

Greedy Algorithm

2022 AlgoLive 11th study

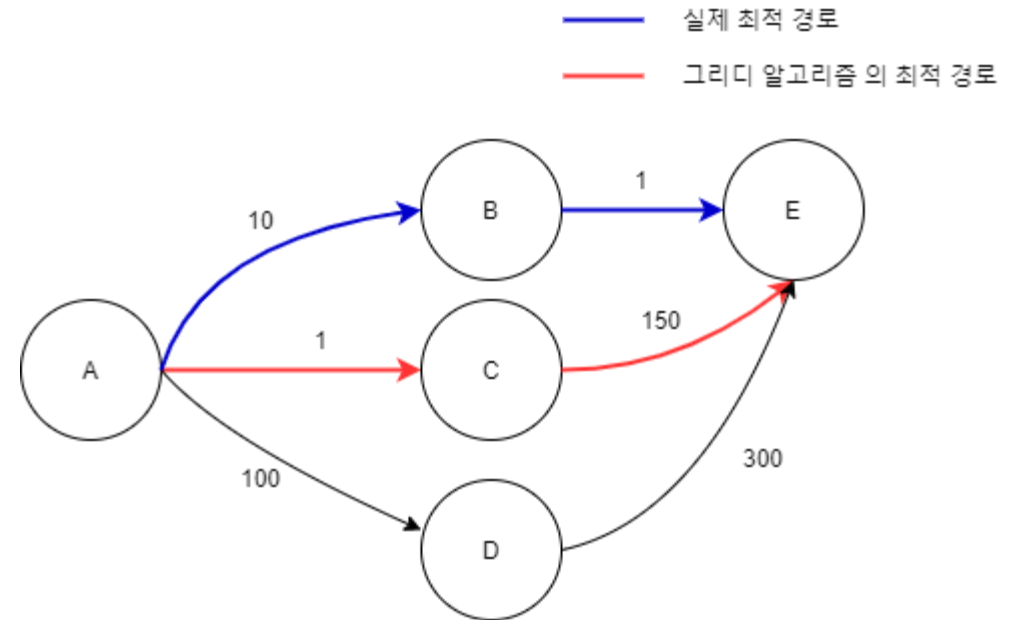
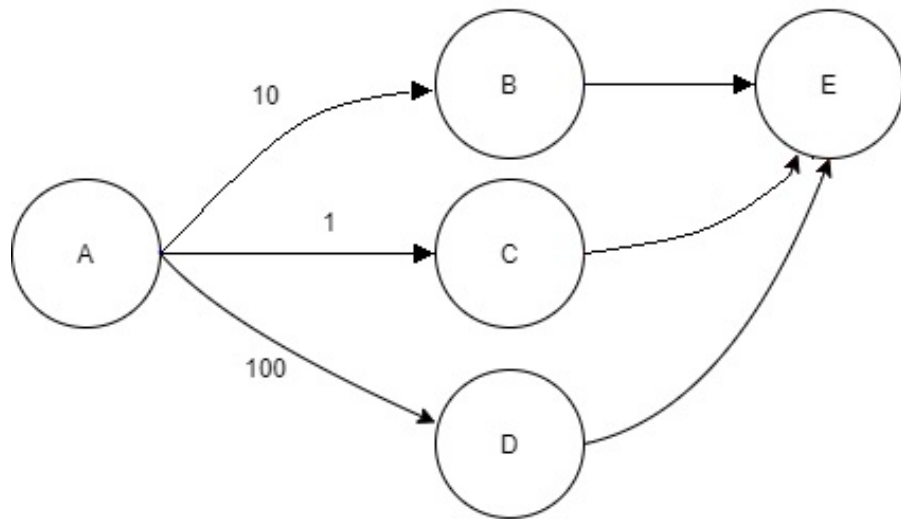




Greedy Algorithm이란?

“눈 앞의 이익만을 좇는 알고리즘”

결과가 항상 옳은가?





결과가 항상 옳은가?

