1. 알고리즘

1.1. 알고리즘(algorithm)이란?

어떤 문제를 풀기 위한 절차나 방법 주어진 입력을 출력으로 만드는 과정 알고리즘의 각 단계는 구체적이고 명료해야 함

페르시아의 수학자 알-콰리즈미(780~850년경) - 이차방정식의 풀이법과 인 수분해를 개발한 분

수학의 발전에 막대한 영향을 끼친 분 이 분의 이름에서 계산 방법을 뜻하는 알고리즘이라는 단어가 나옴

1.2. 절대값 계산

```
# 0번 : 절대값 계산
import math
#절대값 계산 함수(부호 판단 방식)
#입력: 실수값 a
#출력: a의 절대값
def abs_sign(a):
   if a>=0:
      return a
   else:
      return -a
#절대값 계산 함수(제곱-제곱근 방식)
def abs_square(a):
   b=a*a
   return math.sqrt(b)
print(abs_sign(5))
print(abs_sign(-3))
print()
print(abs_square(5))
print(abs_square(-3))
```

1.3. 합계 구하기

```
# 입력: n
# 출력: 1부터 n까지 연속한 숫자의 합계

def mysum(n):
    s = 0
    for i in range(1, n + 1):
        s = s + i
    return s

print(mysum(10)) # 1부터 10까지의 합(입력:10, 출력:55)
print(mysum(100)) # 1부터 100까지의 합(입력:100, 출력:5050)
```

가우스의 방법

```
# 입력: n
# 출력: 1부터 n까지의 숫자를 더한 값

def sum_n(n):
    return n * (n + 1) // 2 #정수몫

print(sum_n(10)) # 1부터 10까지 합(입력:10, 출력:55)
print(sum_n(100)) # 1부터 100까지 합(입력:100, 출력:5050)
```

계산횟수 비교

첫번째 방법 : 덧셈 n회

두번째 방법 : 덧셈,곱셈,나눗셈 각 1회(총 3회)

```
#연습문제1,
# 연속한 숫자 제곱의 합을 구하는 알고리즘
# 입력: n
# 출력: 1부터 n까지 연속한 숫자의 제곱을 더한 합
def sum_sq1(n):
  s = 0
  for i in range(1, n + 1):
      s = s + i * i
   return s
print(sum sq1(10)) # 1부터 10까지 제곱의 합(입력:10, 출
력:385)
print(sum sq1(100)) # 1부터 100까지 제곱의 합(입력:100, 출
력:338350)
```

위 코드를 아래 공식을 사용하여 풀 수 있습니다.

n (n +1)(2n +1)/6

```
# 연속한 숫자 제곱의 합 구하기 알고리즘
# 입력: n
# 출력: 1부터 n까지 연속한 숫자의 제곱을 더한 합
def sum sq2(n):
   return n * (n + 1) * (2 * n + 1) // 6
print(sum_sq2(10)) # 1부터 10까지 제곱의 합(입력:10, 출
력:385)
print(sum_sq2(100)) # 1부터 100까지 제곱의 합(입력:100, 출
력:338350)
```

1.4. 최대값 구하기

```
# 입력: 숫자가 n개 들어 있는 리스트
# 출력: 숫자 n개 중 최대값

def find_max(a):
    n = len(a) # 입력 크기 n
    max_v = a[0] # 리스트의 첫 번째 값을 최대값으로 기억
    for i in range(1, n): # 1부터 n-1까지 반복
        if a[i] > max_v: # 이번 값이 현재까지 기억된 최대값보
다 크면
        max_v = a[i] # 최대값을 변경
    return max_v

v = [17, 92, 18, 33, 58, 7, 33, 42]
print(find_max(v))

#비교를 n-1회 해야 함
#입력크기와 계산시간이 대체로 비례한다.
```

```
# 최소값 구하기
# 입력: 숫자가 n개 들어 있는 리스트
# 출력: 숫자 n개 중 최소값

def find_min(a):
    n = len(a) # 입력 크기 n
    min_v = a[0] # 리스트 중 첫 번째 값을 일단 최소값으로 기억
    for i in range(1, n): # 1부터 n-1까지 반복
        if a[i] < min_v: # 이번 값이 현재까지 기억된 최소값보
다 작으면
        min_v = a[i] # 최소값을 변경
    return min_v

v = [17, 92, 18, 33, 58, 7, 33, 42]
print(find_min(v))
```

