

## 4주차 3차시 다항식, 행렬의 순차 자료구조 표현

### 【학습목표】

1. 선형리스트의 응용 방법에 대하여 설명할 수 있다.
2. 다항식의 1,2차원배열을 이용한 구현을 구분할 수 있다.

### 학습내용1 : 다항식의 1차원 배열을 이용한 구현

#### 1. 다항식이란?

\*  $aX^e$  형식의 항들의 합으로 구성된 식

- a : 계수(coefficient)
- X : 변수(variable)
- e : 지수(exponent)

\* 다항식의 특징

- 지수에 따라 내림차순으로 항을 나열
- 다항식의 차수 : 가장 큰 지수
- 다항식 항의 최대 개수 = (차수 + 1)개

#### 2. 다항식의 추상 자료형

##### ADT Polynomial

데이터 : 지수( $e_i$ )-계수( $a_i$ )의 순서쌍  $\langle e_i, a_i \rangle$ 의 집합으로 표현된  
다항식  $p(x) = a_0x^{e_0} + a_1x^{e_1} + \dots + a_nx^{e_n}$ . ( $e_i$ 는 음이 아닌 정수)

연산 :  $p, p_1, p_2 \in \text{Polynomial}$ ;  $a \in \text{Coefficient}$ ;  $e \in \text{Exponent}$ ;  
//  $p, p_1, p_2$ 는 다항식이고,  $a$ 는 계수,  $e$ 는 지수를 나타낸다.

**zeroP()** ::= return polynomial  $p(x)=0$ ;  
// 다항식  $p(x)$ 를 0으로 만드는 연산

**isZeroP(p)** ::= if (p) then false;  
                  else return true;  
// 다항식  $p$ 가 0인지 아닌지 검사하여 0이면 true를 반환하는 연산

**coef(p,e)** ::= if ( $\langle e, a \rangle \in p$ ) then return a;  
                  else return 0;  
// 다항식  $p$ 에서 지수가  $e$ 인 항의 계수  $a$ 를 구하는 연산

**maxExp(p)** ::= return max(p.Exponent);  
// 다항식  $p$ 에서 최대 지수를 구하는 연산

```

addTerm(p,a,e) ::= if (e ∈ p.Exponent) then return error;
                  else return p after inserting the term <e,a>;
                  // 다항식p에 지수가 e인 항이 없는 경우에 새로운 항<e,a>를 추가하는 연산

delTerm(p,e) ::= if (e ∈ p.Exponent) then return p after removing the term <e,a>;
                  else return error;
                  // 다항식p에서 지수가 e인 항<e,a>를 삭제하는 연산

multTerm(p,a,e) ::= return (p * ax^e);
                  // 다항식p의 모든 항에 ax^e항을 곱하는 연산

addPoly(p1,p2) ::= return (p1 + p2);
                  // 두 다항식p1과 p2의 합을 구하는 연산

multPoly(p1,p2) ::= return (p1 * p2);
                  // 두 다항식p1과 p2의 곱을 구하는 연산
End Polynomial
    
```

### 3. 다항식의 표현

\* 각 항의 지수와 계수의 쌍에 대한 선형리스트

- 예)  $A(x)=4x^3+3x^2+2 \Rightarrow p1= (3,4, 2,3, 0,2)$

\* 1차원 배열을 이용한 순차 자료구조 표현

- 차수가 n인 다항식을 (n+1)개의 원소를 가지는 1차원 배열로 표현

- 배열 인덱스 i : 지수(n-1)을 의미

- 배열 인덱스 i의 원소 : 지수(n-1)항의 계수

- 다항식에 포함되지 않은 지수의 항에 대한 원소에 0을 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

