TMItalk: Too Much Information Talk







■ 피보나 치킨 수:

• F(N)명의 사람이 먹을 적당한 치킨 수는 F(N-1)마리이다.

N	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12
F(N)	1	1	2	3	5	8	13	21	34	55	89	144





- 시킨제켄도르프의 정리: Zeckendorf's Theorem
 - 모든 자연수는 연속하지 않는 피보나치 수의 합으로 유일하게 표현할 수 있다.
 - 64 = 55 + 8 + 1 = F(10) + F(6) + F(1)
 - 64의 피보나치킨 $\phi = F(9) + F(5) + F(1) = 34 + 5 + 1 = 40$



- 피보나 치킨 알고리즘 문제:
 - 임의의 자연수 N이 주어졌을 때,
 - 피보나치킨 수 FibonaChicken(N)을 구하는 알고리즘을 작성하라.
 - 위에서 작성한 알고리즘의 시간 복잡도(time complexity)를 분석하라.
 - 피보나치킨 문제의 <mark>하한(lower bound</mark>)을 분석하라.



• FIBONA-CHICKEN-ALGORITHM:

- 입력: 임의의 자연수 *N*.
- 출력: N명이 먹기에 적당한 치킨의 수 C.
- 알고리즘:
 - 만약 N이 i번째 피보나치 수이면,
 - $\vec{-}$, N = F(i)이면 C = F(i-1)을 리턴.
 - 만약 N이 피보나치 수가 아니면,
 - 제켄도르프 분해를 한다: $N = F(i_1) + F(i_2) + \cdots + F(i_k)$.
 - $C = F(i_1 1) + F(i_2 1) + \dots + F(i_k 1)$ 을 리턴.



■ 피보나치 수에 대한 TMI:

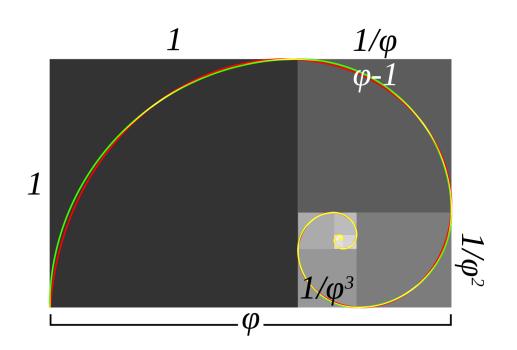
- 피보나치 생성 함수: Binet의 공식
 - 임의의 자연수 i에 대하여, N = F(i)를 직접 계산할 수 있는가?
- 피보나치 판별식:
 - 임의의 자연수 N에 대하여, N이 피보나치 수임을 판별할 수 있는가?
- 피보나치 역함수:
 - 임의의 자연수 N = F(i)에 대하여, i를 직접 계산할 수 있는가?
- 제켄도르프 분해:
 - 임의의 피보나치 수 N = F(i)에 대하여, 제켄도르프 분해를 할 수 있는가?



- 황금비: Golden Ratio
 - 세상에서 가장 아름다운 비율이라고 알려져 있음

$$-\varphi = \frac{1+\sqrt{5}}{2} = 1.618033988749895 \cdots$$

$$-\hat{\varphi} = \frac{1-\sqrt{5}}{2} = 1 - \varphi = -0.618033988749895 \cdots$$







- 피보나치 수와 황금비의 관계:
 - 피보나치 수열에서 F(i)와 F(i+1)의 비율은 황금비에 수렴한다.

$$\lim_{n \to \infty} \frac{F(i+1)}{F(i)} = \varphi$$

$$\varphi = 1.618033988749895 \dots$$

$$\lim_{n \to \infty} \frac{F(i)}{F(i+1)} = -\hat{\varphi}$$

$$-\hat{\varphi} = 0.6180339887498945 \dots$$



```
def FibonacciSequence(n):
    F = [0, 1]
    for i in range(2, n + 1):
        F.append(F[i-1]+F[i-2])
    return F
n = 50
F = FibonacciSequence(n)
for i in range(1, len(F) - 1):
    print(i, ":", F[i], F[i+1], F[i+1]/F[i])
from math import sqrt
phi = (1 + sqrt(5)) / 2
phi = 1 - phi
print(phi)
print(phi )
```

```
1:111.0
2:122.0
3:231.5
4:351.6666666666666666
5:581.6
6:8131.625
7 : 13 21 1.6153846153846154
8 : 21 34 1.619047619047619
9: 34 55 1.6176470588235294
10 : 55 89 1.61818181818182
31 : 1346269 2178309 1.6180339887496482
32 : 2178309 3524578 1.618033988749989
33 : 3524578 5702887 1.618033988749859
34 : 5702887 9227465 1.6180339887499087
35 : 9227465 14930352 1.6180339887498896
36: 14930352 24157817 1.618033988749897
37 : 24157817 39088169 1.618033988749894
38: 39088169 63245986 1.6180339887498951
39 : 63245986 102334155 1.6180339887498947
40 : 102334155 165580141 1.618033988749895
1,618033988749895
-0.6180339887498949
```

10



- 비네의 공식: Binet's Formula
 - 1843년, 프랑스의 수학자 Binet가 발견한 피보나치 수의 생성 함수
 - 임의의 자연수 i에 대하여, $F(i) = \frac{\varphi^i \widehat{\varphi}^i}{\varphi \widehat{\varphi}} = \frac{1}{\sqrt{5}} (\varphi^i \widehat{\varphi}^i)$.

```
from math import sqrt, floor

def Binet(i):
    return round((phi ** i - phi_ ** i) / sqrt(5))

n = 50
for i in range(n + 1):
    print(i, Binet(i))
```