1.5. 동명이인 찾기

```
#집합
s=set()
s.add(1)
s.add(2)
s.add(2)
s.add(2) #중복값은 제외됨
print(s)
print(len(s))
#순서에 관계없이 집합의 원소가 같은지 비교
print( {1,2} == {2,1})
```

```
# 두 번 이상 나온 이름 찾기
# 입력: 이름이 n개 들어 있는 리스트
# 출력: 이름 n개 중 반복되는 이름의 집합
def find same name(a):
  n = len(a) # 리스트의 자료 개수를 n에 저장
  result = set() # 결과를 저장할 집합(리스트로 하면 중복값이
발생함)
  for i in range(0, n - 1): # 0부터 n-2까지 반복
     for j in range(i + 1, n): # i+1부터 n-1까지 반복
        if a[i] == a[j]: # 이름이 같으면
           result.add(a[i]) # 찾은 이름을 result에 추가
   return result
name = ["김철수", "박철수", "홍수민", "김철수", "김철수"]
print(find_same_name(name))
name2 = ["김미영", "박수진", "이민주", "김미영", "최숙희"]
print(find same name(name2))
```

```
# n명에서 두 명을 뽑아 짝을 만드는 모든 경우를 찾는 알고리즘
# 입력: n명의 이름이 들어 있는 리스트
# 출력: 두 명을 뽑아 만들 수 있는 모든 짝

def print_pairs(a):
    n = len(a) # 리스트의 자료 개수를 n에 저장
    for i in range(0, n - 1): # 0부터 n-2까지 반복
        for j in range(i + 1, n): # i+1부터 n-1까지 반복
        if a[i] != a[j]:
            print(a[i], "-", a[j])

name = ["김철수", "박철수", "홍수민", "김철수", "김철수"]
print_pairs(name)
print()
name2 = ["김미영", "박수진", "이민주", "김미영", "최숙희"]
print_pairs(name2)
```

1.6. 팩토리얼

```
# 팩토리얼(계승)
# 연속한 숫자의 곱을 구하는 알고리즘
# 입력: n
# 출력: 1부터 n까지 연속한 숫자를 곱한 값
import math
print(math.factorial(10))
# 반복문을 사용한 코드
def fact(n):
                       # 곱을 계산할 변수, 초깃값은 1
  f = 1
   for i in range(1, n + 1): # 1부터 n까지 반복(n+1은 제외)
      f = f * i
                       # 곱셈 연산으로 수정
   return f
print(fact(1)) # 1! = 1
print(fact(5)) # 5! = 120
print(fact(10)) # 10! = 3628800
#n번의 곱셈이 필요함
```

```
#재귀호출 코드

def fact(n):
    if n <= 1: #종료 조건(종료 조건이 없으면 메모리 부족 에러 발생)
    return 1
    return n * fact(n - 1)

print(fact(1)) # 1! = 1

print(fact(5)) # 5! = 120

print(fact(10)) # 10! = 3628800
```

```
#1~n의 합 계산을 재귀호출로 처리
# 연속한 숫자의 합을 구하는 알고리즘
# 입력: n
# 출력: 1부터 n까지 연속한 숫자를 더한 합

def sum_n(n):
    if n == 0:
        return 0
    return sum_n(n - 1) + n

print(sum_n(10)) # 1부터 10까지의 합(입력:10, 출력:55)
print(sum_n(100)) # 1부터 100까지의 합(입력:100, 출력:5050)
```

```
#n개의 숫자 중에서 최대값 찾기(재귀호출)
# 최대값 구하기
# 입력: 숫자가 n개 들어 있는 리스트
# 출력: 숫자 n개 중 최대값
def find_max(a, n): # 리스트 a의 앞부분 n개 중 최대값을 구하는
재귀 함수
   if n == 1:
      return a[0]
   max_n_1 = find_max(a, n - 1) # n-1개 중 최대값을 구함
   if max_n_1 > a[n - 1]: # n-1개 중 최대값과 n-1번 위
치 값을 비교
      return max_n_1
   else:
      return a[n - 1]
v = [17, 92, 18, 33, 58, 7, 33, 42]
print(find_max(v, len(v))) # 함수에 리스트의 자료 개수를 인자
로 추가하여 호출
```

