



Listas e matrizes esparsas



SCC122 – Estruturas de Dados

Matriz: definição

- Matriz é um arranjo (tabela) retangular de números dispostos em linhas e colunas

$$A \quad 3 \times 4 \quad \begin{bmatrix} 1 & 0 & 4 & -3 \\ 2 & 5 & 3 & 4 \\ 9 & 8 & -2 & 1 \end{bmatrix}$$

$$B \quad 3 \times 3 \quad \begin{bmatrix} 3 & 7 & 4 \\ 1 & 0 & 6 \\ 9 & 2 & 8 \end{bmatrix}$$

nº de elementos = nº de linhas * nº de colunas

Matriz = Array Bidimensional

Matrizes especiais

$$A \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 2 & 3 & 0 \\ 4 & 5 & 6 \end{bmatrix}$$

Triangular inferior

$$B \begin{bmatrix} 1 & 2 & 0 & 0 \\ 2 & 4 & 5 & 0 \\ 0 & 6 & 7 & 8 \\ 0 & 0 & 9 & 10 \end{bmatrix}$$

Tri-diagonal

$$C \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 3 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 2 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 2 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 4 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 8 & 0 & 0 & 2 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

Matriz esparsa:
excessivo nº de
elementos nulos (0)

Matrizes Especiais

■ Quadradas

- Diagonal
 - $M(i,j) = 0$ para i diferente j
- Tridiagonal
 - $M(i,j) = 0$ para $|i-j| > 1$
- Triangular Inferior
 - $M(i,j) = 0$ para $i < j$
- Triangular Superior
 - $M(i,j) = 0$ para $i > j$
- Simetrica
 - $M(i,j) = M(j,i)$ para todo i, j

Matriz esparsa: exemplo

$$C_{700 \times 900} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 3 & 0 & 0 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & 2 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & 0 & 0 & -1 & 4 & 0 & 0 & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & & \vdots \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & \dots & 0 \end{bmatrix}$$

$700 \times 900 = 630.000$ elementos

Matriz esparsa com **9** elementos **não nulos**

Matrizes esparsas

- Uso da matriz tradicional
 - Vantagem
 - Ao se representar dessa forma, preserva-se o acesso direto a cada elemento da matriz
 - Algoritmos simples
 - Desvantagem
 - Muito espaço para armazenar zeros

Matrizes esparsas

- Necessidade
 - Método alternativo para representação de matrizes esparsas
- Solução
 - Estrutura de lista encadeada contendo somente os elementos não nulos

Solução 1

■ Listas simples encadeadas

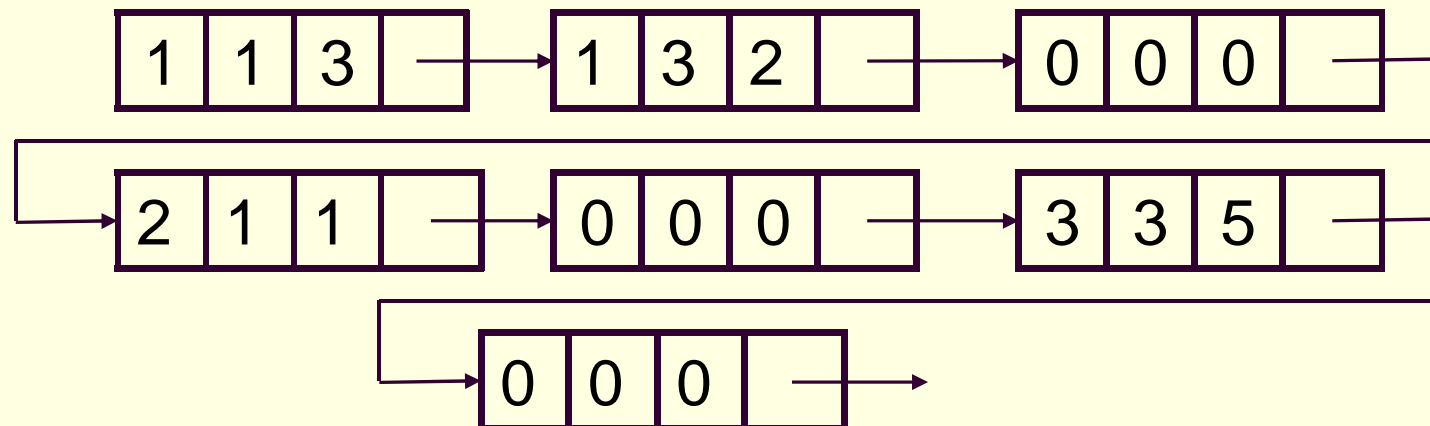
$$A \begin{bmatrix} 3 & 0 & 2 \\ 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 5 \end{bmatrix}$$