■ 피보나치 수의 판별식:

- Binet의 공식을 응용하면 다음을 증명할 수 있다.
 - 자연수 N이 피보나치 수일 필요충분조건은 다음과 같다.
 - $5N^2 + 4$, 또는, $5N^2 4$ 가 완전제곱수(perfect square)이다.
- 상세한 증명은 Math Storehouse 블로그 참고:
 - https://mathstorehouse.com/archives/mathematics/algebra/number-theory/2232



```
from math import sqrt, floor
def is perfect(n):
    rootn = floor(sqrt(n))
    if rootn * rootn == n:
        return True
    return False
def is fibonacci(N):
    x, y = 5 * N * N + 4, 5 * N * N - 4
    return is perfect(x) or is perfect(y)
N = 10000000
F = []
for i in range(N + 1):
    if is_fibonacci(i):
        F.append(i)
print(F)
```

```
[0, 1, 2, 3, 5, 8, 13, 21, 34, 55, 89, 144, 233, 377, 610, 987, 1597, 2584, 4181, 6765, 10946, 17711, 28657, 46368, 75025, 121393, 196418, 317811, 514229, 832040, 1346269, 2178309, 3524578, 5702887, 9227465]
```

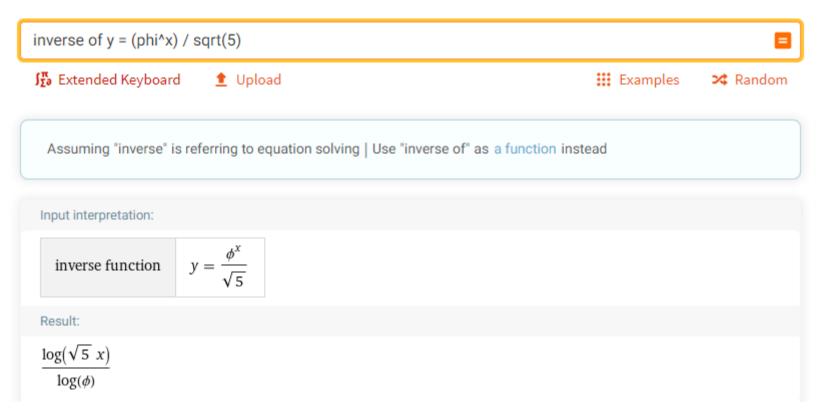


■ 피보나치 수의 역함수:

- 피보나치 수 F(i)가 주어졌을 때, i의 값을 알려면,
 - Binet의 공식에서 역함수를 취하면 된다.
- 역함수는 어떻게 구하지? 울프럼 알파가 있잖아!:
 - https://www.wolframalpha.com/
 - 역함수 구하기: inverse of $y = (phi^x) / sqrt(5)$









```
from math import sqrt, log
                                                              3 3
phi = (1 + sqrt(5)) / 2
                                                              4 4
def inverse fibonacci(N):
                                                              5 5
    return round(log(sqrt(5) * N) / log(phi))
                                                              6 6
                                                              7 7
                                                              8 8
def FibonacciSequence(n):
    F = [0, 1]
                                                              9 9
    for i in range(2, n + 1):
                                                              10 10
        F.append(F[i - 1] + F[i - 2])
                                                              11 11
    return F
                                                              12 12
                                                              13 13
n = 50
                                                              14 14
F = FibonacciSequence(n)
                                                              15 15
for i in range(1, len(F)):
                                                              16 16
    print(i, inverse_fibonacci(F[i]))
                                                              17 17
```



■ 피보나치킨 수:

• N이 피보나치 수이면 0(1)이면 쌉가능!

```
def FibonaChicken(N):
   if is_fibonacci(N):
       return Binet(inverse_fibonacci(N) - 1)
N = int(input("자애로운 자여, 몇 명이나 먹이려고 하는고? "))
C = FibonaChicken(N)
print("그렇다면", C, "마리를 시키거라")
print("능히", N, "명을 먹이는데 부족함이 없느니라.")
```



■ 피보나치킨 수:

• N이 피보나치 수가 아니면: 제켄도르프 분해로 $O(\frac{k}{2}) = O(k)$ 에 쌉가능!

```
def FibonaChicken(N):
    if N <= 2:
        return 1
    i = inverse_fibonacci(N)
    while N > Binet(i):
        i += 1
    return Binet(i - 2) + FibonaChicken(N - Binet(i - 1))
```



■ 피보나치 수: The Final Solution

```
def FibonaChicken(N):
    if N <= 2:
        return 1
    i = inverse_fibonacci(N)
    if is_fibonacci(N):
        return Binet(i - 1)
    else:
        while N > Binet(i):
            i += 1
        return Binet(i - 2) + FibonaChicken(N - Binet(i - 1))
```



■ 피보나치킨 알고리즘의 복잡도 분석:

- FIBONA-CHICKEN-ALGORITHM -
 - N이 피보나치 수일 때 O(1)에 가능
 - N이 피보나치 수가 아니면 O(k)에 가능
 - 여기서 $k \leftarrow F(N)$ 보다 작거나 같은 피보나치 수열의 길이



