Greedy, 그리디 알고리즘

현재 상황에서 가장 효율적인, 가장 좋은 것 만 선택하는 방법

일반적인 그리디 알고리즘은 문제를 풀기위한 최소한의 아이디어를 떠올릴 수 있는 능력을 요구한다. 따라서 그리디 해법은 *정당성 분석*이 중요하다.

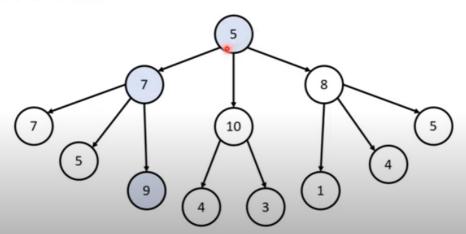
• 정당성 분석 : 단순히 가장 좋아보이는 것을 반복적으로 선택해도, 최적의 값을 구할 수 있는지 검토하는 것

Q1. 루트 노드부터 시작해, 거쳐가는 노드 값의 합을 최대로 만들고 싶다.

다음 상황에서 가장 최적의 값은 무엇인가? A1. 5 - 7-9

그리디 알고리즘

- [문제 상황] 루트 노드부터 시작하여 거쳐 가는 노드 값의 합을 최대로 만들고 싶습니다.
 - Q. 최적의 해는 무엇인가요?



이처럼 그리디 알고리즘은 문제 상황에서 최적화 된 값만 찾아가는 것이다.

Q2. 거스름 돈 문제

〈문제〉 거스름 돈: 문제 설명

• 당신은 음식점의 계산을 도와주는 점원입니다. 카운터에는 거스름돈으로 사용할 500원, 100원, 50원, 10원짜리 동전이 무한히 존재한다고 가정합니다. 손님에게 거슬러 주어야 할 돈이 N원일 때 거슬러 주어야 할 동전의 최소 개수를 구하세요. 단, 거슬러 줘야 할 돈 N은 항상 10의 배수입니다.



거스름 돈 문제의 문제해결 아이디어

- 최적의 값을 빠르게 구하기 위해서는 가장 큰 화폐 단위부터 돈을 거슬러 주면 된다.
- N원을 거슬러 줘야 할 때, 가장 먼저 500원으로 거슬러 줄 수 있을 만큼 거슬러 준다.
- 이후 100, 50, 10원 차례로 거슬러 주면 가장 최소한의 동전 갯수로 거슬러 줄 수 있다.

```
def input(input):
    money = input # 최초로 입력 받은 돈이자, 앞으로 거슬러 준 후의 돈
    list = [500, 100, 50, 10] # 동전 목록
    result = 0 # 거슬러 준 동전 갯수
    for l in list: # 동전 목록에서 반복
        result += money // l # 한 번 거슬러 줄 때마다 결과에 횟수 + 1
        money %= l #남은 돈은 목록에서 거슬러 준 나머지를 대입
    print(result) # 거슬러 준 횟수를 출력

if __name__ == '__main__':
    input(1260)
```

시간 복잡도

- 화폐의 종류가 K라고 할 때, 이 코드의 시간 복잡도는 O(K)이다.
- 이 알고리즘의 시간 복잡도는 금액과는 무관하고, 동전의 총 종류에만 영향을 받기 때문이다.

Q3

〈문제〉 1이 될 때까지: 문제 설명

• 어떠한 수 NOI 10I 될 때까지 다음의 두 과정 중 하나를 반복적으로 선택하여 수행하려고 합니다. 단, 두 번째 연산은 NOI K로 나누어 떨어질 때만 선택할 수 있습니다.

- 1. N에서 1을 뺍니다.
- 2. N을 K로 나눕니다.
- 예를 들어 N이 17, K가 4라고 가정합시다. 이때 1번의 과정을 한 번 수행하면 N은 16이 됩니다. 이후에
 2번의 과정을 두 번 수행하면 N은 1이 됩니다. 결과적으로 이 경우 전체 과정을 실행한 횟수는 3이 됩니다. 이는 N을 1로 만드는 최소 횟수입니다.
- N과 K가 주어질 때 N이 1이 될 때까지 1번 혹은 2번의 **과정을 수행해야 하는 최소 횟수**를 구하는 프로그램을 작성하세요.

〈문제〉 1이 될 때까지: 문제 조건

 난이도
 ●○○ | 풀이 시간 15분 | 시간제한 2초 | 메모리 제한 128MB

 입력조건
 • 첫째 줄에 N(1 ⟨= N ⟨= 100,000)과 K(2 ⟨= K ⟨= 100,000)가 공백을 기준으로 하여 각각 자연수로 주어집니다.