3x3

linha	coluna	valor	next
-------	--------	-------	------

Estrutura de um Nó:

- linha, coluna: posição
- valor: \neq zero
- next: próx nó



Solução 1

■ Desvantagens

- Perda da natureza bidimensional de matriz
- Acesso ineficiente à linha
 - Para acessar o elemento na i -ésima linha, deve-se atravessar as $i-1$ linhas anteriores
- Acesso Ineficiente à coluna
 - Para acessar os elementos na j -ésima coluna, deve-se atravessar toda lista

■ Questão

- Como organizar esta lista, preservando a natureza bidimensional de matriz?

Solução 2

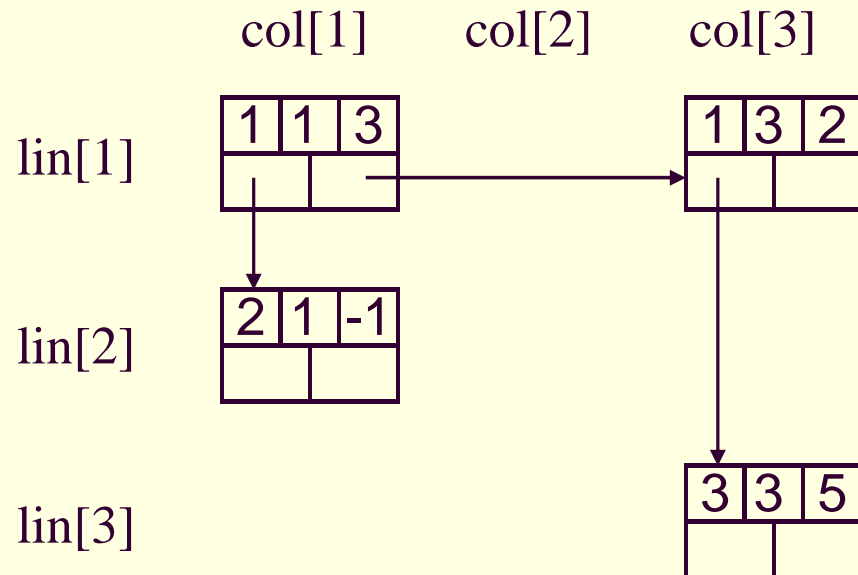
■ Listas cruzadas

- Para cada matriz, usam-se dois vetores com N ponteiros para as linhas e M ponteiros para as colunas

$$A_{3 \times 3} = \begin{bmatrix} 3 & 0 & 2 \\ -1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 5 \end{bmatrix}$$

Estrutura de um Nó:

linha	coluna	valor
proxlin	proxcol	



Solução 2

- Listas cruzadas
 - Cada elemento não nulo é mantido simultaneamente em duas listas
 - Uma para sua linha
 - Uma para sua coluna

Estrutura de Dados

```
typedef reg *preg;  
struct reg{  
    int linha;    /* 1..nl*/  
    int coluna;   /* 1..nc*/  
    tipo_elem valor;  
    preg PL,PC; /*ponteiro p/ próximo registro */  
};  
  
preg vetorCol[nl];  
  
preg vetorLin[nc];
```