- > Local Optimum (지역적 최적) O
- > Global Optimum (최적) X



Greedy Algorithm 사용 조건?

1. 탐욕 선택 속성
2. 최적 부분 구조



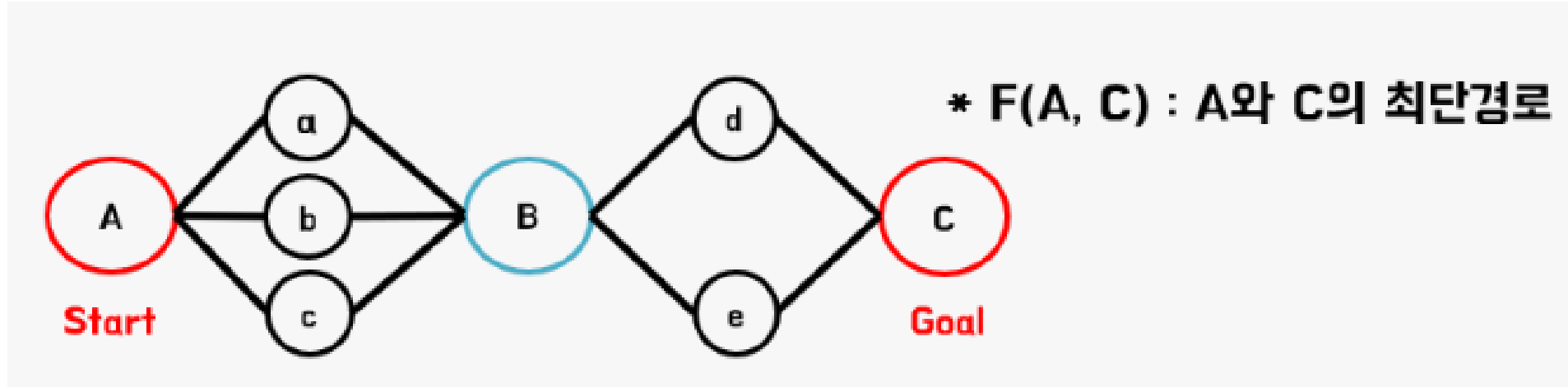
탐욕 선택 속성?

- 탐욕적으로만 선택을 해도 최적해를 구할 수 있다는 뜻
(현재까지의 최적해)
- 즉, 지역적 최적의 선택이 최적해에 포함되어야 함



최적 부분 구조?

- 전체 문제의 해를 부분 문제로 구할 수 있는
분할 가능한 구조



- 최적 부분 구조

: $F(A, C) = F(A, B) + F(B, C)$ 로 나타낼 수 있음

- 탐욕적 선택 속성

: $F(A, B)$ 를 구할 때, A의 입장에서 가장 가까운 길을 선택해도,
 $F(a, B)$, $F(b, B)$, $F(c, B)$ 와 관계 없이 $F(A, B)$ 의 해에 포함됨