1.7. 최대공약수

두 개 이상의 정수의 공통 약수 중에서 가장 큰 값

- 1. 두 수의 약수를 구한다.
- 2. 공통된 약수를 구한다.
- 3. 그 중 가장 큰 값을 구한다.
- 1. 두 수 중 더 작은 값을 i에 저장
- 2. i가 두 수의 공통된 약수인지 확인
- 3. 공통된 약수이면 그 값을 리턴하고 종료
- 4. 공통된 약수가 아니면 i를 1 감소시키고 2번으로 돌아간다.

예를 들어 4와 6의 최대공약수를 구한다면

- 1. 두 수 중 더 작은 값 4를 i에 저장
- 2. i가 두 수의 공통된 약수인지 확인 4는 i로 나누어떨어지지만 6으로는 나누어 떨어지지 않음
- 3. i를 1 감소시킨다.(3)
- 4. 4는 i(3)로 나누어떨어지지 않는다.
- 5. i를 1 감소시킨다.(2)
- 6. 4는 i(2)로 나누어 떨어지고 6도 i(2)로 나누어떨어지므로 2를 리턴하고 종료시킨다.

```
# 최대공약수 구하기
# 입력: a, b
# 출력: a와 b의 최대공약수

def gcd(a, b):
    i = min(a, b) # 두 수 중에서 최소값을 구하는 파이썬 함수
    while True:
        if a % i == 0 and b % i == 0:
            return i
        i = i - 1 # i를 1만큼 감소시킴

print(gcd(1, 5)) # 1
print(gcd(3, 6)) # 3
print(gcd(60, 24)) # 12
print(gcd(81, 27)) # 27
```

유클리드 알고리즘

수학자 유클리드가 발견한 최대공약수의 특징

1.a와 b의 최대공약수는 b와 a를 b로 나눈 나머지의 최대공약수와 같다.

gcd(a,b)==gcd(b,a%b)

2. 어떤 수와 0의 최대공약수는 자기 자신이다.

gcd(n,0)==n

gcd(10,5)==gcd(5,10%5)==gcd(5,0)==>5 gcd(20,4)==gcd(4,20%4)==gcd(4,0)==>4

어떤 두 수의 최대공약수를 구하기 위해 다시 다른 두 수의 최대공약수를 구하고 있다(재귀호출을 사용할 수 있는 경우)

```
# 최대공약수 구하기
# 입력: a, b
# 출력: a와 b의 최대공약수

def gcd(a, b):
    if b == 0: # 종료 조건
        return a
    return gcd(b, a % b) # 좀 더 작은 값으로 자기 자신을 호출

print(gcd(1, 5)) # 1
print(gcd(3, 6)) # 3
print(gcd(10, 5)) # 5
print(gcd(20, 4)) # 4
print(gcd(60, 24)) # 12
print(gcd(81, 27)) # 27
```

피보나치 수열: 0과 1부터 시작해서 바로 앞의 두 수를 더한 값을 다음 값으로 추가하는 방식으로 만든 수열

n번째 피보나치 수를 구하는 코드를 완성하시오. (0부터 시작)

1.8. 순차탐색

#순차 탐색(Linear Search)

#리스트에 특정한 값이 있는지 찾아서 그 위치를 리턴, 찾는 값이 없으 면 -1을 리턴 # 리스트에서 특정 숫자 위치 찾기 # 입력: 리스트 a, 찾는 값 x # 출력: 찾으면 그 값의 위치, 찾지 못하면 -1 def search list(a, x): n = len(a) # 입력 크기 n for i in range(0, n): # 리스트 a의 모든 값을 차례로 if x == a[i]: # x 값과 비교하여 return i # 같으면 위치 돌려줍니다. return -1 # 끝까지 비교해서 없으면 -1을 돌려줍니다. v = [17, 92, 18, 33, 58, 7, 33, 42]print(search_list(v, 42)) print(search list(v, 33)) print(search_list(v, 900)) # -1(900은 리스트에 없음) print(v.index(42)) print(v.index(33))