\*  $A(x)=4x^3+3x^2+2$ 의 자료구조 표현

	[0]	[1]	[2]	[3]
A	4	3	0	2

[그림 4-14] A(x)의 순차 자료구조 표현

- 희소 다항식에 대한 1차원 배열 저장

-  $B(x)=3x^{1000} + x + 4$

	[0]	[1]	[2]	[3]	...	[997]	[998]	[999]	[1000]
B	3	0	0	0	...	0	0	1	4

[그림 4-15] B(x)의 순차 자료구조 표현

- 차수가 1000이므로 크기가 1001인 배열을 사용하는데 항이 단 3개로 배열의 원소 중에서 3개만이 사용되어 메모리 공간 낭비

## 학습내용2 : 다항식의 2차원 배열을 이용한 구현

### 1. 2차원 배열을 이용한 순차 자료구조 표현

- \* 다항식의 각 항에 대한 <지수, 차수>쌍을 2차원 배열에 저장
- 2차원 배열의 행의 개수 : 다항식의 항의 개수
- 2차원 배열의 열의 개수 : 2
- $B(x)=3x^{1000} + x + 4$  의 2차원 열 표현
- 1차원 배열을 사용하는 방법보다 메모리 사용 공간량 감소

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

[그림 4-16] 최소 다항식 B(x)의 순차 자료구조 표현

### 2. 다항식의 덧셈 알고리즘 : $A(x)+B(x) = C(x)$

```

addPoly(A, B)
// 주어진 두 다항식 A와 B를 더하여 결과 다항식 C를 반환하는 알고리즘
C ← zeroP();
while (not isZeroP(A) and not isZeroP(B)) do {
    case {
        maxExp(A) < maxExp(B):
            C ← addTerm(C, coef(B, maxExp(B)), maxExp(B));
            B ← delTerm(B, maxExp(B));
        maxExp(A) = maxExp(B):
            sum ← coef(A, maxExp(A)) + coef(B, maxExp(B));
            if (sum≠0) then C ← addTerm(C, sum, maxExp(A));
            A ← delTerm(A, maxExp(A));
            B ← delTerm(B, maxExp(B));
        maxExp(A) > maxExp(B):
            C ← addTerm(C, coef(A, maxExp(A)), maxExp(A));
            A ← delTerm(A, maxExp(A));
    }
}
if (not isZeroP(A)) then A의 나머지 항들을 C에 복사;
else if (not isZeroP(B)) then B의 나머지 항들을 C에 복사;
return C;
End addPoly()
    
```

### 3. 다항식의 덧셈 C 프로그램

```

01 #include <stdio.h>
02 #define MAX(a,b) ((a>b)?a:b)
03 #define MAX_DEGREE 50
04
05 typedef struct{
06     int degree;
07     float coef[MAX_DEGREE];
08 } polynomial;
09
10 polynomial addPoly(polynomial A, polynomial B)
11 {
12     polynomial C;
13     int A_index=0, B_index=0, C_index=0;
14     int A_degree=A.degree, B_degree=B.degree;
15     C.degree=MAX(A.degree, B.degree);
16
17     while(A_index<=A.degree && B_index<=B.degree){
18         if (A_degree > B_degree){
19             C.coef[C_index++] = A.coef[A_index++];
20             A_degree--;
21         }
22         else if (A_degree == B_degree){
23             C.coef[C_index++] = A.coef[A_index++] + B.coef[B_index++];
24             A_degree--;
25             B_degree--;
26         }
    }
}
    
```

```

27     else{
28         C.coef[C_index++] = B.coef[B_index++];
29         B_degree--;
30     }
31 }
32 return C;
33 }
34
35 void printPoly(polynomial P)
36 {
37     int i, degree;
38     degree=P.degree;
39     for(i=0; i<=P.degree; i++)
40         printf("%3.0fx^%d", P.coef[i], degree--);
41     printf("\n");
42 }
43
44 void main()
45 {
46     polynomial A={3, {4,3,5,0}};
47     polynomial B={4, {3,1,0,2,1}};
48     polynomial C;
49     C= addPoly(A,B);
50     printf("\n A(x)="); printPoly(A);
51     printf("\n B(x)="); printPoly(B);
52     printf("\n C(x)="); printPoly(C);
53     getchar();
54 }

```

\* 실행 결과

```

C:\자료구조-예제\2부\4장\Debug\예제4-4.exe
A(x)=  4x^3  3x^2  5x^1  0x^0
B(x)=  3x^4  1x^3  0x^2  2x^1  1x^0
C(x)=  3x^4  5x^3  3x^2  7x^1  1x^0