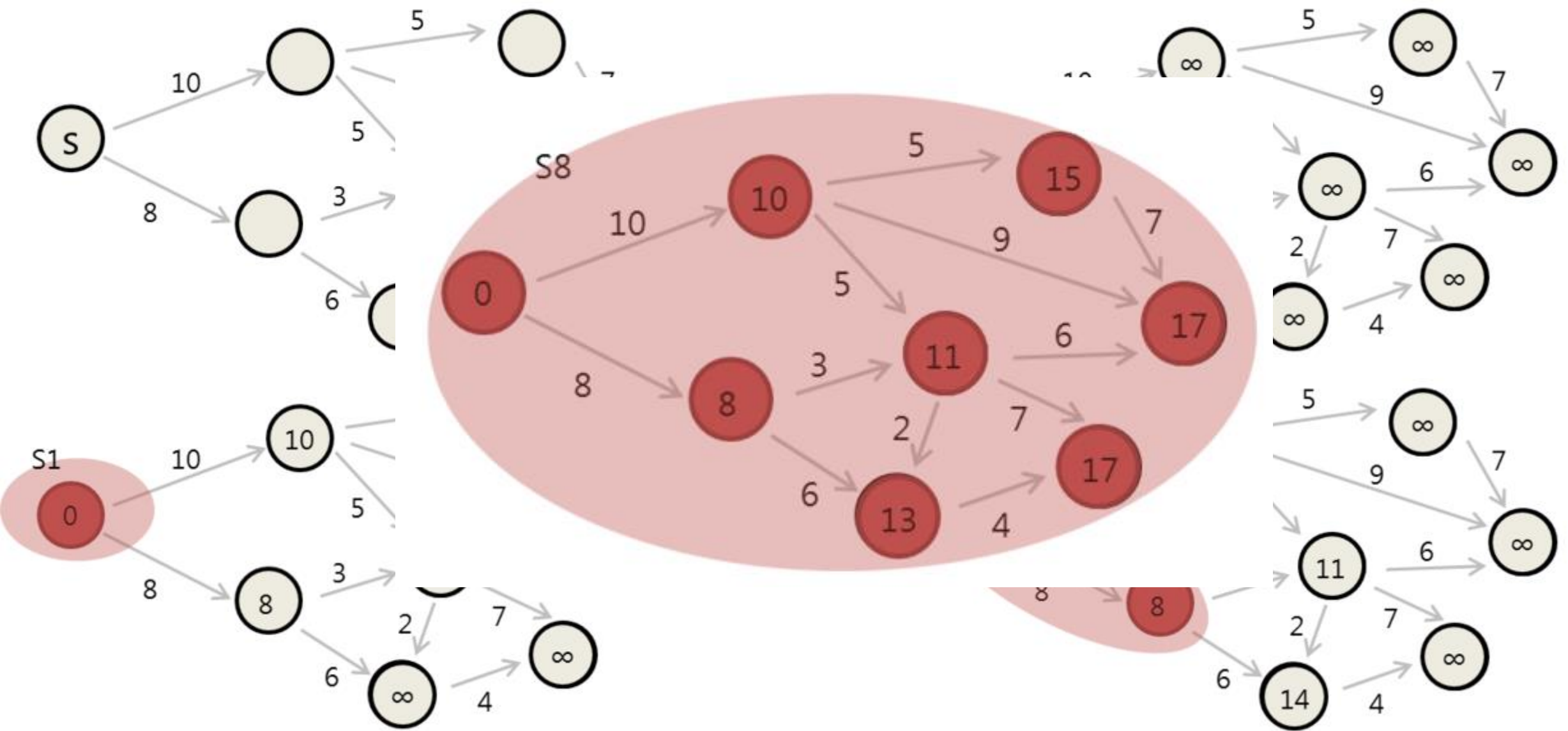


Greedy Algorithm의 예시

Ex. Dijkstra Algorithm

Greedy Algorithm

2022 AlgoLive 11th study





스티커 다국어

☆ 한국어 ▾

1 실버 I

시간 제한	메모리 제한	제출	정답	맞힌 사람	정답 비율
1 초	256 MB	51053	23740	16163	47.044%

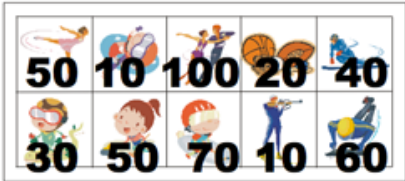
구에서 스티커 2n개를 구매했다. 스티커
책상을 꾸미려고 한다.

은 매우 좋지 않다. 스티커 한 장을 떼
!다. 즉, 떼 스티커의 왼쪽, 오른쪽, 위,

다.



(a)



(b)

그래서 언제 사용해야 되나?

✓ 4. 사용되는 예시

- AI에 있어서 결정 트리 학습법(Decision Tree Learning)
- 활동 선택 문제(Activity selection problem)
- 거스름돈 문제^[5]
- 최소 신장 트리(Minimum spanning tree)
- 제약조건이 많은 대부분의 문제^[6]
- 다익스트라 알고리즘
- 허프만 코드
- 크루스칼 알고리즘

단, 동전들에 배수관계가 성립할 때만 한정.

