# BOJ #1202. 보석 도둑

https://www.acmicpc.net/problem/1202

25.02.03



보석 도둑 생 다저

#### #1202. 보석 도둑

☆ 한국어 ▼



시간 제한	메모리 제한	제출	정답	맞힌 사람	정답 비율
1 초	256 MB	84733	20796	14392	22.748%

#### 문제

세계적인 도둑 상덕이는 보석점을 털기로 결심했다.

상덕이가 털 보석점에는 보석이 총 N개 있다. 각 보석은 무게 M<sub>i</sub>와 가격 V<sub>i</sub>를 가지고 있다. 상덕이는 가방을 K개 가지고 있고, 각 가방에 담을 수 있는 최대 무게는 C<sub>i</sub>이다. 가방에는 최대 한 개의 보석만 넣을 수 있다.

상덕이가 훔칠 수 있는 보석의 최대 가격을 구하는 프로그램을 작성하시오.

3
3
1

첫째 줄에 N과 K가 주어진다. (1 ≤ N, K ≤ 300,000)

다음 N개 줄에는 각 보석의 정보  $M_i$ 와  $V_i$ 가 주어진다.  $(0 \le M_i, V_i \le 1,000,000)$ 

다음 K개 줄에는 가방에 담을 수 있는 최대 무게  $C_i$ 가 주어진다. (1  $\leq C_i \leq$  100,000,000)

모든 숫자는 양의 정수이다.

#### 출력

상덕이는 보석점을 털기로 했다.

보석은 총 N개가 있고, 각각 무게 M\_i와 가격 V\_i를 가진다.

상덕이는 최대 K개의 가방을 사용할 수 있으며, 각 가방의 최대 수용 무게는 C\_i이다.

각 가방에는 최대 한 개의 보석만 넣을 수 있다.

<mark>상덕이가 훔칠 수 있는 보석의 가격 합의 최댓값</mark>을 구하라.



첫째 줄에 상덕이가 훔칠 수 있는 보석 가격의 합의 최댓값을 출력한다.

# **Problem**

# Step 1. 우선순위 큐 (Priority Queue) 개념 정리

1 우선순위 큐란?



#### 💡 우선순위 큐

**값의 크기**에 따라 먼저 나오는 **순서가 결정**되는 자료구조

- **일반적인 큐(Queue)**는 **FIFO**(First In, First Out, 선입선출) 방식
- 우선순위 큐(Priority Queue) 는 값이 큰(혹은 작은) 순서대로 먼저 처리

#### ☑ 활용 예시

- 응급실 대기 시스템 (위급한 환자 먼저 치료)
- 프린터 작업 스케줄링 (긴급 문서 먼저 출력)
- 네트워크 패킷 전송 (높은 우선순위 데이터 먼저 전송)
- 알고리즘 문제 해결 (가장 유리한 값 선택)

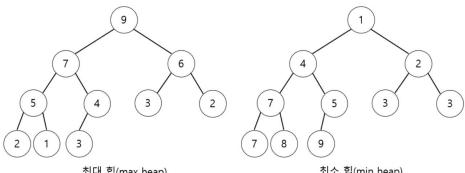
- 다익스트라 알고리즘(최단 경로)
- 프림 알고리즘(최소 신장 트리)
- 탑 K 문제(가장 큰/작은 K개의 값 찾기)



# Step 1. 우선순위 큐 (Priority Queue) 개념 정리

②Heap (힙) 이란?

### 이진 트리 형태의 자료구조로 우선순위 큐로 구현할 때 주로 활용



최대	힙(max	heap)
----	-------	-------

최소 힙(min heap)

힙 종류	설명	루트 위치
최대 힙 (Max Heap)	부모 노드가 자식 노드보다 크거나 같음	가장 큰 값이 루트에 위치
최소 힙 (Min Heap)	부모 노드가 자식 노드보다 작거나 같음	가장 작은 값이 루트에 위치



# Step 1. 우선순위 큐 (Priority Queue) 개념 정리

③왜 우선순위 큐에서 힙을 사용할끼?



💡 힙(Heap)은 우선순위 큐의 삽입과 삭제 연산을 효율적으로 처리할 수 있음

#### 힙의 장점

- 빠른 최대/최소값 접근
  - 루트 노드(인덱스 0)에 항상 최대/최소값이 위치
  - 시간 복잡도: O(1)
- 빠른 삽입과 삭제 연산
  - 삽입 (heappush)와 삭제 (heappop) 모두 O(log N)
  - 완전 이진 트리 구조 덕분에 **균형 유지**
- 메모리 효율성
  - 배열로 표현 가능 → **연속된 메모리 공간** 사용



# Step 2. Python heapq 모듈 사용

📌 Python에서는 기본적으로 heapq는 "최소 힙"을 지원

📌 최대 힙을 만들려면 음수를 활용해야 함

연산	설명
heapq.heapify(iterable)	리스트를 힙으로 변환 (O(N))
heapq.heappush(heap, item)	힙에 원소 추가 (O(log N))
heapq.heappop(heap)	힙에서 가장 작은 원소 제거 및 반환 (O(log N))
heapq.heapreplace(heap, item)	가장 작은 원소 제거 후, 새로운 원소 추가 (O(log N))
heapq.heappushpop(heap, item)	새로운 원소 추가 후, 가장 작은 원소 제거 (O(log N))