#실행횟수는 경우에 따라 다름 최선의 경우, 평균적인 경우, 최악의 경우 보수적인 관점에서 최악의 경우로 계산하면 n번

print(v.index(900))

#1개만이 아닌 여러개를 모두 리턴하고 없으면 []을 리턴하는 코드

```
# 리스트에서 특정 숫자 위치 전부 찾기
# 입력: 리스트 a, 찾는 값 x
# 출력: 찾는 값의 위치 번호가 담긴 리스트, 찾는 값이 없으면 빈
리스트 []
def search list(a, x):
  n = len(a) # 입력 크기 n
  result = [] # 새 리스트를 만들어 결과값을 저장
  for i in range(0, n): # 리스트 a의 모든 값을 차례로
     if x == a[i]:
                     # x값과 비교하여
        result.append(i) # 같으면 위치 인덱스값을 결과 리
스트에 추가
   return result # 만들어진 결과 리스트를 돌려줌
v = [17, 92, 16, 33, 58, 7, 33, 42]
print(search list(v, 92)) # [1]
print(search_list(v, 33)) # [3, 6] (33은 리스트에 두 번 나옴)
print(search_list(v, 900)) # [] (900은 리스트에 없음)
```

```
#학생번호와 이름이 있을 때 학생번호를 입력하면 해당하는 이름을 출
력하는 코드
# 학생 번호에 해당하는 학생 이름 찾기
# 입력: 학생 번호 리스트 s no, 학생 이름 리스트 s name, 찾는 학
생 번호 find no
# 출력: 해당하는 학생 이름, 학생 이름이 없으면 물음표 "?"
def get name(s no, s name, find no):
   n = len(s_no) # 입력 크기 n
   for i in range(0, n):
     if find_no == s_no[i]: # 학생 번호가 찾는 학생 번호와
같으면
        return s name[i] # 해당하는 학생 이름을 결과로 반환
   return "?" # 자료가 없으면 물음표 반환
nums = [39, 14, 67, 105]
names = ["김철수", "최상호", "이미영", "한선영"]
print(get_name(nums, names, 67))
print(get_name(nums, names, 70))
```

1.9. 거품정렬

```
a=[2,3,5,7,9,1]
b=sorted(a)
print(a) #a는 정렬되지 않음
print(b) #정렬된 값을 b에 저장
```

```
a=[2,3,5,7,9,1]
b=a.sort()
print(a) #a 자체가 정렬됨
print(b) #리턴값은 없음
```

1.10. 선택정렬

운동장에서 키 순서대로 서기 초등학교에서 학생 10명을 키 순서대로 세우기 키가 제일 작은 학생을 맨 앞에 세우고 남은 9명의 학생 중 제일 작은 학생을 두번째에 세우고

```
# 쉽게 설명한 선택 정렬
# 입력: 리스트 a
# 출력: 정렬된 새 리스트
# 주어진 리스트에서 최소값의 위치를 돌려주는 함수
def find_min_idx(a):
   n = len(a)
   min_idx = 0
   for i in range(1, n):
      if a[i] < a[min idx]:
         min idx = i
   return min_idx
def sel_sort(a):
   result = [] # 새 리스트를 만들어 정렬된 값을 저장
   while a: # 주어진 리스트에 값이 남아있는 동안 계속
      min idx = find min idx(a) # 리스트에 남아 있는 값 중
최소값의 위치
      value = a.pop(min_idx) # 찾은 최소값을 빼내어 value
에 저장
      result.append(value) # value를 결과 리스트 끝에 추가
   return result
d = [2, 4, 5, 1, 3]
print(sel_sort(d))
```

```
# 선택 정렬(일반적인 코드)
# 입력: 리스트 a
# 출력: 없음(입력으로 주어진 a가 정렬됨)
def sel sort(a):
   n = len(a)
   for i in range(0, n - 1): # 0부터 n-2까지 반복
      # i번 위치부터 끝까지 자료 값 중 최소값의 위치를 찾음
      min idx = i
      for j in range(i + 1, n):
         if a[j] < a[min idx]:
            min idx = j
         print(i,j,a)
      # 찾은 최소값을 i번 위치로
      a[i], a[min_idx] = a[min_idx], a[i] #두 값을 바꾸기
      print(i,j,a)
d = [2, 4, 5, 1, 3]
sel_sort(d)
print(d)
```