```

### 학습내용3 : 행렬의 순차자료구조 표현

#### 1. 행렬이란?

\* 행과 열로 구성된 자료구조

\* 예)  $m \times n$  행렬은

-  $m$  : 행의 개수

-  $n$  : 열의 개수

- 원소의 개수 :  $(m \times n)$  개

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

## 2. 전치행렬

- 행렬의 행과 열을 서로 교환하여 구성한 행렬
- 행렬 A의 모든 원소의 위치(i, j)를 (j, i)로 교환
- m×n 행렬을 n×m 행렬로 변환한 행렬 A'은 행렬 A의 전치행렬

$$A = \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{m1} & a_{m2} & \cdots & a_{mn} \end{bmatrix} \quad A' = \begin{bmatrix} a_{11} & a_{21} & \cdots & a_{m1} \\ a_{12} & a_{22} & \cdots & a_{m2} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{1n} & a_{2n} & \cdots & a_{mn} \end{bmatrix}$$

\* 예)

$$A = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 5 & 6 & 7 & 8 \\ 9 & 10 & 11 & 12 \end{bmatrix} \quad \text{전치행렬 변환} \longrightarrow \quad A' = \begin{bmatrix} 1 & 5 & 9 \\ 2 & 6 & 10 \\ 3 & 7 & 11 \\ 4 & 8 & 12 \end{bmatrix}$$

## 3. 행렬의 순차 자료구조 표현

\* 2차원 배열 사용

- m×n 행렬을 m행 n열의 2차원 배열로 표현

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

→

$$A[3][4] = \begin{array}{c|cccc} & [0] & [1] & [2] & [3] \\ \hline [0] & 1 & 2 & 3 & 4 \\ [1] & 5 & 6 & 7 & 8 \\ [2] & 9 & 10 & 11 & 12 \end{array}$$

(a) 3×4 행렬 A와 배열 A[3][4]

$$B = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 2 & 0 & 0 & 0 & 12 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 7 & 0 & 0 \\ 23 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 31 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 14 & 0 & 0 & 0 & 25 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 6 \\ 52 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 11 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

→

$$B[8][7] = \begin{array}{c|ccccccc} & [0] & [1] & [2] & [3] & [4] & [5] & [6] \\ \hline [0] & 0 & 0 & 2 & 0 & 0 & 0 & 12 \\ [1] & 0 & 0 & 0 & 0 & 7 & 0 & 0 \\ [2] & 23 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ [3] & 0 & 0 & 0 & 31 & 0 & 0 & 0 \\ [4] & 0 & 14 & 0 & 0 & 0 & 25 & 0 \\ [5] & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 6 \\ [6] & 52 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ [7] & 0 & 0 & 0 & 0 & 11 & 0 & 0 \end{array}$$

(b) 8×7 행렬 B와 배열 B[8][7]

[그림 4-17] 행렬에 대한 2차원 배열 표현

\* 희소행렬에 대한 2차원 배열 표현

- [그림 4-17]과 같이 배열의 원소 56개 중에서 실제 사용하는 것은 10개로 메모리 공간 활용도가 떨어지는 배열을 희소행렬이라 함
- 0이 아닌 원소만 추출하여 <행번호, 열 번호, 원소> 쌍으로 배열에 저장

	[0]	[1]	[2]	[3]	[4]	[5]	[6]		
B[8][7]	[0]	0	0	2	0	0	0	12	<0, 2, 2>
	[1]	0	0	0	0	7	0	0	<0, 6, 12>
	[2]	23	0	0	0	0	0	0	<1, 4, 7>
	[3]	0	0	0	31	0	0	0	<2, 0, 23>
	[4]	0	14	0	0	0	25	0	<3, 3, 31>
	[5]	0	0	0	0	0	0	6	<4, 1, 14>
	[6]	52	0	0	0	0	0	0	<4, 5, 25>
	[7]	0	0	0	0	11	0	0	<5, 6, 6>
									<6, 0, 52>
									<7, 4, 11>

[그림 4-18] 희소행렬에서 <행 번호, 열 번호, 값>의 쌍 구하기

- 추출한 순서쌍을 2차원 배열의 행으로 저장
- 원래의 행렬에 대한 정보를 순서쌍으로 작성하여 0번 행에 저장
  - < 전체 행의 개수, 전체 열의 개수, 0이 아닌 원소의 개수>