Ex) 1, 5, 10, 25, 50 (O) / 1, 3, 10, 30, 50, (X)

항상 그런 것은 아니지만, 프로그래밍 문제를 풀 때
제약조건이 많다면 대부분 greedy로 풀리는 경우가 많다.
다만 greedy인 줄 알고 풀었다가 피 보는 경우도 있다.



주유소

성공

서브태스크



4 실버 IV

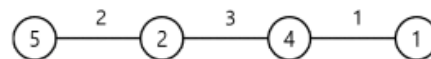
시간 제한	메모리 제한	제출	정답	맞힌 사람	정답 비율
2 초	512 MB	36894	14097	11186	37.939%

문제

어떤 나라에 N개의 도시가 있다. 이 도시들은 일직선 도로 위에 있다. 편의상 일직선을 수평 방향으로 두자. 제일 왼쪽의 도시에서 제일 오른쪽의 도시로 자동차를 이용하여 이동하려고 한다. 인접한 두 도시 사이의 도로들은 서로 길이가 다를 수 있다. 도로 길이의 단위는 km를 사용한다.

처음 출발할 때 자동차에는 기름이 없어서 주유소에서 기름을 넣고 출발하여야 한다. 기름통의 크기는 무제한이어서 얼마든지 많은 기름을 넣을 수 있다. 도로를 이용하여 이동할 때 1km마다 1리터의 기름을 사용한다. 각 도시에는 단 하나의 주유소가 있으며, 도시마다 주유소의 리터당 가격은 다를 수 있다. 가격의 단위는 원을 사용한다.

예를 들어, 이 나라에 다음 그림처럼 4개의 도시가 있다고 하자. 원 안에 있는 숫자는 그 도시에 있는 주유소의 리터당 가격이다. 도로 위에 있는 숫자는 도로의 길이를 표시한 것이다.



Greedy Algorithm

2022 AlgoLive 11th study



```
N = int(input())
roads = list(map(int, input().split()))
cities = list(map(int, input().split()))

minVal = cities[0]
sum = 0
for i in range(N-1):
    if minVal > cities[i]:
        minVal = cities[i]
    sum += (minVal * roads[i])

print(sum)
```

```
4  #include<bits/stdc++.h>
5
6  using namespace std;
7  typedef long long ll;
8
9  vector<ll> cost, dis, prefix;
10
11 int main(){
12     ios::sync_with_stdio(false);
13     cin.tie(0);
14
15     int N; cin >> N;
16     cost.resize(N);
17     dis.resize(N - 1);
18     prefix.resize(N);
19     for(int i=0;i<N-1;i++) cin >> dis[i];
20     for(int i=0;i<N;i++) {
21         prefix[i + 1] = prefix[i] + dis[i];
22         cin >> cost[i];
23     }
24     int R = 0;
25     ll answer = 0;
26     for(int i=0;i<N-1;){
27         while(R < N && cost[i] <= cost[R]) R++;
28         if(R == N) --R;
29         answer += cost[i] * (prefix[R] - prefix[i]);
30         i = R;
31     }
32     cout << answer;
33
34     return 0;
35 }
36
```

Greedy Algorithm

2022 AlgoLive 11th study



```
import java.io.BufferedReader;
import java.io.IOException;
import java.io.InputStreamReader;
import java.util.StringTokenizer;

public class Main {

    public static void main(String[] args) throws NumberFormatException, IOException {
        BufferedReader br = new BufferedReader(new InputStreamReader(System.in));
        int N = Integer.parseInt(br.readLine());

        long[] roads = new long[N-1];
        StringTokenizer st = new StringTokenizer(br.readLine());
        for(int i=0; i<N-1; i++)
            roads[i] = Long.parseLong(st.nextToken());

        long[] cities = new long[N];
        st = new StringTokenizer(br.readLine());
        for(int i=0; i<N; i++)
            cities[i] = Long.parseLong(st.nextToken());

        long min = Long.MAX_VALUE;
        long sum = 0;
        for(int i=0; i<N-1; i++) {
            if(min > cities[i])
                min = cities[i];
            sum += roads[i] * min;
        }
        System.out.println(sum);
    }
}
```