 출력조건
 • 첫째 줄에 N이 1이 될 때까지 1번 혹은 2번의 과정을 수행해야 하는 횟수의 최솟값을 출력합니다.



```
# 내가 푼 방법
def until one(N, K):
   result = 0 # 시행 횟수는 최초 0이다.
   while N != 1: # N이 1이 될 때 까지 반복문을 돌린다.
      if N % K == 0: # 만약 나누어 떨어진다면
         N = N // K # 몫을 다시 N에 넣고
         result += 1 # 시행횟수를 한 번 올린다.
      else: # 나누어 떨어지지 않는다면
         N -= 1 #지문처럼 1을 빼고
         result += 1 # 시행횟수를 1 올린다.
   print(result)
# 이코테의 풀이
def ecote until ond(n, k):
   count = 0 # 시행횟수는 최초 0
   while True: # 반복문을 시행
      target = (n // k) * k # n이 k로 나누어 떨어질 수 있는 값을 먼저 찾는다.
      count += (n - target) # n이 target까지 도달 할 수 있을 때 까지 -1을 해 준다,
```

```
이 경우 17이 16이 될 때 까지의 연산
n = target # 이 과정을 통해 n은 한 번에 나누어 떨어지는 수가 된다.

if n < k: # n이 더이상 k로 나누어 질 수 없다면 반복을 끝낸다.
break

count += 1 #시행 횟수를 한 번 추가하고
n //= k #현재 n은 한 번에 나눌 수 있으므로 지문처럼 2번 방법을 통해 n을 k로 나
눈다.

count += (n - 1)
print(count)
```

시간 복잡도

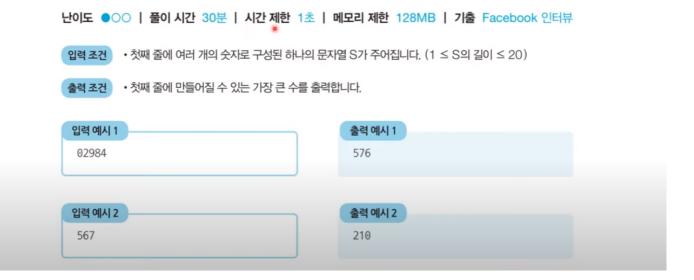
- 내가 푼 방법은 한 번 반복 할 때마다 누적되므로 O(n) 만큼의 시간 복잡도를 가진다.
- 이코테에서 푼 방법은 random access는 불가능하고 O(n)만큼 반복하는게 아닌 데이터가 증가 할 때마다 단계가 늘어나므로 O(logN)의 시간 복잡도를 가진다.

Q4

〈문제〉 곱하기 혹은 더하기: 문제 설명

- 각 자리가 숫자(0부터 9)로만 이루어진 문자열 S가 주어졌을 때, 왼쪽부터 오른쪽으로 하나씩 모든 숫자를 확인하며 숫자 사이에 '×' 혹은 '+' 연산자를 넣어 결과적으로 만들어질 수 있는 가장 큰 수를 구하는 프로그램을 작성하세요. 단, +보다 ×를 먼저 계산하는 일반적인 방식과는 달리, 모든 연산은 왼쪽에서부터 순서대로 이루어진다고 가정합니다.
- 예를 들어 02984라는 문자열로 만들 수 있는 가장 큰 수는 ((((0 + 2) × 9) × 8) × 4) = 576입니다. 또
 한 만들어질 수 있는 가장 큰 수는 항상 20억 이하의 정수가 되도록 입력이 주어집니다.

〈문제〉 곱하기 혹은 더하기: 문제 조건



```
def multi_or_plus(input):
    arr = list(input) # 문자 배열을 list로 만들고
    arr.sort(reverse=True) # 가장 큰 수부터 오름차순 정렬
    result = int(arr[0]) # 출력값의 첫 번째를 지정학
    for a in range(1, len(arr)): # 1번째 인덱스부터 반복한다.
        if int(arr[a]) >= 2: # 2 이상 일 경우에만 곱하고
            result *= int(arr[a])
        else: # 1, 0은 곱하면 손해이므로 더한다.
        result += int(arr[a])

print(result)
```

시간 복잡도

• 반복하는 횟수만큼 이므로 O(N)의 시간복잡도를 가진다.

Q5

〈문제〉 모험가 길드: 문제 설명

- 한 마을에 모험가가 N명 있습니다. 모험가 길드에서는 N명의 모험가를 대상으로 '공포도'를 측정했는데, '공포도'가 높은 모험가는 쉽게 공포를 느껴 위험 상황에서 제대로 대처할 능력이 떨어집니다.
- 모험가 길드장인 동빈이는 모험가 그룹을 안전하게 구성하고자 <u>공포도가 X인 모험가는 반드시 X명 이상</u> 으로 구성한 모험가 그룹에 참여해야 여행을 떠날 수 있도록 규정했습니다.
- 동빈이는 최대 몇 개의 모험가 그룹을 만들 수 있는지 궁금합니다. N명의 모험가에 대한 정보가 주어졌을 때, 여행을 떠날 수 있는 그룹 수의 최댓값을 구하는 프로그램을 작성하세요.

