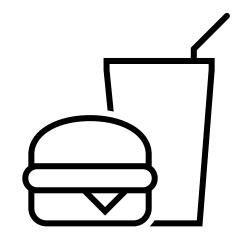
알고리즘 문제해결

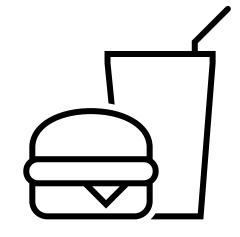
알고리즘의 성능을 판단하는 척도

- 얼마나 정확한 답을 구할 수 있는가?
- 얼마나 적은 연산을 필요로 하는가?
- 얼마나 적은 공간을 필요로 하는가?

관점의 차이

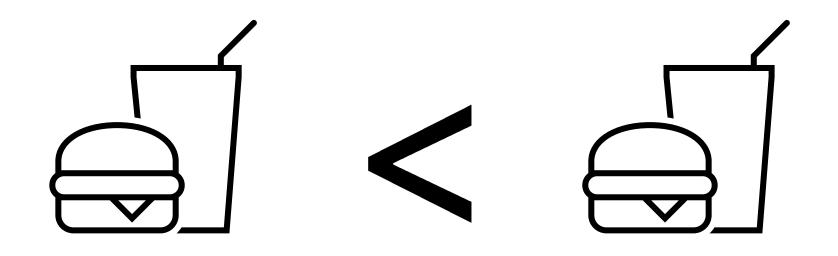


식당 A 99.99% 확률로 최고의 식사를 제공 0.01% 확률로 최악의 식사를 제공



식당 B 100% 확률로 평이한 식사를 제공

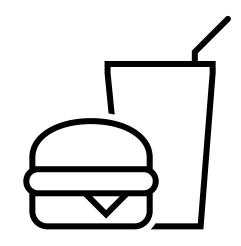
알고리즘 문제해결에서는 최악의 경우를 고려



식당 A 99.99% 확률로 최고의 식사를 제공 0.01% 확률로 최악의 식사를 제공

식당 B 100% 확률로 평이한 식사를 제공

가장 이상적인 알고리즘



식당 C 100% 확률로 최고의 식사를 제공

시간복잡도

들어가기 전에...

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

시간복잡도

- 얼마나 정확한 답을 구할 수 있는가?
- 얼마나 적은 연산을 필요로 하는가?
- 얼마나 적은 공간을 필요로 하는가?

시간복잡도의 정의

프로그램이 문제를 해결하는 데에 걸리는 시간을 입력 크기를 나타내는 변수(들)로 나타낸 함수

걸리는 시간은 컴퓨터의 성능에 따라 다름

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
int main() {
    int n, ans = 0; cin >> n;
    for (int i = 1; i <= n; i++) {
        if (n % i == 0) ans++;
    }
    cout << ans << '\n';
    return 0;
}</pre>
```

n	걸린 시간		
10000000	0.019초		
100000000	0.137초		
1000000000	1.326초		

내 컴퓨터

n	걸린 시간		
10000000	0.006초		
100000000	0.043초		
1000000000	0.324초		

친구 컴퓨터

걸리는 시간은 실행할 때마다도 다름

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
int main() {
    int n, ans = 0; cin >> n;
    for (int i = 1; i <= n; i++) {
        if (n % i == 0) ans++;
    }
    cout << ans << '\n';
    return 0;
}</pre>
```

	걸린 시간
1차 실행	1.370초
2차 실행	1.332초
3차 실행	1.341초

n = 1000000000

시간복잡도를 일관적으로 나타내기 위한 방법

- 걸리는 시간이 일정하다고 기대되는 연산들을 기본연산으로 정의
- 시간복잡도는 기본연산의 수행 횟수

기본연산의 예시

- 대입 연산
- 비교 연산
- 사칙 연산
- 배열의 임의의 인덱스에 접근

Big O notation

- 시간복잡도를 나타내기 위해 가장 많이 사용하는 방법
- 알고리즘의 성능을 대략적으로 나타내기 위해 사용
- 보통은 가장 큰 영향을 끼치는 항만 표시

