

# 순차 자료 구조 (선형 리스트)

남춘성

# 1. 선형 리스트

## ❖ 리스트(List)

- 자료를 나열한 목록
- [표4-1]리스트의 예

[표 4-1] 리스트 예

동창 이름 리스트	좋아하는 음식 리스트	오늘의 할 일 리스트
상원	김치찌개	운동
승희	닭볶음탕	자료구조 스터디
수영	된장찌개	과제 제출
철이	잡채	동아리 공연 연습
...	...	...

# 1. 선형 리스트

## ❖ 선형 리스트(Linear List)

- 순서 리스트(Ordered List)
- 자료들 간에 순서를 갖는 리스트
- [표4-2]선형 리스트의 예

[표 4-2] 선형 리스트 예

동창 이름 리스트		좋아하는 음식 리스트		오늘의 할 일 리스트	
1	상원	1	김치찌개	1	운동
2	승희	2	닭볶음탕	2	자료구조 스터디
3	수영	3	된장찌개	3	과제 제출
4	철이	4	잡채	4	동아리 공연 연습
...		...		...	

# Data structure – 선형 자료구조(선형리스트)

- 선형 리스트(Linear List)
  - 리스트의 표현 형식

**리스트 이름** = (원소1, 원소2, ..., 원소n)

- 선형 리스트에서 원소를 나열한 순서는 원소들의 순서가 됨.
- 이름 선형 리스트의 표현
  - 이름 = (상원, 동원, 준홍, 영남)
- 공백 리스트
  - 원소가 하나도 없는 리스트
  - 빈 괄호를 사용하여 표현  
공백리스트이름 = ( )

# Data structure – 선형 자료구조(선형리스트)

- 원소들의 논리적 순서와 같은 순서로 메모리에 저장
- 순차 자료구조
  - 원소들의 논리적 순서 = 원소들이 저장된 물리적 순서
  - 이름 선형 리스트가 메모리에 저장된 물리적 구조

상원
동원
준홍
영남

# Data structure – 선형 자료구조(선형리스트)

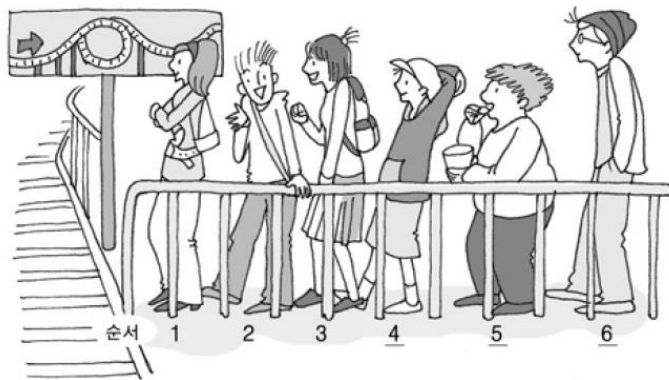
- 선형 리스트의 저장
  - 순차 자료구조의 원소 위치 계산
    - 선형 리스트가 저장된 시작 위치 :  $\alpha$
    - 원소의 길이 :  $\ell$
    - $i$ 번째 원소의 위치 =  $\alpha + (i-1) \times \ell$

메모리 주소	
$\alpha$	상원
$\alpha + \ell$	동원
$\alpha + 2\ell$	준홍
...	...
$\alpha + (i-1) \times \ell$	영남

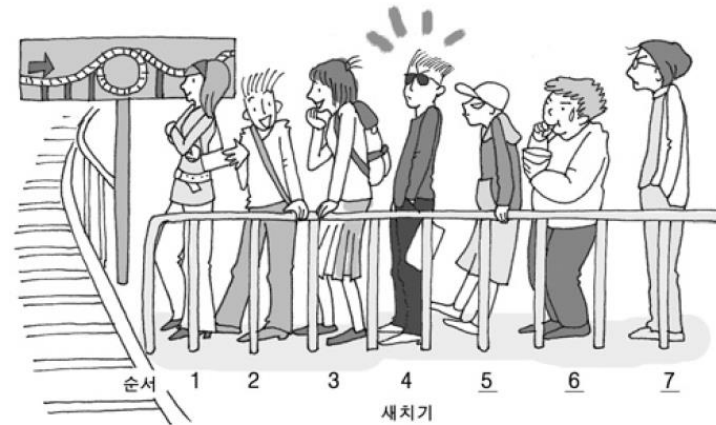
# Data structure – 선형 자료구조(선형리스트)

- 선형 리스트에서 원소 삽입

- 선형리스트 중간에 원소가 삽입되면, 그 이후의 원소들은 한자리씩 자리를 뒤로 이동하여 물리적 순서를 논리적 순서와 일치시킨다.