〈문제〉 모험가 길드: 문제 설명

• 예를 들어 N = 5이고. 각 모험가의 공포도가 다음과 같다고 가정합시다.

```
2 3 1 2 2
```

- 이 경우 그룹 1세 공포도가 1, 2, 3인 모험가를 한 명씩 넣고, 그룹 2에 공포도가 2인 남은 두 명을 넣게 되면 총 2개의 그룹을 만들 수 있습니다.
- 또한 몇 명의 모험가는 마을에 그대로 남아 있어도 되기 때문에, 모든 모험가를 특정한 그룹에 넣을 필요는 없습니다.

〈문제〉 모험가 길드: 문제 조건

난이도 ●○○ | 풀이 시간 30분 | 시간 제한 1초 | 메모리 제한 128MB | 기출 핵심 유형 입력 조건 ·첫째 줄에 모험가의 수 N이 주어집니다. (1 ≤ N ≤ 100,000) ·둘째 줄에 각 모험가의 공포도의 값을 N 이하의 자연수로 주어지며, 각 자연수는 공백으로 구분합니다. 출력 조건 ·여행을 떠날 수 있는 그룹 수의 최댓값을 출력합니다. 입력 예시 5 2 3 1 2 2

```
# 내가 푼 풀이
def guild(N, input): # 입력값을 두 개를 받지만, 사실 N은 불필요 하다.
   members = list(map(int, input.split(' ')))
   members.sort(reverse=False) # 공포도 목록을 작은 순서대로 정렬 후
   result = 0
   for m in members: # 공포도를 돌면서
      if members.count(m) >= m: # 해당 공포도의 값 이상 인 사람들의 수를 세어서
         result += 1 # 해당 멤버가 포함되면 그룹을 한 개 결성하고
         del members[0: m] # 그룹을 결성 한 멤버를 삭제하면 된다.
   print(result)
# 이코테의 풀이
n = int(input())
data = list(map(int, input().split()))
data.sort()
result = 0 # 총 그룹의 수
count = 0 # 현재 그룹에 포함된 모험가의 수
for i in data: # 공포도를 낮은 것 부터 하나씩 확인하며
   count += 1 # 현재 그룹에 해당하는 모험가를 포함시킨다.
   if count >= i: # 현재 그룹에 포함된 모험가의 수가 현재의 공포도 이상이라면, 그룹 결
성
      result += 1 # 총 그룹의 수 증가시키기
      count = 0 #현재 그룹에 포함 된 모험가의 수 초기화
print(result)
```

시간 복잡도

• 입력받은 공포도 배열에서 한 번 반복 이후 줄어드는 배열 크기만큼 반복 횟수가 줄어들기 때문에 O(logN) 만큼의 시간 복잡도를 가진다.

그리디 템플릿

- 그리디 알고리즘은 매 번 가장 효과적인 방법을 찾아 구현하는 방식을 채택하므로, 템플릿을 정의 할 수 없다.
- 따라서 이코테의 강의 문제에서 사용 된 일부 기법과 특정 상황에서 사용하면 좋은 아이디어를 소개한다.

input의 범위와 값이 확실 할 때는 배열로 정의해서 사용한다.

• 거스름 돈 문제의 경우 동전의 목록이 항상 고정되어 사용되므로, 미리 정의 해 놓고 사용한다.

```
money_group = [500, 100, 50, 10]
```

몫과 나머지를 이용한 연산에서 바로 나누어 떨어지는 값을 찾을 때는 나머지에 몫을 곱한다.

• 1이 될 때 까지 문제의 경우 단번에 나누어 떨어지는 값을 찾아야 하므로, 몫에 대상값을 곱하면 바로 나 누어 떨어지는 수를 찾을 수 있다.

```
target = (대상 값 // 나눌 값) * 나눌 값 # 몫은 한 번 이상 나눈 수이므로, 나눌 값을 곱하면 target은 항상 한 번에 나누어 떨어지는 값이 된다.
```

배열을 순회 할 때 한 번 사용되고 이후에 사용되지 않는다면, 소거하는 편이 빠르다

모험가 길드 문제에서 한 번 그룹으로 지정 된 사람들과 나머지 사람들은 더 이상 필요하지 않으므로, 배열에서 제거하면 훨씬 빨리 배열을 순회할 수 있다.

```
members = [1, 2, 2, 2, 3]
result = 0
for m in members:
    if members.count(m) >= m:
        result += 1
        del members[0: m] # 더 이상 필요없는 요소를 상황에 맞게 삭제
```