Big 0 notation 정의

• 모든 실수 $x > x_0$ 에 대하여 $|f(x)| \le c|g(x)|$ 를 만족하는 실수 x_0 와 양의 실수 c가 존재한다면, $f(x) \in O(g(x))$ 로 표기함

• f(x) = O(g(x))와 같이 등호로도 나타낼 수 있음

Big O notation 예시

•
$$f(x) = 3x + 17$$
, $g(x) = x$

• c = 4, $x_0 = 17$ 로 두면 모든 실수 $x > x_0$ 에 대하여 $|f(x)| \le c|g(x)|$

즉, 모든 실수 x > 17에 대하여 $3x + 17 \le 4x$ 임을 알 수 있음

따라서 $f(x) = 3x + 17 \in O(x)$

Big O notation 예시

- $T(n) = 3 \rightarrow O(1)$
- $T(n) = 2n + 10000000 \rightarrow O(n)$
- $T(n) = 1000n^2 + 1000000n + 99 \rightarrow O(n^2)$
- $T(n) = 2n + 7n \log n \rightarrow O(n \log n)$
- $T(n) = 2^n + 3^n \to O(3^n)$
- $T(n) = n! + 100^n \to O(n!)$
- $T(n,m) = nm + \log n \rightarrow O(nm)$
- $T(n,m) = nm + m^2 \log n \rightarrow O(nm + m^2 \log n)$

시간복잡도 구하기

```
#include <bits/stdc++.h>
                                           #include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
                                           using namespace std;
int main() {
                                           int main() {
    int n, ans = 0; cin >> n;
                                               int n, ans = 1; cin >> n;
    for (int i = 1; i <= n; i++) {
                                               for (int i = 1; i * 2 <= n; i++) {
        if (n % i == 0) ans++;
                                                   if (n % i == 0) ans++;
    cout << ans << '\n';
                                               cout << ans << '\n';
    return 0;
                                               return 0;
                코드 1
                                                            코드 2
```

더 좋은 알고리즘은?

```
#include <bits/stdc++.h>
                                            #include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
                                            using namespace std;
int main() {
                                            int main() {
    int n, ans = 0; cin >> n;
                                                 int n, ans = 1; cin >> n;
    for (int i = 1; i <= n; i++) {</pre>
                                                for (int i = 1; i * 2 <= n; i++) {
        if (n % i == 0) ans++;
                                                     if (n % i == 0) ans++;
    cout << ans << '\n';
                                                 cout << ans << '\n';
    return 0;
                                                return 0;
                O(n)
                                                              O(n)
```

Big O notation의 한계

• 실제 문제에서는 입력의 크기가 무한히 크지는 않음

• 보통 1초에 1억개의 기본연산을 할 수 있다고 생각하면 편함

알고리즘 수업 - 알고리즘의 수행 시간 1 BOJ 24262

```
MenOfPassion(A[], n) {
    i = [n / 2];
    return A[i]; # 코드1
}
```

- n의 크기와 관계 없이 코드1은 한 번 수행됨
- 시간복잡도 T(n) = 1
- Big O notation으로 나타내면 O(1)
- 최고차항의 차수는 0

알고리즘 수업 - 알고리즘의 수행 시간 2 BOJ 24263

```
MenOfPassion(A[], n) {
    sum <- 0;
    for i <- 1 to n
        sum <- sum + A[i]; # 코드1
    return sum;
}
```

- 시간복잡도 T(n) = n
- Big O notation으로 나타내면 O(n)
- 최고차항의 차수는 1

알고리즘 수업 - 알고리즘의 수행 시간 3 BOJ 24264

```
MenOfPassion(A[], n) {
    sum <- 0;
    for i <- 1 to n
        for j <- 1 to n
        sum <- sum + A[i] × A[j]; # 코드1
    return sum;
}
```