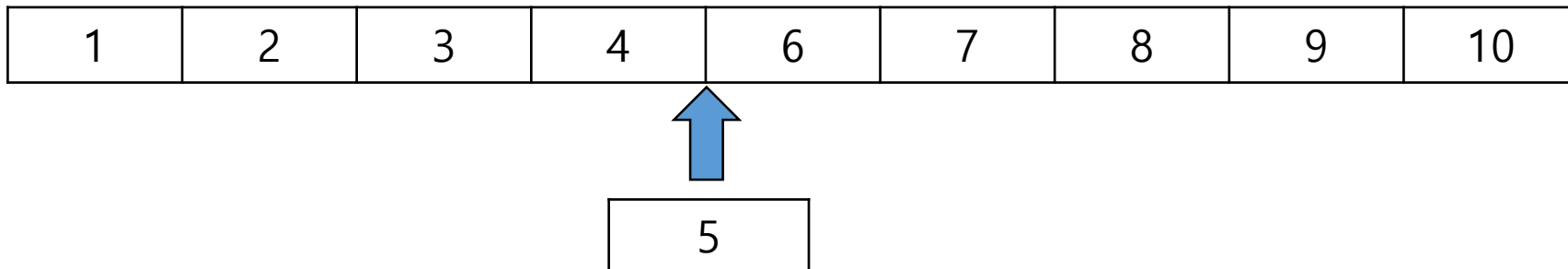


(a) 새치기 전



(b) 새치기 후

[그림 4-3] 새치기 전과 후의 위치와 순서 변화



# Data structure – 선형 자료구조(선형리스트)

- 원소 삽입 방법

(1) 원소를 삽입할 빈 자리 만들기

✓ 삽입할 자리 이후의 원소들을 한자리씩 뒤로 자리 이동

(2) 준비한 빈 자리에 원소 삽입하기

a. 원소 삽입 전

0	1	2	3	4	5	6
10	20	40	50	60	70	

(1)

0	1	2	3	4	5	6
10	20		40	50	60	70

자리이동

b. 원소 삽입 후

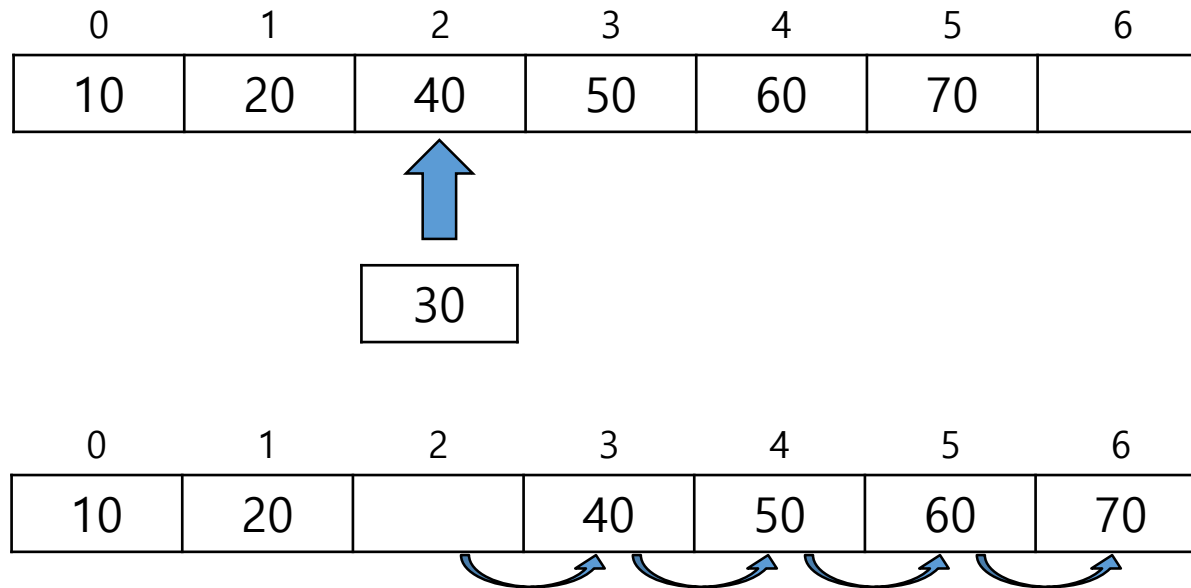
(2)