장점 : 이해하기 쉽고 간단한 알고리즘

단점 : 입력 크기가 커질수록 정렬에 시간이 많이 걸린다.

```
# 내림차순 선택 정렬
# 입력: 리스트 a
# 출력: 없음(입력으로 주어진 a가 정렬됨)

def sel_sort(a):
    n = len(a)
    for i in range(0, n - 1):
        max_idx = i # 최소값(min) 대신 최대값(max)을 찾아야 함
    for j in range(i + 1, n):
        if a[j] > a[max_idx]: # 부등호 방향 뒤집기
            max_idx = j
        a[i], a[max_idx] = a[max_idx], a[i]

d = [2, 4, 5, 1, 3]

sel_sort(d)
print(d)
```

1.11. 삽입정렬

한 명이 맨 앞에 서고 나머지 9명 중 한 명과 비교해서 앞 또는 뒤에 서고(앞에 서면 삽입) 나머지 8명 중 한 명과 비교해서 맨 앞, 중간, 뒤에 서고

[2 4 5 1 3]

2를 세우고

4의 위치는 2 뒤

[2 4]

5를 꺼내서 위치는 맨 뒤

[2 4 5]

1을 꺼내보니 위치는 맨 앞

[1 2 4 5] 삽입

3을 꺼내보니 위치는 세번째

[1 2 3 4 5] 삽입

```
# 쉽게 설명한 삽입 정렬
# 입력: 리스트 a
# 출력: 정렬된 새 리스트
# 리스트 r에서 v가 들어가야 할 위치를 돌려주는 함수
def find ins idx(r, v):
  # 이미 정렬된 리스트 r의 자료를 앞에서부터 차례로 확인하여
  for i in range(0, len(r)):
     # v 값보다 i번 위치에 있는 자료 값이 크면
     # v가 그 값 바로 앞에 놓여야 정렬 순서가 유지됨
     if v < r[i]:
        return i
  # 적절한 위치를 못 찾았을 때는
  # v가 r의 모든 자료보다 크다는 뜻이므로 맨 뒤에 삽입
  return len(r)
def ins sort(a):
  result = [] # 새 리스트를 만들어 정렬된 값을 저장
  while a: # 기존 리스트에 값이 남아 있는 동안 반복
     value = a.pop(0) # 기존 리스트에서 한 개를 꺼냄
     ins idx = find ins idx(result, value) # 꺼낸 값이 들
어갈 적당한 위치 찾기
     print(ins idx, value)
     result.insert(ins_idx, value) # 찾은 위치에 값 삽입
(이후 값은 한 칸씩 밀려남)
  return result
d = [2, 4, 5, 1, 3]
print(ins_sort(d))
```

```
# 삽입 정렬(일반적인 코드)
# 입력: 리스트 a
# 출력: 없음(입력으로 주어진 a가 정렬됨)
def ins sort(a):
    n = len(a)
   for i in range(1, n): # 1부터 n-1까지
       # i번 위치의 값을 key로 저장
       key = a[i]
       # j를 i 바로 왼쪽 위치로 저장
       j = i - 1
       # 리스트의 j번 위치에 있는 값과 key를 비교해 key가 삽입
 될 적절한 위치를 찾음
       while j \ge 0 and a[j] > key:
          a[j + 1] = a[j] # 삽입할 공간이 생기도록 값을 오른
 쪽으로 한 칸 이동
          j -= 1
       a[j + 1] = key # 찾은 삽입 위치에 key를 저장
       print(a)
d = [5, 1, 3, 2, 4]
ins_sort(d)
print(d)
[5 1 3 2 4]
5
1 5
```

1 3 5 1 2 3 5 1 2 3 4 5

```
# 내립차순 삽입 정렬
# 입력: 리스트 a
# 출력: 없음(입력으로 주어진 a가 정렬됨)

def ins_sort(a):
    n = len(a)
    for i in range(1, n):
        key = a[i]
        j = i - 1
        while j >= 0 and a[j] < key: # 부등호 방향 뒤집기
        a[j + 1] = a[j]
        j -= 1
        a[j + 1] = key

d = [2, 4, 5, 1, 3]
ins_sort(d)
print(d)
```