- 시간복잡도 $T(n) = n^2$
- Big O notation으로 나타내면 $O(n^2)$
- 최고차항의 차수는 2

알고리즘 수업 - 알고리즘의 수행 시간 4 BOJ 24265

```
MenOfPassion(A[], n) {
    sum <- 0;
    for i <- 1 to n - 1
        for j <- i + 1 to n
        sum <- sum + A[i] × A[j]; # 코드1
    return sum;
}
```

- 시간복잡도 $T(n) = \frac{n(n-1)}{2}$
- Big O notation으로 나타내면 $O(n^2)$
- 최고차항의 차수는 2

대표적인 시간복잡도

- O(1) 입력의 크기와 관계 없이 항상 상수시간을 유지하는 알고리즘
- $O(\log n)$ 이분탐색, 최대공약수 구하기
- $O(\sqrt{n})$ 소수 판정
- O(n) 선형시간 알고리즘
- $O(n \log n)$ 가장 빠른 비교 정렬
- $O(n\sqrt{n})$ 제곱근 분할법
- $O(n^2)$ 선택 정렬, 버블 정렬, 삽입 정렬
- $O(n^3)$ 행렬 곱셈
- $O(2^n)$ 백트래킹, 비트마스킹
- O(n!) 외판원 문제

마무리하며...

• 시간복잡도는 사실 이론보다는 직접 문제를 풀면서 체감하는 것이 가장 중요

STL

많은 것들이 이미 STL에 잘 구현되어 있음

• 우리는 이미 잘 구현된 것들을 문제를 푸는데 활용하면 됨

가장 많이 사용되는 한가지만 소개

• 나머지는 해당되는 부분에서 소개

std::vector

• 쉽게 말하면 크기가 변할 수 있는 배열

```
void push_back(const T& val);
void pop_back();
T& front();
T& back();
size_t size() const;
T& operator[] (size_t n);
```

std::vector

```
#include <iostream>
#include <vector>
using namespace std;
int main() {
    vector<int> v;
    v.push_back(1);
    v.push_back(2);
    cout << v.front() << '\n';</pre>
    cout << v.back() << '\n';</pre>
    v.push_back(v[1]);
    cout << v.back() << '\n';</pre>
    cout << v.size() << '\n';</pre>
    v.pop_back();
    cout << v.size() << '\n';</pre>
```

실행결과

```
1
2
2
3
2
```

브루트포스

일곱 난쟁이 BOJ 2309

- 9명의 키가 주어졌을 때, 합이 100이 되는 7명을 찾는 문제
- 7명을 고르는 모든 경우를 다 확인해보면 됨
- 시간복잡도 $T \approx \binom{9}{7} = 36$

