 연산을 사용해서 부분 집합을 표현할 수 있다.

비트 연산

bitwise operation

• & (and), | (or), ~ (not), ^ (xor)

A	В	~A	A&B	A B	A^B
	0	1			
	1	1		1	1
1				1	1
1	1		1	1	

비트연산

bitwise operation

- 두 수 A와 B를 비트 연산 하는 경우에는 가장 뒤의 자리부터 하나씩 연산을 수행하면 된다.
- A = 27, B = 83인 경우
- $A = 11011_2$, $B = 1010011_2$
- A&B=19, A | B=91, A ^ B=73

비트 연산

- not 연산의 경우에는 자료형에 따라 결과가 달라진다.
- $A = 83 = 1010011_2$
- ~A = 10101100₂ (8비트 자료형인 경우)
- ~A = 11111111 11111111 1111111 10101100₂ (32비트 자료형인 경우)
- 또, unsigned, signed에 따라서 보여지는 값은 다르다.

비트연산

- shift left (<<) 와 shift right (>>) 연산이 있다.
- A << B (A를 왼쪽으로 B비트만큼 민다.)
- 1 << 0 = 1
- $1 << 1 = 2 (10_2)$
- 1 << 2 = 4 (100₂)
- 1 << 3 = 8 (1000_2)
- $1 << 4 = 16 (10000_2)$
- $3 << 3 = 24 (11000_2)$
- $5 << 10 = 5120 (10100000000000_{2})$

비트연산

- shift left (<<) 와 shift right (>>) 연산이 있다.
- A >> B (A를 오른쪽으로 B비트만큼 민다.)
- 1 >> 0 = 1
- 1 >> 1 = 0 (0₂)
- $10 >> 1 = 5 (101_2)$
- $10 >> 2 = 2 (10_2)$
- $10 >> 3 = 1 (1_2)$
- $30 >> 1 = 15 (1111_2)$
- $1024 >> 10 = 1 (1_2)$

HE 연산

- A << B는 A × 2^B와 같다.
- A >> B는 A / 2^B와 같다.
- (A + B) / 2는 (A+B) >> 1로 쓸 수 있다.

出三叶人丑

Bitmask

- 정수로 집합을 나타낼 수 있다.
- $\{1, 3, 4, 5, 9\} = 570 = 2^1 + 2^3 + 2^4 + 2^5 + 2^9$

出三叶人丑

Bitmask

• 보통 0부터 N-1까지 정수로 이루어진 집합을 나타낼 때 사용한다.

出三미-스크

Bitmask

•
$$\{1, 3, 4, 5, 9\} = 570$$

• 570 &
$$2^{\circ}$$
 = 570 & $(1 << \circ)$ = 0

• 1이 포함되어 있는지 검사

• 570 &
$$2^1 = 570$$
 & $(1 << 1) = 2$

• 2이 포함되어 있는지 검사

• 570 &
$$2^2 = 570$$
 & $(1 << 2) = 0$

• 3이 포함되어 있는지 검사

•
$$570 \& 2^3 = 570 \& (1 << 3) = 8$$

& 000000100

000000000

1000111010

& 0000001000

비트미스크

Bitmask

•
$$\{1, 3, 4, 5, 9\} = 570$$

• 1 추가하기

• 570 |
$$2^1 = 570$$
 | $(1 << 1) = 570$ (1000111010_2)

• 2 추가하기

• 570
$$| 2^2 = 570 | (1 << 2) = 574 (100011111102)$$

• 3 추가하기

• 574 |
$$2^3 = 570$$
 | $(1 << 3) = 570$ (1000111010_2)

• 4 추가하기

• 574 |
$$2^4 = 570$$
 | $(1 << 4) = 570$ (1000111010_2)

1000111010

0000000100

1000111110

1000111010

0000001000

出三叶스크

Bitmask

- $\{1, 3, 4, 5, 9\} = 570$
- 1제거하기

•	570	&	~21	= 570	&	~(1<<1)	=	568	(1000111000 ₂)
---	-----	---	-----	-------	---	---------	---	-----	----------------------------