	[0]	[1]	[2]
<0, 2, 2>	8	7	10
<0, 6, 12>	0	2	2
<1, 4, 7>	0	6	12
<2, 0, 23>	1	4	7
<3, 3, 31>	2	0	23
<4, 1, 14>	3	3	31
<4, 5, 25>	4	1	14
<5, 6, 6>	4	5	25
<6, 0, 52>	5	6	6
<7, 4, 11>	6	0	52
	7	4	11

[그림 4-19] 희소행렬에 대한 2차원 배열

## 4. 희소행렬의 추상 자료형

## ADT Sparse\_Matrix

데이터 : 3원소쌍 <행 인덱스, 열 인덱스, 원소 값>의 집합

연산 :  $a, b \in \text{Sparse\_Matrix}$ ;  $c \in \text{Matrix}$ ;  $u, v \in \text{value}$ ;  $i \in \text{Row}$ ;  $j \in \text{Column}$ ;

//  $a, b$ 는 희소행렬,  $c$ 는 행렬,  $u, v$ 는 행렬의 원소값을 나타내며,  $i$ 와  $j$ 는 행 인덱스와 열 인덱스를 나타냄

**smCreate(m,n) ::= return** an empty sparse matrix with  $m \times n$ ;

//  $m \times n$ 의 공백 희소행렬을 만드는 연산

**smTranspose(a) ::= return**  $c$  where  $c[i,j]=v$  when  $a[i,j]=v$ ;

// 희소행렬  $a[i,j]=v$ 를  $c[i,j]=v$ 로 전치시킨 전치행렬  $c$ 를 구하는 연산

**smAdd(a,b) ::= if** ( $a.\text{dimension} = b.\text{dimension}$ )

**then return**  $c$  where  $c[i,j]=v+u$  where  $a[i,j]=v$  and  $b[i,j]=u$ ;

**else return** error;

// 차수가 같은 희소행렬  $a$ 와  $b$ 를 합한 행렬  $c$ 를 구하는 연산

**smMulti(a,b) ::= if** ( $a.n = b.m$ ) **then return**  $c$  where  $c[i,j]=a[i,k] \times b[k,j]$ ;

**else return** error;

// 희소행렬  $a$ 의 열의 개수( $n$ )와 희소행렬  $b$ 의 행의 개수( $m$ )가 같은 경우에 두 행렬의 곱을 구하는 연산

**End Sparse\_Matrix**

## \* 희소 행렬의 전치 연산에 대한 C 함수

```

01 typedef struct{
02     int row;
03     int col;
04     int value;
05 } term;
06
07 void smTranspose(term a[], term b[]) {
08     int m, n, v, i, j, p;
09     m = a[0].row; // 희소 행렬 a의 행 수
10     n = a[0].col; // 희소 행렬 a의 열 수
11     v = a[0].value; // 희소 행렬 a에서 0이 아닌 원소 수
12     b[0].row = n; // 전치 행렬 b의 행 수
13     b[0].col = m; // 전치 행렬 b의 열 수
14     b[0].value = v; // 전치 행렬 b의 원소 수
15     if (v > 0) { // 0이 아닌 원소가 있는 경우에만 전치 연산 수행
16         p = 1;
17         for (i = 0; i < n; i++) // 희소 행렬 a의 열 별로 전치 반복 수행
18             for (j = 1; j <= v; j++) // 0이 아닌 원소 수에 대해서만 반복 수행
19                 if (a[j].col == i) { // 현재의 열에 속하는 원소가 있으면 b[]에 삽입
20                     b[p].row = a[j].col;
21                     b[p].col = a[j].row;
22                     b[p].value = a[j].value;
23                     p++;
24                 }
25     }
26 }

```

## 【학습정리】

1. 다항식을 배열을 사용하여 표현할 수 있는데 배열의 인덱스는 다항식 항의 지수를 표현하고 배열 원소에는 다항식 항의 계수를 지정한다.
2. 희소 다항식의 경우에는 메모리 효율성을 위해서 항의 개수에 따라 배열의 크기를 결정하는 방법을 사용한다.