코드를 분석해보면 수행되는 수행되는 연산들의 횟수를 입력 크기의 함수로 만들 수 있다.

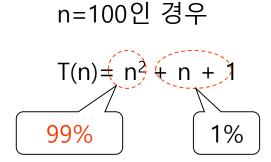
```
ArrayMax(A,n)

tmp ← A[0];
for i←1 to n-1 do
    if tmp < A[i] then
        tmp ← A[i];
return tmp;

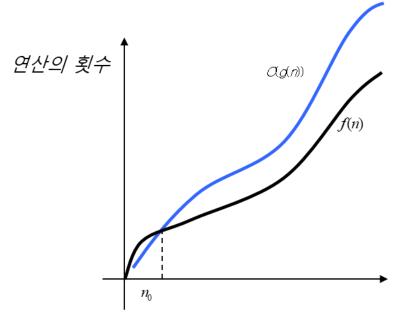
1번의 대입 연산
루프 제어 연산은 제외
n-1번의 비교 연산
n-1번의 대입 연산(최대)
1번의 반환 연산
총 연산수= 2n(최대)
```

박오 표기법

- 차수가 가장 큰 항이 가장 영향을 크게 미치고 다른 항들은 상대적으로 무시될 수 있음
 - \mathfrak{q} : $\mathsf{T}(\mathsf{n}) = n^2 + n + 1$
 - n=1일때 : T(n) = 1 + 1 + 1 = 3 (33.3%)
 - n=10일때 : T(n) = 100 + 10 + 1 = 111 (90%)
 - n=100일때 : T(n) = 10000 + 100 + 1 = 10101 (99%)
 - n=1,000일때 : T(n) = 1000000 + 1000 + 1 = 1001001 (99.9%)



- 두 개의 함수 f(n)과 g(n)이 주어졌을 때, 모든 n≥n0에 대하여 |f(n)| ≤ c|g(n)|을 만족하는 2개의 상수 c와 n0가 존재하면 f(n)=O(g(n))이다.
 - 연산의 횟수를 대략적(점근적)으로 표기한 것
 - 빅오는 함수의 상한을 표시한다.
 - (예) n≥5 이면 2n+1 <10n 이므로 2n+1 = O(n)



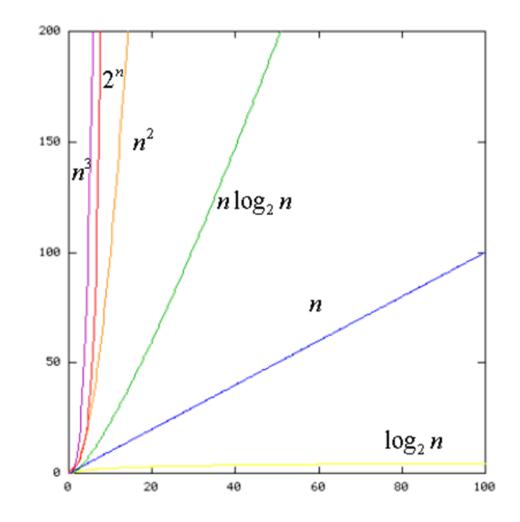
입력의 개수 n

- 예제 1.1 빅오 표기법
 - f(n)=5이면 O(1)이다. 왜냐하면 n0=1, c=10일 때, $n \ge 1$ 에 대하여 5 $\le 10\cdot 1$ 이 되기 때문이다.

- f(n)=2n+1이면 O(n)이다. 왜냐하면 n0=2, c=3일 때, $n \ge 2$ 에 대하여 $2n+1 \le 3n$ 이 되기 때문이다.
- $f(n)=3n^2+100$ 이면 $O(n^2)$ 이다. 왜냐하면 n0=100, c=5일 때, $n\geq 100$ 에 대하여 $3n^2+100\leq 5^2$ 이 되기 때문이다.
- $f(n)=5\cdot 2^n+10n^2+100$ 이면 $O(2^n)$ 이다. 왜냐하면 n0=1000, c=10일 때, $n\geq 1000$ 에 대하여 $5\cdot 2^n+10n^2+100<10\cdot 2^n$ 이 되기 때문이다.

빅오 표기법의 종류

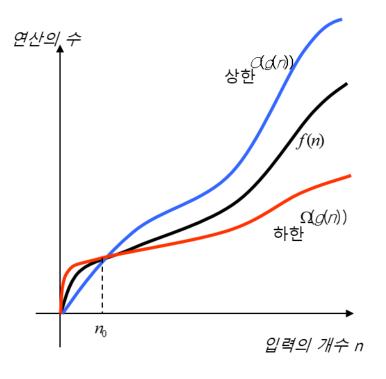
- O(1) : 상수형
- O(logn) : 로그형
- O(n) : 선형
- O(nlogn) : 로그선형
- O(n²) : 2차형
- O(n³) : 3차형
- O(n^k) : k차형
- O(2ⁿ) : 지수형
- O(n!): 팩토리얼형



시간복잡도	n					
	1	2	4	8	16	32
1	1	1	1	1	1	1
logn	0	1	2	3	4	5
n	1	2	4	8	16	32
nlogn	0	2	8	24	64	160
n^2	1	4	16	64	256	1024
n^3	1	8	64	512	4096	32768
2 ⁿ	2	4	16	256	65536	4294967296
n!	1	2	24	40326	20922789888000	26313×10 ³³

박오메가 표기법

- 정의
 - 모든 n≥n0에 대하여 |f(n)| ≥ c|g(n)|을 만족하는 2개의 상수 c와 n0가 존재하면 f(n)=Ω(g(n))이다.
 - 빅오메가는 함수의 하한을 표시
 - (예) n ≥ 1 이면 2n+1 > n 이므로 n = Ω(n)



빅세타 표기법

• 정의

- 모든 n≥n0에 대하여 c1|g(n)| ≤ |f(n)| ≤ c2|g(n)|을 만족하는 3개의 상수 c1, c2와 n0가 존재하면 f(n)=θ(g(n))이다.
- 빅세타는 함수의 <mark>하한인 동시에 상한을</mark> 표시한다.
- f(n)=O(g(n))이면서 f(n)= Ω(g(n))이면 f(n)=θ(n)이다.
- (예) n ≥ 1이면 n ≤ 2n+1 ≤ 3n이므로 2n+1= θ(n)