0	1	2	3	4	5	6
10	20	30	40	50	60	70



# Data structure – 선형 자료구조(선형리스트)

- 삽입할 자리를 만들기 위한 자리이동 횟수
  - $(n+1)$ 개의 원소로 이루어진 선형 리스트에서  $k$ 번 자리에 원소를 삽입하는 경우 :
    - $k$ 번 원소부터 마지막 인덱스  $n$ 번 원소까지  $(n-k+1)$ 개의 원소를 이동
    - 이동횟수 =  $n-k+1$  = **마지막 원소의 인덱스 - 삽입할 자리의 인덱스 + 1**



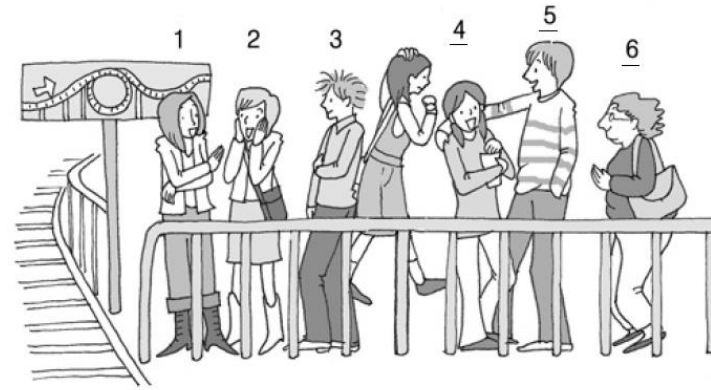
# Data structure – 선형 자료구조(선형리스트)

- 선형 리스트에서 원소 삭제

- 선형리스트 중간에서 원소가 삭제되면, 그 이후의 원소들은 한자리씩 자리를 앞으로 이동하여 물리적 순서를 논리적 순서와 일치시킨다.



(a) 나가기 전



(b) 나간 후

[그림 4-5] 줄에서 사람이 나간 후의 위치와 순서 변화

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
---	---	---	---	---	---	---	---	---	----



# Data structure – 선형 자료구조(선형리스트)

- 원소 삭제 방법

(1) 원소 삭제하기

(2) 삭제한 빈 자리 채우기

☞ 삭제한 자리 이후의 원소들을 한자리씩 앞으로 자리 이동

a. 원소 삭제 전

0	1	2	3	4	5	6
10	20	30	40	50	60	70

(1)

0	1	2	3	4	5	6
10	20		40	50	60	70

b. 원소 삭제  
후

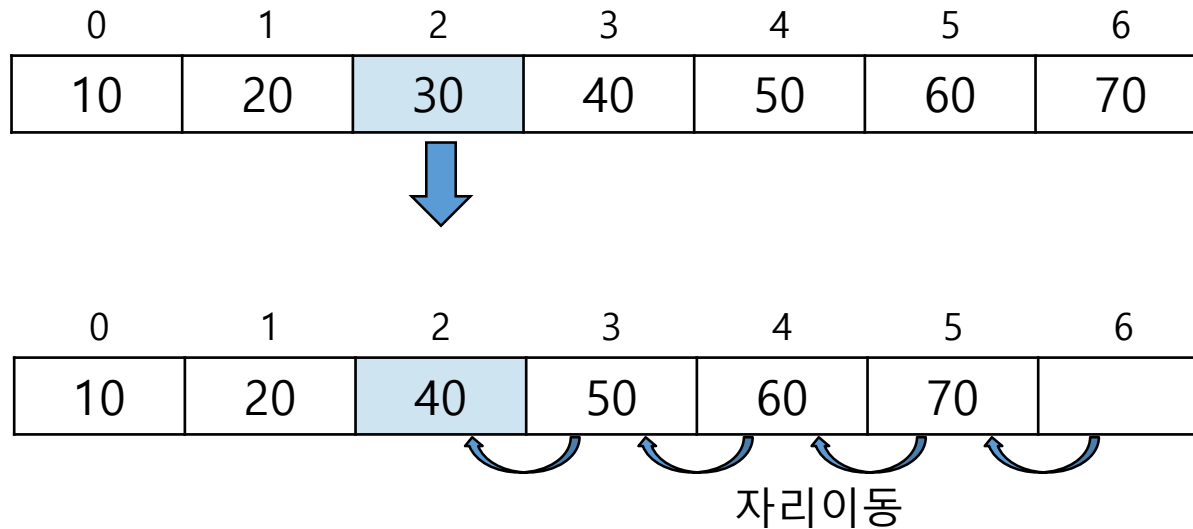
(2)