- 570 & $\sim 2^2 = 570$ & $\sim (1 << 2) = 570$ (1000111010₂)
- 3제거하기

• 2제거하기

- $562 \& ~2^3 = 562 \& ~(1<<3) = 562 (1000110010₂)$
- 4제거하기
 - $562 \& ~2^4 = 562 \& ~(1<<4) = 546 (1000101010₂)$

1000111010

& 1111110111

1000110010

1000111010

1111111011

出三叶스크

Bitmask

- $\{1, 3, 4, 5, 9\} = 570$
- 1 토글하기

•	570	٨	21	=	570	Λ	(1<<1) =	568	(1000111000) ₂)
---	-----	---	----	---	-----	---	----------	-----	-------------	------------------

- 2 토글하기
 - 570 $^{\circ}$ $^{\circ}$ $^{\circ}$ 2² = 570 $^{\circ}$ (1<<2) = 574 (1000111110₂)
- 3 토글하기
 - $574 ^ 2^3 = 570 ^ (1 << 3) = 562 (1000110010_2)$
- 4 추가하기
 - 574 $^{\circ}$ 2⁴ = 570 $^{\circ}$ (1<<4) = 554 (1000101010₂)

1000111010

^ 000000100

1000111110

1000111010

^ 0000001000

出三叶스크

Bitmask

- 전체 집합
 - (1 << N) 1
- 공집합
 - 0

出三미-스크

Bitmask

- 현재 집합이 S일때
- i를 추가
 - S | (1 << i)
- i를 검사
 - S & (1 << i)
- i를 제거
 - S & ~(1 << i)
- i를 토글 (0을 1로, 1을 0으로)
 - S ^ (1 << i)

- 보드의 상태가 주어졌을 때, 최소 몇 번 만에 빨간 구슬을 구멍을 통해 빼낼 수 있는지 구하는 문제
- 만약, 10번 이내에 움직여서 빨간 구슬을 구멍을 통해 빼낼 수 없으면 -1을 출력

- 보드의 상태가 주어졌을 때, 최소 몇 번 만에 빨간 구슬을 구멍을 통해 빼낼 수 있는지 구하는 문제
- 만약, 10번 이내에 움직여서 빨간 구슬을 구멍을 통해 빼낼 수 없으면 -1을 출력

- 이동할 수 있는 방향이 4방향
- 최대 10번 이내로 움직여야 한다
- 가능한 이동 방법의 수: 4^10 = 1,048,576

- 같은 방향으로 연속해서 두 번 이상 이동하는건 의미가 없다
- 가능한 이동 방법의 수: 4 * 3^9 = 78,732가지

- 같은 방향으로 연속해서 두 번 이상 이동하는건 의미가 없다
- 한 방향으로 이동한 다음, 반대 방향으로 바로 이동하는 것도 의미가 없다
- 가능한 이동 방법의 수: 4 * 2^9 = 2,048가지

- 먼저, 이동 가능한 방법을 비트마스크를 이용해서 4^10가지를 만든 다음
- 앞 페이지에 나온 두 가지 경우를 모두 제외시킨다
- 4^10을 만들기 위해 0부터 2^20까지 수를 모두 만들고
- 4진법으로 변환해서 경우의 수를 모두 만든다

- 그 다음, 문제에 나와있는 대로 시뮬레이션 해본다.
- 동시에 두 개의 공을 이동시키는 것은 어렵기 때문에
- 공을 하나씩 움직여서 더 이상 두 공이 움직이지 않을 때 까지 이동시켜본다

https://www.acmicpc.net/problem/13460

• 소스: http://boj.kr/56f8db0fd448461c8670d33c90543b08

2048 (Easy)

https://www.acmicpc.net/problem/12100

• 2048 게임에서 최대 5번 이동시켜서 얻을 수 있는 가장 큰 블럭을 출력하는 문제

64

2048 (Easy)

https://www.acmicpc.net/problem/12100

• 이동 횟수가 5번이기 때문에, 4^5 = 1024번 이동을 시켜보면 된다.

2048 (Easy)

https://www.acmicpc.net/problem/12100

• 소스: http://boj.kr/255a8fed524b4d3abf4a90b71aa0fd83