1.12. 퀵정렬

```
#합계계산

def mysum(arr):

  total = 0

  for x in arr:

   total += x

  return total

mysum([1, 2, 3, 4])
```

```
#합계계산(재귀호출)

def mysum(items):
    if items == []:
        return 0
    return items[0] + mysum(items[1:])

mysum([1, 2, 3, 4])

# 1+mysum(2,3,4)

# 2+mysum(3,4)

# 3+mysum(4)

# 4+0
```

```
#갯수세기(재귀)

def mycount(items):

   if items == []:

    return 0

   return 1 + mycount(items[1:])

mycount([1, 2, 3, 4])
```

```
#퀵정렬

def quicksort(array):
    #배열의 사이즈가 Ø 또는 1인 경우는 그대로 리턴함
    if len(array) < 2:
        return array

else: #배열의 사이즈가 2보다 큰 경우
    pivot = array[0] #배열의 기준원소를 Ø번으로 선택
    # 기준원소보다 작은 값들
    less = [i for i in array[1:] if i <= pivot]
    # 기준원소보다 큰 값들
    greater = [i for i in array[1:] if i > pivot]
    return quicksort(less) + [pivot] + quicksort(greater)

quicksort([-10, -15, 2, 3, 0, 9, 11, 16, 1])
```

1.13. 이진탐색

500페이지 책에서 200페이지를 찾으려면? 중간쯤 펴니 240페이지 앞부분 중간쯤 펴니 120페이지 또 중간쯤 펴니 200 페이지

미리 정렬되어 있다는 가정 하에 가능

호텔 호수 찾는 방법

204호라면 중간쯤 보니 206호 앞 라인 찾아간다.

[1,4,9,16,25,36,49,64,81]

먼저 중간 위치를 찾는다. 찾는 값과 중간 위치값 비교 같으면 종료 찾는 값이 중간 위치값보다 크면 오른쪽 탐색 찾는 값이 중간 위치값보다 작으면 왼쪽 탐색

```
# 리스트에서 특정 숫자 위치 찾기
# 입력: 리스트 a, 찾는 값 x
# 출력: 찾으면 그 값의 위치, 찾지 못하면 -1
 def binary search(a, x):
    # 탐색할 범위를 저장하는 변수 start, end
    # 리스트 전체를 범위로 탐색 시작(0 ~ len(a)-1)
    start = 0
    end = len(a) - 1
    cnt=0
    while start <= end: # 탐색할 범위가 남아 있는 동안 반복
       mid = (start + end) // 2 # 탐색 범위의 중간 위치
       if x == a[mid]:
                    # 발견!
          return mid, a[mid], cnt #인덱스, 찾은값, 검사횟수
       elif x > a[mid]: # 찾는 값이 더 크면 오른쪽으로 범위를
 좁혀 계속 탐색
          start = mid + 1
       else:#찾는 값이 더 작으면 왼쪽으로 범위를 좁혀 계속 탐색
          end = mid - 1
       cnt+=1
    return -1 # 찾지 못했을 때
 d = [1, 4, 9, 16, 25, 36, 49, 64, 81]
print(binary_search(d, 36))
print(binary_search(d, 50))
자료가 1000개 있을 경우 순차탐색은 최악의 경우 1000번 모두 비교해야
```

자료가 1000개 있을 경우 순자탐색은 죄악의 경우 1000번 모두 비교해야함, 이진탐색은 10번만 비교하면 됨 주민등록번호 탐색을 순차탐색으로 한다면 최악의 경우 5000만번 비교를 해야 함

이진탐색으로는 26번 정도를 비교하면 됨 이진 탐색을 하려면 자료를 미리 정렬해야 함

1.14. 자료구조(큐와 스택)

회문 찾기 거꾸로 읽어도 내용이 같은 낱말이나 문장

역삼역, 기러기, 일요일, 사진사 mom, wow, noon, level, radar

큐(queue) - 줄서기, First In First Out 입력-인큐(enqueue), 출력-디큐(dequeue)