0	1	2	3	4	5	6
10	20	40	50	60	70	

자리이동

# Data structure – 선형 자료구조(선형리스트)

- 삭제 후, 빈 자리를 채우기 위한 자리이동 횟수
  - $(n+1)$ 개의 원소로 이루어진 선형 리스트에서  $k$ 번 자리의 원소를 삭제한 경우 :
    - $(k+1)$ 번 원소부터 마지막  $n$ 번 원소까지  $(n-(k+1)+1)$ 개의 원소를 이동
    - 이동횟수 =  $n-(k+1)+1 = n-k =$  **마지막 원소의 인덱스-삭제한 자리의 인덱스**



# Data structure – 선형 자료구조(선형리스트)

- 선형 리스트의 구현
  - 순차 구조의 리스트를 사용
    - 리스트 : <인덱스, 원소>의 순서쌍의 집합
    - 리스트의 인덱스 : 배열 원소의 순서 표현

# Data structure – 선형 자료구조(선형리스트)

- Python list를 이용한 1차원 선형 리스트의 구현
  - 분기별 노트북 판매량 리스트

분기	1/4분기	2/4분기	3/4분기	4/4분기
판매량	157	209	251	312

- python list를 이용한 구현

```
>>> sale=[157, 209, 251, 312]
```

- 논리적 구조

sale	0	1	2	3
	157	209	251	312

- 물리적 구조

메모리 주소		
$\alpha$	157	[0]
$\alpha + 4 \text{ byte}$	209	[1]
$\alpha + (2 \times 4 \text{ byte})$	251	[2]
$\alpha + (3 \times 4 \text{ byte})$	312	[3]

# Data structure – 선형 자료구조(선형리스트)

- 2차원 리스트를 이용한 선형 리스트의 구현
  - 분기별 노트북 판매량 리스트

분기 년	1/4분기	2/4분기	3/4분기	4/4분기
2009	63	84	140	130
2010	157	209	251	312

- python list를 이용한 구현

```
>>> sale=[[63,84,140,130],[157,209,251,312]]
```

- 논리적 구조

		[0]	[1]	[2]	[3]	메모리 주소
sale	[0]	63	84	140	130	
	[1]	157	209	251	312	

# Data structure – 선형 자료구조(선형리스트)

- 2차원 배열의 물리적 저장 방법
  - 2차원의 논리적 순서를 1차원의 물리적 순서로 변환하는 방법을 사용
  - 행 우선 순서 방법(row major order)
    - 2차원 배열의 첫 번째 인덱스인 행 번호를 기준으로 사용하는 방법
    - `sale[0][0]=63, sale[0][1]=84, sale[0][2]=140, sale[0][3]=130, sale[1][0]=157, sale[1][1]=209, sale[1][2]=251, sale[1][3]=312`
  - 열 우선 순서 방법(column major order)
    - 2차원 배열의 마지막 인덱스인 열 번호를 기준으로 사용하는 방법
    - `sale[0][0]=63, sale[1][0]=157, sale[0][1]=84, sale[1][1]=209, sale[0][2]=140, sale[1][2]=251, sale[0][3]=130, sale[1][3]=312`



# Data structure – 선형 자료구조(선형리스트)

- 물리적 구조

	[0]	[1]	[2]	[3]
[0]	63	84	140	130
[1]	157	209	251	312

(a) 행 우선 순서 방법

물리 순서		논리 순서	
0	63	[0][0]	행0
1	84	[0][1]	
2	140	[0][2]	
3	130	[0][3]	
4	157	[1][0]	행1
5	209	[1][1]	
6	251	[1][2]	
7	312	[1][3]	

(b) 열 우선 순서 방법

물리 순서		논리 순서	
0	63	[0][0]	열0
1	157	[1][0]	
2	84	[0][1]	열1
3	209	[1][1]	
4	140	[0][2]	열2
5	251	[1][2]	
6	130	[0][3]	열3
7	312	[1][3]	