회의실 배정 성공



1 실버 I

시간 제한	메모리 제한	제출	정답	맞힌 사람	정답 비율
2 초	128 MB	131169	40647	28927	29.490%

문제

한 개의 회의실이 있는데 이를 사용하고자 하는 N 개의 회의에 대하여 회의실 사용표를 만들려고 한다. 각 회의 i 에 대해 시작시간과 끝나는 시간이 주어져 있고, 각 회의가 겹치지 않게 하면서 회의실을 사용할 수 있는 회의의 최대 개수를 찾아보자. 단, 회의는 한번 시작하면 중간에 중단될 수 없으며 한 회의가 끝나는 것과 동시에 다음 회의가 시작될 수 있다. 회의의 시작시간과 끝나는 시간이 같을 수도 있다. 이 경우에는 시작하자마자 끝나는 것으로 생각하면 된다.

입력

첫째 줄에 회의의 수 N ($1 \leq N \leq 100,000$)이 주어진다. 둘째 줄부터 $N+1$ 줄까지 각 회의의 정보가 주어지는데 이것은 공백을 사이에 두고 회의의 시작시간과 끝나는 시간이 주어진다. 시작 시간과 끝나는 시간은 $2^{31}-1$ 보다 작거나 같은 자연수 또는 0이다.

출력

첫째 줄에 최대 사용할 수 있는 회의의 최대 개수를 출력한다.

Greedy Algorithm

2022 AlgoLive 11th study



```
4 import sys
5
6 def input():
7     return sys.stdin.readline().rstrip()
8
9 N = int(input())
10 arr = []
11 total = 1
12
13 for i in range(N):
14     a,b = map(int, input().split())
15     arr.append((a,b))
16
17 arr.sort(key = lambda x : (x[1],x[0]))
18 end_time = arr[0][1]
19
20 for i in range(1,N):
21     if arr[i][0] >= end_time:
22         end_time = arr[i][1]
23         total += 1
24
25 print(total)
```

```
#include<iostream>
#include<stdio.h>
#include<algorithm>
#include<vector>
using namespace std;

int value[10];

int main()
{
    int N, end, begin;

    vector<pair<int, int>> schedule;

    cin >> N ;

    for (int i = 0; i < N; i++)
    {
        cin >> begin >> end;
        schedule.push_back(make_pair(end, begin));
    }

    sort(schedule.begin(), schedule.end());

    int time = schedule[0].first;
    int count = 1;
    for (int i = 1; i < N; i++)
    {
        if (time <= schedule[i].second )
        {
            count++;
            time = schedule[i].first;
        }
    }

    cout << count;
}
```

Greedy Algorithm

2022 AlgoLive 11th study



```
1  import java.util.Scanner;
2  import java.util.Arrays;
3  import java.util.Comparator;
4
5  public class Main {
6
7      public static void main(String[] args) {
8
9          Scanner in = new Scanner(System.in);
10
11          int N = in.nextInt();
12
13          /*
14             time[][0] 은 시작시점을 의미
15             time[][1] 은 종료시점을 의미
16          */
17          int[][] time = new int[N][2];
18
19          for(int i = 0; i < N; i++) {
20
21              time[i][0] = in.nextInt(); // 시작시간
22              time[i][1] = in.nextInt(); // 종료시간
23          }
24
25
```

```
27         // 끝나는 시간을 기준으로 정렬하기 위해 compare 재정의
28         Arrays.sort(time, new Comparator<int[]>() {
29
30             @Override
31             public int compare(int[] o1, int[] o2) {
32
33                 // 종료시간이 같을 경우 시작시간이 빠른순으로 정렬해야한다.
34                 if(o1[1] == o2[1]) {
35                     return o1[0] - o2[0];
36                 }
37
38                 return o1[1] - o2[1];
39             }
40         });
41
42         int count = 0;
43         int prev_end_time = 0;
44
45         for(int i = 0; i < N; i++) {
46
47             // 직전 종료시간이 다음 회의 시작 시간보다 작거나 같다면 갱신
48             if(prev_end_time <= time[i][0]) {
49                 prev_end_time = time[i][1];
50                 count++;
51             }
52         }
53
54         System.out.println(count);
55     }
56 }
57
58 }
```