스택(stack) - 접시쌓기, Last In First Out 입력-푸시(push), 출력-팝(pop)

큐에서 꺼낸 문자들이 스택에서 꺼낸 문자들과 같다면 그 문장은 회문

```
# 주어진 문장이 회문인지 아닌지 찾기(큐와 스택의 특징을 이용)
# 입력: 문자열 s
# 출력: 회문이면 True, 아니면 False
def palindrome(s):
  # 큐와 스택을 리스트로 정의
  qu = []
  st = []
  # 1단계: 문자열의 알파벳 문자를 각각 큐와 스택에 넣음
  for x in s:
     # 해당 문자가 공백, 특수문자, 숫자가 아니면
     # 큐와 스택에 각각 그 문자를 추가
     if x.isalpha():
        qu.append(x.lower())
        st.append(x.lower())
  # 2단계: 큐와 스택에 들어 있는 문자를 꺼내면서 비교
  while qu: # 큐에 문자가 남아 있는 동안 반복
     #pop(0) 맨 앞의 글자를 출력시킴, 리스트의 맨 앞의 자료를
빼내면 0번 위치가 비게 되믈로 남은 자료를 전부 한 칸씩 당겨주는
처리가 필요함
     #pop() 맨 뒤의 글자를 출력시킴
     if qu.pop(0) != st.pop(): # 큐와 스택에서 꺼낸 문자가
다르면 회문이 아님
        return False
   return True
print(palindrome("study"))
print(palindrome("Wow"))
print(palindrome("나는 학교에 간다"))
print(palindrome("기러기"))
```

1.15. 자료구조(딕셔너리)

동명이인 찾기

리스트에서 이름을 하나씩 꺼낸다.

주어진 이름이 딕셔너리에 있으면 카운트를 1증가시킨다.

주어진 이름이 딕셔너리에 없으면 그 이름을 키로 하는 항목을 새로 만들고 1을 저장

만들어진 딕셔너리에서 등장횟수가 2이상인 이름을 찾아 출력

```
# 두 번 이상 나온 이름 찾기
# 입력: 이름이 n개 들어 있는 리스트
# 출력: n개의 이름 중 반복되는 이름의 집합
def find same name(a):
   # 1단계: 각 이름의 등장 횟수를 딕셔너리로 만듦
   name dict = {}
   for name in a: # 리스트 a에 있는 자료들을 차례로 반복
      if name in name_dict: # 이름이 name_dict에 있으면
         name dict[name] += 1 # 등장 횟수를 1 증가
                         # 새 이름이면
      else:
         name dict[name] = 1 # 등장 횟수를 1로 저장
   # 2단계: 만들어진 딕셔너리에서 등장 횟수가 2 이상인 것을 결
과에 추가
   result = [] # 결과값을 저장할 리스트
   for name in name dict: # 딕셔너리 name dict에 있는 자료들
을 차례로 반복
      if name dict[name] >= 2:
         result.append(name)
   return result
name = ["Tom", "Jerry", "Mike", "Tom"] # 대소문자 유의: 파이
썬은 대소문자를 구분함
print(find same name(name))
name2 = ["김철수", "이혜진", "송민호", "이혜진", "김철수"]
print(find same name(name2))
```

```
# 학생 번호에 해당하는 학생 이름 찾기(dict 이용)
# 입력: 학생 명부 딕셔너리 s info, 찾는 학생 번호 find no
# 출력: 해당하는 학생 이름, 해당하는 학생 번호가 없으면 물음표
יי ק יי
def get name(s info, find no):
   if find_no in s_info:
      return s info[find no]
   else:
      return "?" # 해당하는 번호가 없으면 물음표
sample info = {
   39: "김철수",
   14: "홍명수",
   67: "이혜성",
   105: "송미진"
}
print(get_name(sample_info, 105))
print(get_name(sample_info, 777))
```