# Data structure – 선형 자료구조(선형리스트)

- 3차원 배열을 이용한 선형 리스트의 구현
  - 2009~20010년, A팀과 B팀의 분기별 노트북 판매량

A팀				
분기 년	1/4분기	2/4분기	3/4분기	4/4분기
2009	63	84	140	130
2010	157	209	251	312

B팀				
분기 년	1/4분기	2/4분기	3/4분기	4/4분기
2009	63	84	140	130
2010	157	209	251	312

# Data structure – 선형 자료구조(선형리스트)

- 3차원 리스트를 이용한 구현

```
>>> sale=[[ [63,84,140,130],[157,209,251,312]], [ [63,84,140,130],[157,209,251,312]]]
```

```
>>> sale=[  
    [[63,84,140,130],[157,209,251,312]]  
    ,[[63,84,140,130],[157,209,251,312]]  
    ]
```

- 논리적 구조

The diagram illustrates a 3D list structure with two faces, 면0 and 면1, each containing a 2x4 grid of data. Face 면1 is positioned above Face 면0. Dashed lines connect the corners of the two faces to show their 3D relationship.

면1	63	84	140	130
	157	209	251	312

면0	63	84	140	130
	157	209	251	312

# Data structure – 선형 자료구조(선형리스트)

- 3차원 배열의 물리적 저장 방법

- 3차원의 논리적 순서를 1차원의 물리적 순서로 변환하는 방법을 사용
- 면 우선 순서 방법

- 3차원 배열의 첫 번째 인덱스인 면 번호를 기준으로 사용하는 방법

- 원소의 위치 계산 방법 :  $\alpha + \{(i \times n_j \times n_k) + (j \times n_k) + k\} \times \ell$

면의 개수가  $n_i$ 이고 행의 개수가  $n_j$ 이고, 열의 개수가  $n_k$  인 3차원 배열  $A[n_i][n_j][n_k]$ , 시작주소가  $\alpha$ 이고 원소의 길이가  $\ell$  일 때,  $i$ 면  $j$ 행  $k$ 열 원소 즉,  $A[i][j][k]$ 의 위치

- 열 우선 순서 방법

- 3차원 배열의 마지막 인덱스인 열 번호를 기준으로 사용하는 방법

- 원소의 위치 계산 방법 :  $\alpha + \{(k \times n_j \times n_i) + (j \times n_i) + i\} \times \ell$

# Data structure – 선형 자료구조(선형리스트)

- 물리적 구조

(a) 면 우선 순서 방법

물리순서		논리순서	
0	63	[0][0][0]	면0
1	84	[0][0][1]	
2	140	[0][0][2]	
3	130	[0][0][3]	
4	157	[0][1][0]	
5	209	[0][1][1]	
6	251	[0][1][2]	
7	312	[0][1][3]	
8	63	[1][0][0]	면1
9	84	[1][0][1]	
10	140	[1][0][2]	
11	130	[1][0][3]	
12	157	[1][1][0]	
13	209	[1][1][1]	
14	251	[1][1][2]	
15	312	[1][1][3]	

(b) 열 우선 순서 방법

물리순서		논리순서	
0	63	[0][0][0]	면0
1	63	[1][0][0]	
2		[0][1][0]	
3		[1][1][0]	
4		[0][0][1]	면1
5		[1][0][1]	
6		[0][1][1]	
7		[1][1][1]	
8		[0][0][2]	면2
9		[1][0][2]	
10		[0][1][2]	
11		[1][1][2]	
12		[0][0][3]	면3
13		[1][0][3]	
14		[0][1][3]	
15		[1][1][3]	

# 3. 다항식의 순차 자료구조 표현

## ❖ 다항식의 표현

- 각 항의 지수와 계수의 쌍에 대한 선형 리스트
  - 예)  $A(x)=4x^3+3x^2+2$      $p1 = (3,4, 2,3, 0,2)$

## ❖ 1차원 배열을 이용한 순차 자료구조 표현

- 차수가 n인 다항식을 (n+1)개의 원소를 가지는 1차원 배열로 표현
- 배열 인덱스 i : 지수(n-i)을 의미
- 배열 인덱스 i의 원소 : 지수(n-i)항의 계수
  - 다항식에 포함되지 않은 지수의 항에 대한 원소에 0 저장