일곱 난쟁이 BOJ 2309

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
int arr[9];
int main() {
    ios::sync_with_stdio(0); cin.tie(0);
    for (int i = 0; i < 9; i++) cin >> arr[i];
    sort(arr, arr + 9);
    for (int i = 0; i < 9; i++) {
         for (int j = i + 1; j < 9; j++) {
            for (int k = j + 1; k < 9; k++) {
                 for (int 1 = k + 1; 1 < 9; 1++) {
                     for (int m = 1 + 1; m < 9; m++) {
                         for (int n = m + 1; n < 9; n++) {
                             for (int o = n + 1; o < 9; o++) {
                                 if (arr[i] + arr[j] + arr[k] + arr[l] + arr[m] + arr[n] + arr[o] == 100) {
                                     cout << arr[i] << '\n';</pre>
                                     cout << arr[j] << '\n';</pre>
                                     cout << arr[k] << '\n';</pre>
                                     cout << arr[1] << '\n';</pre>
                                     cout << arr[m] << '\n';</pre>
                                     cout << arr[n] << '\n';</pre>
                                     cout << arr[o] << '\n';</pre>
                                     return 0;
```

일곱 난쟁이 BOJ 2309

- 코드 가독성이 너무 떨어짐
- 9명 중 7명을 고르는 것은 **9명 중 2명을 고르지 않는 것**과 같음
- 9명의 키에서 2명의 키를 뺐을 때 100이 되는 2명 찾기
- 시간복잡도 $T \approx \binom{9}{2} = 36$

브루트포스

• 위의 예시처럼 가능한 모든 경우의 수를 확인해보는 방법을 보루트포스라고 함

문제해결의 사고 과정

- 문제를 읽고 바로 떠오르는 방법의 시간복잡도를 계산
- 계산한 시간복잡도가 제한 시간 안에 들어오는지 확인

• 보통 1초 ≈ 1억개의 기본연산으로 생각하면 편함

• 만약 제한 시간 안에 들어오지 않는다면 다른 풀이 방법을 생각

연습문제

1145 : 적어도 대부분의 배수

1436 : 영화감독 숌

2231 : 분해합

2798 : 블랙잭

12348 : 분해합 2

<u>19532</u> : 수학은 비대면강의입니다

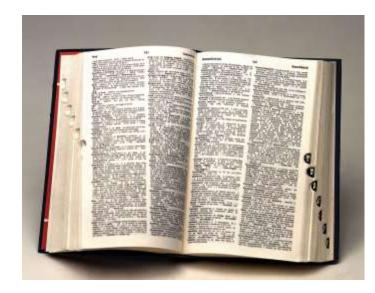
25793 : 초콜릿 피라미드

30446 : 회문수

정렬

정렬이란?

• 원소들을 특정 기준에 따라 순서대로 나열하는 것



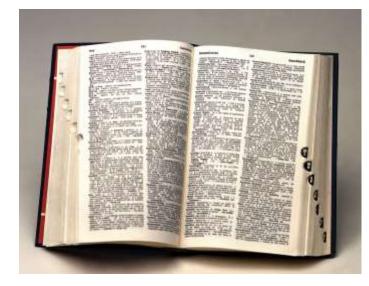
단어들을 사전순으로 나열



사람들을 도착한 시간순으로 나열

정렬을 하는 이유

• 원하는 데이터를 효율적으로 탐색하기 위함



원하는 단어를 효율적으로 탐색



가장 먼저 도착한 사람을 효율적으로 탐색

여러가지 정렬 알고리즘

- 선택 정렬 $O(n^2)$
- 삽입 정렬 $O(n^2)$
- 버블 정렬 $O(n^2)$
- 병합 정렬 $O(n \log n)$
- 퀵 정렬
- 이외에도 매우 많은 정렬 알고리즘들이 존재
- 정렬 알고리즘들의 자세한 작동 방법은 생략

std::sort

```
#include <iostream>
#include <algorithm>
using namespace std;
void print(vector<int> &arr) {
    for (auto &e: arr) cout << e << ' ';
    cout << '\n';</pre>
int arr[10] = \{1, 9, 5, 4, 7, 6, 8, 2, 3, 10\};
int main() {
    vector\langle int \rangle vec = {8, 4, 5, 6, 9, 7, 10, 1, 3, 2};
    print(vec);
    sort(vec.begin(), vec.end());
    print(vec);
    for (int i = 0; i < 10; i++) cout << arr[i] << ' ';
    cout << '\n';</pre>
    sort(arr, arr + 10);
    for (int i = 0; i < 10; i++) cout << arr[i] << ' ';
    cout << '\n';</pre>
    return 0;
```

실행결과

```
8 4 5 6 9 7 10 1 3 2
1 2 3 4 5 6 7 8 9 10
1 9 5 4 7 6 8 2 3 10
1 2 3 4 5 6 7 8 9 10
```

수 정렬하기 2 BOJ 2751

- $O(n \log n)$ 정렬 알고리즘을 직접 구현해서 풀어도 됨
- 이미 잘 구현된 함수 사용을 적극 추천

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
int arr[1000000];
int main() {
    int n; cin >> n;
    for (int i = 0; i < n; i++) cin >> arr[i];
    sort(arr, arr + n);
    for (int i = 0; i < n; i++) cout << arr[i] << '\n';
    return 0;
}</pre>
```

```
import sys
def input():
    return sys.stdin.readline().rstrip()
n = int(input())
arr = []
for _ in range(n):
    arr.append(int(input()))
arr.sort()
for e in arr:
    print(e)
```