1.16. 그래프

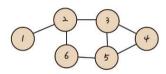
친구의 친구 찾기

sns에서 제공하는 친구관계, 친구 추천 기능에 활용되는 알고리즘

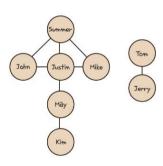
친구(일촌) - 두 사람이 서로 친구 요청을 수락한 경우 친구(친척) - 직접 아는 친구들과 그 친구들의 친구들, 즉 직간접으로 아는 모든 사람을 포함하는 개념 친밀도(촌수) - 서로 몇 단계를 거쳐 아는지를 나타내는 숫자

그래프 탐색 알고리즘 : 그래프에 연결된 모든 노드를 탐색하는 알고리 즘

그래프 : 노드(동그라미)와 엣지(연결선)의 집합



친구관계 그래프



```
# 친구 리스트에서 자신의 모든 친구를 찾는 알고리즘
# 입력: 친구 관계 그래프 g, 모든 친구를 찾을 자신 start
# 출력: 모든 친구의 이름
def print_all_friends(g, start):
  qu = [] # 기억 장소1: 앞으로 처리해야 할 사람들을 큐에
저장
  done = set() # 기억 장소2: 이미 큐에 추가한 사람들을 집합
에 기록(중복 방지)
  qu.append(start) # 자신을 큐에 넣고 시작
  done.add(start) # 집합에도 추가
                # 큐에 처리할 사람이 남아 있는 동안
  while qu:
     p = qu.pop(0) # 큐에서 처리 대상을 한 명 꺼내
            # 이름을 출력하고
     print(p)
     for x in g[p]: # 그의 친구들 중에
        if x not in done: # 아직 큐에 추가된 적이 없는 사
람을
           qu.append(x) # 큐에 추가하고
           done.add(x) # 집합에도 추가
# 친구 관계 리스트
# A와 B가 친구이면
# A의 친구 리스트에도 B가 나오고, B의 친구 리스트에도 A가 나옴
fr info = {
  '김철수': ['홍수찬', '김순기', '이미영'],
  '김순기': ['김철수', '한도훈'],
  '한도훈': ['이미리', '김철수', '김순기', '설진수'],
  '홍수찬': ['이미리', '최진우'],
   '이미영': ['홍수찬', '이미리'],
```

```
'설진수': ['한도훈'],
'최진우': ['설진수'],
'이미리': ['이미영']
}

print_all_friends(fr_info, '한도훈') #한도훈의 친구들
print()
print_all_friends(fr_info, '김철수')
```

```
# 친구 리스트에서 자신의 모든 친구를 찾고 친구들의 친밀도를 계산
하는 알고리즘
# 입력: 친구 관계 그래프 g, 모든 친구를 찾을 자신 start
# 출력: 모든 친구의 이름과 자신과의 친밀도
def print_all_friends(g, start):
  qu = [] # 기억 장소 1: 앞으로 처리해야 할 (사람 이름,
친밀도) 튜플을 큐에 저장
  done = set() # 기억 장소 2: 이미 큐에 추가한 사람을 집합에
기록(중복 방지)
  qu.append((start, 0)) # (사람 이름, 친밀도) 정보를 하나의
튜플로 묶어 처리(자기 자신 친밀도: 0)
  done.add(start) # 집합에도 추가
  while qu:
                  # 큐에 처리할 사람이 남아 있는 동안
    # 큐에서 (사람 이름, 친밀도) 정보를 p와 d로 각각 꺼냄
     (p, d) = qu.pop(0)
     print(p, d) # 사람 이름과 친밀도를 출력
     for x in g[p]: # 친구들 중에
       # 아직 큐에 추가된 적이 없는 사람을
       if x not in done:
          #튜플을 사용하기 위해 이중괄호를 사용함
          # 친밀도를 1 증가시켜 큐에 추가하고
          qu.append((x, d + 1))
                         # 집합에도 추가
          done.add(x)
```

```
fr_info = {
    '김철수': ['홍수찬', '김순기', '이미영'],
    '김순기': ['김철수', '한도훈'],
    '한도훈': ['이미리', '김철수', '김순기', '설진수'],
    '홍수찬': ['이미리', '최진우'],
    '이미영': ['홍수찬', '이미리'],
    '설진수': ['한도훈'],
    '최진우': ['설진수'],
    '이미리': ['이미영']
}

print_all_friends(fr_info, '한도훈')
print()
print_all_friends(fr_info, '김철수')
```