# Step 2. Python heapq 모듈 사용

📌 heapq 모듈 기본 사용법(최소 힙)

```
import heapq
heap = []
heapq.heappush(heap, 10)
heapq.heappush(heap, 5)
heapq.heappush(heap, 30)

print(heapq.heappop(heap)) # 5
print(heapq.heappop(heap)) # 10
print(heapq.heappop(heap)) # 30
```

## 📌 최대 힙 구현 (음수 변환)

```
import heapq

max_heap = []
heapq.heappush(max_heap, -10)
heapq.heappush(max_heap, -5)
heapq.heappush(max_heap, -30)

print(-heapq.heappop(max_heap)) # 30
print(-heapq.heappop(max_heap)) # 10
print(-heapq.heappop(max_heap)) # 5
```



# Step 3. 보석 도둑 문제에서의 힙 활용

# 💡 문제 핵심 아이디어

- 1. 보석과 가방을 정렬
  - 보석: **무게 기준 오름차순 정렬**
  - 가방: **무게 기준 오름차순 정렬**
- 2. 우선순위 큐(최대 힙) 사용
  - 가방의 크기가 작은 순서대로 보석을 넣을 수 있는지 확인.
  - o 현재 가방에 넣을 수 있는 보석을 max-heap(최대 힙) 으로 관리하여 가장 비싼 보석을 선택.

예제 입력 2 복사 예제 출력 2 복사 [보석 목록]: (무게**,** 가격) 💡 가방이 작은 순서대로 처리되므로,  $[(1, 65), (2, 99), (5, 23)] \rightarrow 무게 기준 정렬$ 현재 가방에 넣을 수 있는 보석 중 가장 비싼 것을 선택 [가방 목록]: [2, 10] → 무게 기준 정렬 164 3 2 1 65 단계 가방 무게 추가된 보석들 최대 힙 상태 선택된 보석 5 23 2 99 2kg (1, 65), (2, 99) [-99, -65] 99 10 2 10kg 기존 보석 (1, 65), 새로운 보석 (5, 23) [-65, -23]65 추가



# Step 4. 코드 플로우

#### 1. 입력받기

- N: 보석 개수, K: 가방 개수
- 보석 리스트 (Mi,Vi) 입력받기 → 무게 기준 정렬
- 가방 리스트 Ci 입력받기 → 무게 기준 정렬

#### 2. **우선순위 큐(최대 힙) 사용**

- 각 가방을 검사하면서, 넣을 수 있는 보석들을 **최대 힙**에 저장
- o 현재 가방에 넣을 수 있는 **가장 비싼 보석**을 선택하여 담음

#### 3. **결과 출력**

○ 상덕이가 훔칠 수 있는 보석 가격의 최댓값을 출력

https://bio-info.tistory.com/195



#### 📌 코드 흐름

- 보석과 가방을 정렬
  - 보석을 (무게, 가격) 기준으로 무게 오름차순 정렬.
  - 가방을 **무게 오름차순 정렬**.
- 2. 각 가방에 대해 가능한 보석을 최대 힙에 추가
  - 현재 가방(bag)에 넣을 수 있는 보석을 최대 힙에 heapq.heappush(max\_heap, -가격) 형태로 넣음.
  - o heapq는 최소 힙이므로, 가격을 넣어 최대 힙처럼 사용.
- 가장 가치가 높은 보석을 선택
  - heapq.heappop(max\_heap)을 사용해 현재 가방에 넣을 수 있는 **가장 비싼 보석**을 선택.

#### 📌 주요 연산 및 시간 복잡도

- **정렬:** O(K log K)
- 가방을 처리하면서 힙에 보석 추가 & 제거
  - heappush → 최악의 경우 O(N log N)
- 최종적으로 O((N + K) log N) 가 됨.

```
import heapq
# Step 1: 입력 받기
N, K = map(int, input().split()) # N: 보석 개수, K: 가방 개수
jewelry = [] # (무게, 가격)
bags = [] # 가방의 최대 무게
  M, V = map(int, input().split())
  jewelry.append((M, V))
  bags.append(int(input()))
# Step 2: 보석과 가방 정렬
iewelry.sort() # 보석을 무게 기준으로 정렬
bags.sort() # 가방을 무게 기준으로 정렬
max_heap = []
result = 0
idx = 0
for bag in bags:
  while idx < N and jewelry[idx][0] <= bag:</pre>
      heapq.heappush(max heap, -jewelry[idx][1]) # 최대 힙을 위해 음수 저장
      idx += 1
  if max heap:
      result += -heapq.heappop(max heap)
print(result)
```

# Assignment

## <u>백준 #19638. 센티와 마법의 뿅망치(실버1)</u>

자료구조, 우선순위 큐

발제 문제에서 사용한 우선순위 큐를 활용하여 연습하기 좋은 문제

1 19638번

제출

맞힌 사람

숏코딩

재채점 결과

채점 현황 내 제출 질문 게시판

#### 센티와 마법의 뿅망치

**1** 실버 I

시간 제한	메모리 제한	제출	정답	맞힌 사람	정답 비율
1 초	1024 MB	5554	1871	1464	33.243%

\*