행복 유치원 성공



5 골드 V

시간 제한	메모리 제한	제출	정답	맞힌 사람	정답 비율
1 초	512 MB	3553	1925	1576	56.225%

문제

행복 유치원 원장인 태양이는 어느 날 N 명의 원생들을 키 순서대로 일렬로 줄 세우고, 총 K 개의 조로 나누려고 한다. 각 조에는 원생이 적어도 한 명 있어야 하며, 같은 조에 속한 원생들은 서로 인접해 있어야 한다. 조별로 인원수가 같을 필요는 없다.

이렇게 나뉘어진 조들은 각자 단체 티셔츠를 맞추려고 한다. 조마다 티셔츠를 맞추는 비용은 조에서 가장 키가 큰 원생과 가장 키가 작은 원생의 키 차이만큼 든다. 최대한 비용을 아끼고 싶어 하는 태양이는 K 개의 조에 대해 티셔츠 만드는 비용의 합을 최소로 하고 싶어한다. 태양이를 도와 최소의 비용을 구하자.

Greedy Algorithm

2022 AlgoLive 11th study



```
1 # Authored by : cieske
2 # Co-authored by : -
3 # Link : http://boj.kr/cfb369b6a5134cfa9c0859eab5464c47
4 import sys
5 def input():
6     return sys.stdin.readline().rstrip()
7
8 n, k = map(int, input().split())
9 lst = list(map(int, input().split())) # 정렬된 상태로 들어옴
10 sub = sorted([lst[i+1] - lst[i] for i in range(n-1)]) # 원생 간 키 차이 정렬
11 print(sum(sub[:(n-k)])) # Greedy하게 n-k개만 선택
```

```
#include <iostream>
#include <vector>
#include <algorithm>

using namespace std;

int main(){
    ios_base::sync_with_stdio(false);
    cin.tie(0);

    int N, K; cin>>N>>K;
    vector<long long int> v(N), cost(N-1);

    for(int i=0; i<N; i++) cin>>v[i];

    sort(v.begin(), v.end());

    for(int i=1; i<N; i++) cost[i-1] = v[i] - v[i-1];

    sort(cost.begin(), cost.end());

    long long int ans = 0;
    for(int i=0; i<N-K; i++) ans += cost[i];

    cout<<ans;
}
```

Greedy Algorithm

2022 AlgoLive 11th study



```
1  import java.io.BufferedReader;
2  import java.io.IOException;
3  import java.io.InputStreamReader;
4  import java.util.*;
5
6
7  public class Main {
8
9      static int n, k, result;
10     static int[] arr;
11     static List<Integer> list = new ArrayList<>();
12
13     public static void main(String[] args) throws IOException {
14         BufferedReader br = new BufferedReader(new InputStreamReader(System.in));
15         String[] s1 = br.readLine().split(" ");
16         n = Integer.parseInt(s1[0]);
17         k = Integer.parseInt(s1[1]);
18         arr = new int[n];
19         String[] s = br.readLine().split(" ");
20         for (int i = 0; i < n; i++) {
21             arr[i] = Integer.parseInt(s[i]);
22         }
23         Arrays.sort(arr);
24         solve();
25         System.out.println(result);
26     }
```

```
28     public static void solve() {
29         for (int i = 1; i < n; i++) {
30             list.add(arr[i] - arr[i - 1]);
31         }
32
33         Collections.sort(list);
34
35         for (int i = 0; i < n - k; i++) {
36             result += list.get(i);
37         }
38     }
39 }
```



Thank you