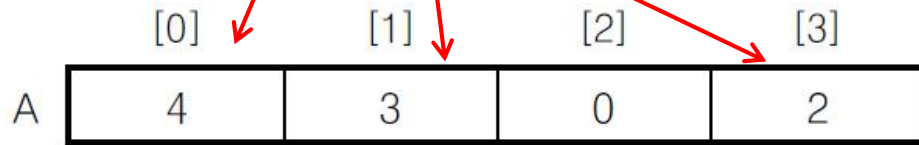
$$P(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_1 x^1 + a_0 x^0$$

인덱스	[0]	[1]	...	[n-1]	[n]
P	$a_n$	$a_{n-1}$	...	$a_1$	$a_0$

[그림 4-13] n차 다항식 P(x)의 순차 자료구조 표현

### 3. 다항식의 순차 자료구조 표현

- 예)  $A(x) = 4x^3 + 3x^2 + 2$ 의 순차 자료구조 표현



[그림 4-14]  $A(x)$ 의 순차 자료구조 표현

- 희소 다항식에 대한 1차원 배열 저장

- 예)  $B(x) = 3x^{1000} + x + 4$



[그림 4-15]  $B(x)$ 의 순차 자료구조 표현

- 차수가 1000이므로 크기가 1001인 배열을 사용하는데, 항이 3개 뿐이므로 배열의 원소 중에서 3개만 사용  
☞ 998개의 배열 원소에 대한 메모리 공간 낭비!

# 3. 다항식의 순차 자료구조 표현

## ❖ 2차원 배열을 이용한 순차 자료구조 표현

- 다항식의 각 항에 대한 <지수, 계수>의 쌍을 2차원 배열에 저장
  - 2차원 배열의 행의 개수 : 다항식의 항의 개수
  - 2차원 배열의 열의 개수 : 2
  - 예)  $B(x) = 3x^{1000} + x + 4$  의 2차원 배열 표현
    - 1차원 배열을 사용하는 방법보다 메모리 사용 공간량 감소
      - ☞ 공간 복잡도 감소 ☞ 프로그램 성능 향상!

	[0]	[1]	
[0]	1000	3	☞ $3x^{1000}$
[1]	1	1	☞ $x$
[2]	0	4	☞ $4$

[그림 4-16] 희소 다항식 B(x)의 순차 자료구조 표현



# Data structure – 선형 자료구조(선형리스트)

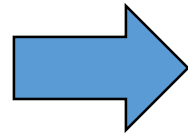
- 행렬의 선형 자료구조 표현
- 행렬(matrix)
  - $m \times n$  행렬
    - $m$  : 행의 개수
    - $n$  : 열의 개수
    - 원소의 개수 :  $(m \times n)$  개

$$A = \begin{vmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{m1} & a_{m2} & \dots & a_{mn} \end{vmatrix}$$

# Data structure – 선형 자료구조(선형리스트)

- 행렬의 순차 자료구조 표현
  - 2차원 배열 사용
    - $m \times n$  행렬을  $m$ 행  $n$ 열의 2차원 배열로 표현

$$A = \begin{vmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 5 & 6 & 7 & 8 \\ 9 & 10 & 11 & 12 \end{vmatrix}$$



A[3][4]

[0]

[0]

[0]

[0]

[0]