C++ Python

좌표 정렬하기 2 BOJ 11651

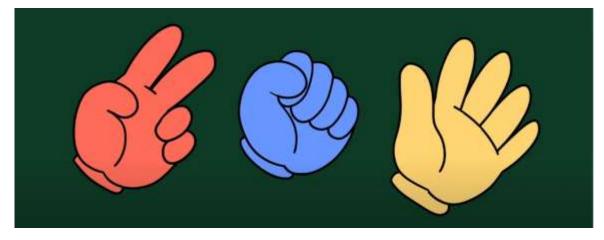
• 비교 정렬에서는 비교함수가 중요

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
struct dot {
    int x, y;
};
dot arr[100000];
bool comp(const dot& a, const dot& b) {
    if (a.y != b.y) return a.y < b.y;
    return a.x < b.x;
}</pre>
```

```
int main() {
    int n; cin >> n;
    for (int i = 0; i < n; i++)
        cin >> arr[i].x >> arr[i].y;
    sort(arr, arr + n, comp);
    for (int i = 0; i < n; i++)
        cout << arr[i].x << ' ' << arr[i].y << '\n';
    return 0;
}</pre>
```

다음 기준들로 아래 데이터들을 정렬해봅시다.

	시험 1	시험 2
학생 A	60	80
학생 B	80	90
학생 C	90	70
학생 D	70	80
학생 E	60	70
학생 F	80	90
학생 G	100	100
학생 H	50	50



기준: 가위바위보 게임에서 이기는 모양이 왼쪽에 오도록 정렬

기준: 두 시험 모두 점수가 높은 학생이 위로 오도록 정렬

Strict weak ordering

정렬 알고리즘의 비교 기준은 다음 4가지 조건을 모두 만족해야 함

- 비반사성: 모든 x에 대하여 x < x는 거짓
- 비대칭성: 모든 x, y에 대하여 x < y가 참이면 y < x는 거짓
- 추이성: 모든 x, y, z에 대하여 x < y와 y < z가 모두 참이면 x < z는 참
- 비비교성의 추이성: 모든 x, y, z에 대하여 x < y와 y < x가 거짓이고 y < z와 z < y가 거짓이면 x < z와 z < x는 모두 거짓

std::정렬부터 시작하는 디버깅 생활 BOJ 13316

```
#include<stdio.h>
                                                                                             지구이의 코드
#include<algorithm>
#include<vector>
#include<stdlib.h>
#include<cassert>
using namespace std;
typedef pair<int,int> pii;
int main()
   int N, a, b;
   assert(scanf("%d", &N) == 1);
   assert(2 <= N && N <= 1000);
   vector<pii> G;
   for(int i = 1; i <= N; i++){
       assert(scanf("%d%d", &a, &b) == 2);
        assert(0 <= a && a <= 1000 && 0 <= b && b <= 1000);
       G.push back(pii(a, b));
   sort(G.begin(), G.end(), [](const pii &l, const pii &r){ return 1.first * r.second < 1.second * r.first; });</pre>
    bool ch = false;
   for(int i = 0; i < N; i++){
        for(int j = i+1; j < N; j++){
           ch |= G[i].first * G[j].second > G[i].second * G[j].first;
    assert(ch);
   return 0;
```

가장 빠른 비교 정렬의 시간복잡도

• $O(n \log n)$ 보다 빠른 비교 정렬 알고리즘은 존재하지 않음

마무리하며...

• Strict weak ordering이 이해가 잘 안 된다고 걱정할 필요는 전혀 없음

연습문제

<u>1181</u> : 단어 정렬

14674 : STOP USING MONEY

10814 : 나이순 정렬