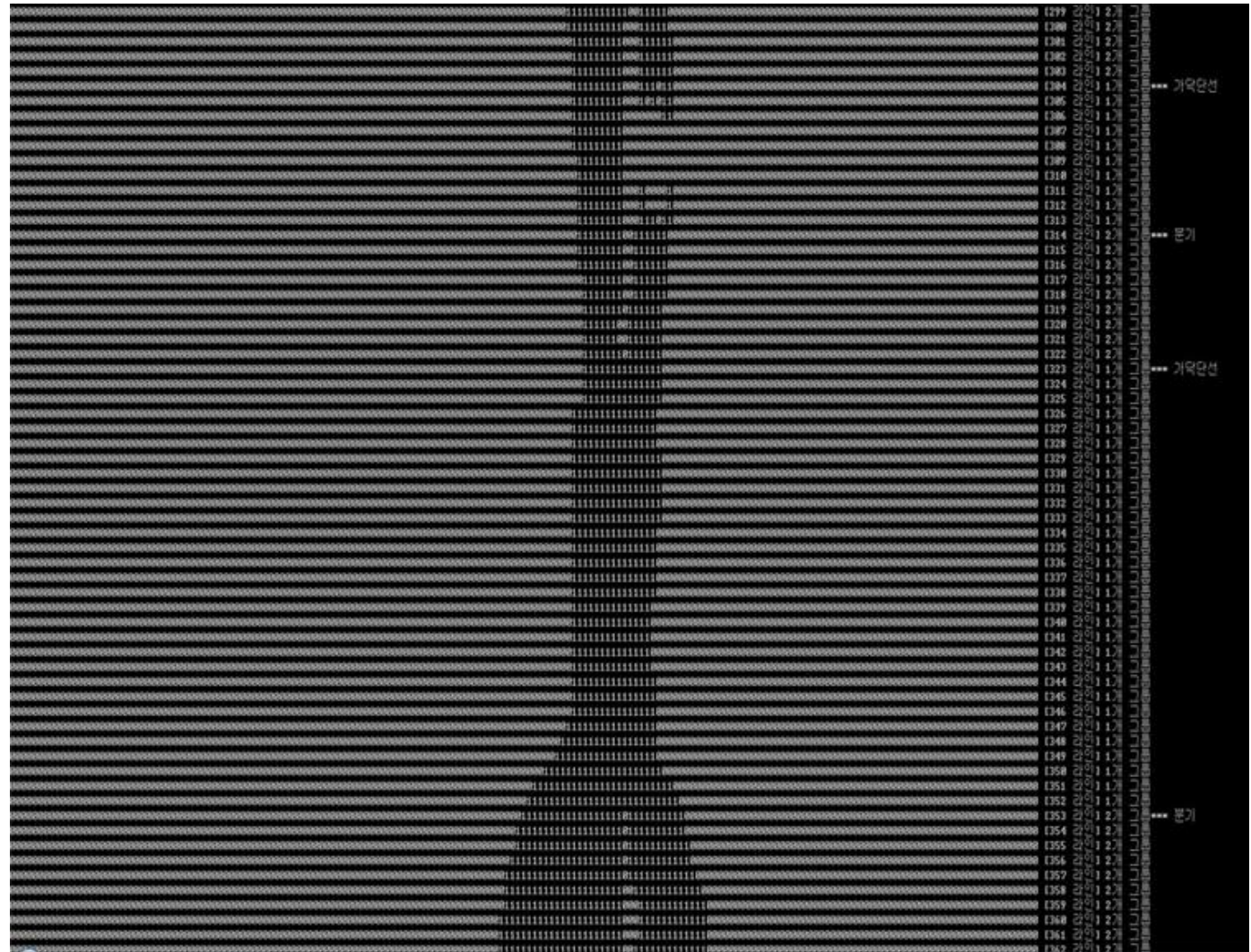
[0]

[0]

1	2	3	4
5	6	7	8
9	10	11	12

# Data structure – 선형 자료구조(선형리스트)

- 이미지 행렬 표현



# Data structure – 선형 자료구조(선형리스트)

- 희소 행렬에 대한 2차원 배열 표현
  - 희소 행렬 B는 배열의 원소 56개 중에서 실제 사용하는 것은 0이 아닌 원소를 저장하는 10개 뿐이므로 46개의메모리 공간 낭비
  - 희소 행렬인 경우에는 0이 아닌 원소만 추출하여 <행번호, 열번호, 원소> 쌍으로 배열에 저장

B[8][7]

0	0	2	0	0	0	12
0	0	0	0	7	0	0
23	0	0	0	0	0	0
0	0	0	31	0	0	0
0	14	0	0	0	25	0
0	0	0	0	0	0	6
52	0	0	0	0	0	0
0	0	0	0	11	0	0

<0,2,2>

<0,6,12>

<1,4,7>

<2,0,23>

<3,3,31>

<4,1,14>

<4,5,25>

<5,6,6>

<6,0,52>

<7,4,11>

# Data structure – 선형 자료구조(선형리스트)

- 순차 자료구조의 문제점

- 삽입연산이나 삭제연산 후에 연속적인 물리 주소를 유지하기 위해서 원소들을 이동시키는 추가적인 작업과 시간 소요
  - 원소들의 이동 작업으로 인한 오버헤드는 원소의 개수가 많고 삽입 · 삭제 연산이 많이 발생하는 경우에 성능상의 문제 발생
- 순차 자료구조는 배열을 이용하여 구현하기 때문에 배열이 갖고 있는 메모리 사용의 비효율성 문제를 그대로 가짐
- 순차 자료구조에서의 연산 시간에 대한 문제와 저장 공간에 대한 문제를 개선한 자료 표현 방법 필요