Matrizes esparsas

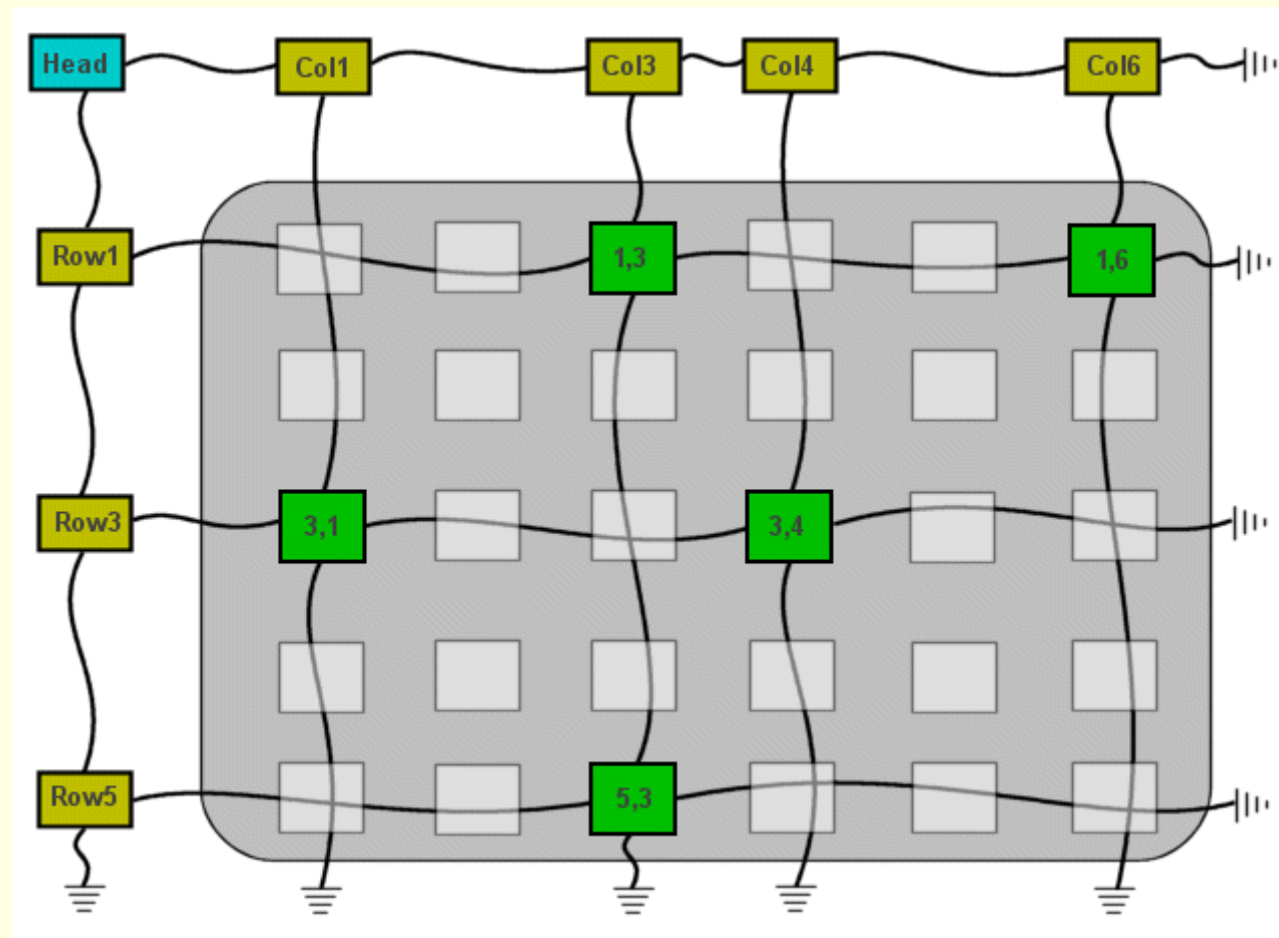
- Listas cruzadas vs. matriz tradicional
 - Em termos de espaço
 - Supor que inteiro e ponteiro para inteiro ocupam um bloco de memória
 - Listas cruzadas: tamanho do vetor de linhas (nl) + tamanho do vetor de colunas (nc) + n elementos não nulos * tamanho do nó
 - $nl + nc + 5n$
 - Matriz tradicional bidimensional
 - $nl * nc$

Matrizes esparsas

- Listas cruzadas vs. matriz tradicional
 - Em termos de tempo
 - Operações mais lentas em listas cruzadas: acesso não é direto

Matrizes esparsas

- Listas cruzadas vs. matriz tradicional
- Em termos de espaço ocupado, é vantajoso utilizar a representação de listas cruzadas quando:
 - $5n + nl + nc < nl * nc$
 - ou seja, quando: $n < [(nl - 1) * (nc - 1) - 1] / 5$
 - Como $(nl - 1) * (nc - 1)$ é aproximadamente o tamanho da matriz, pode-se dizer, de uma maneira geral, que há ganho de espaço, quando **um número inferior a 1/5 dos elementos da matriz forem não nulos**



Outra solução

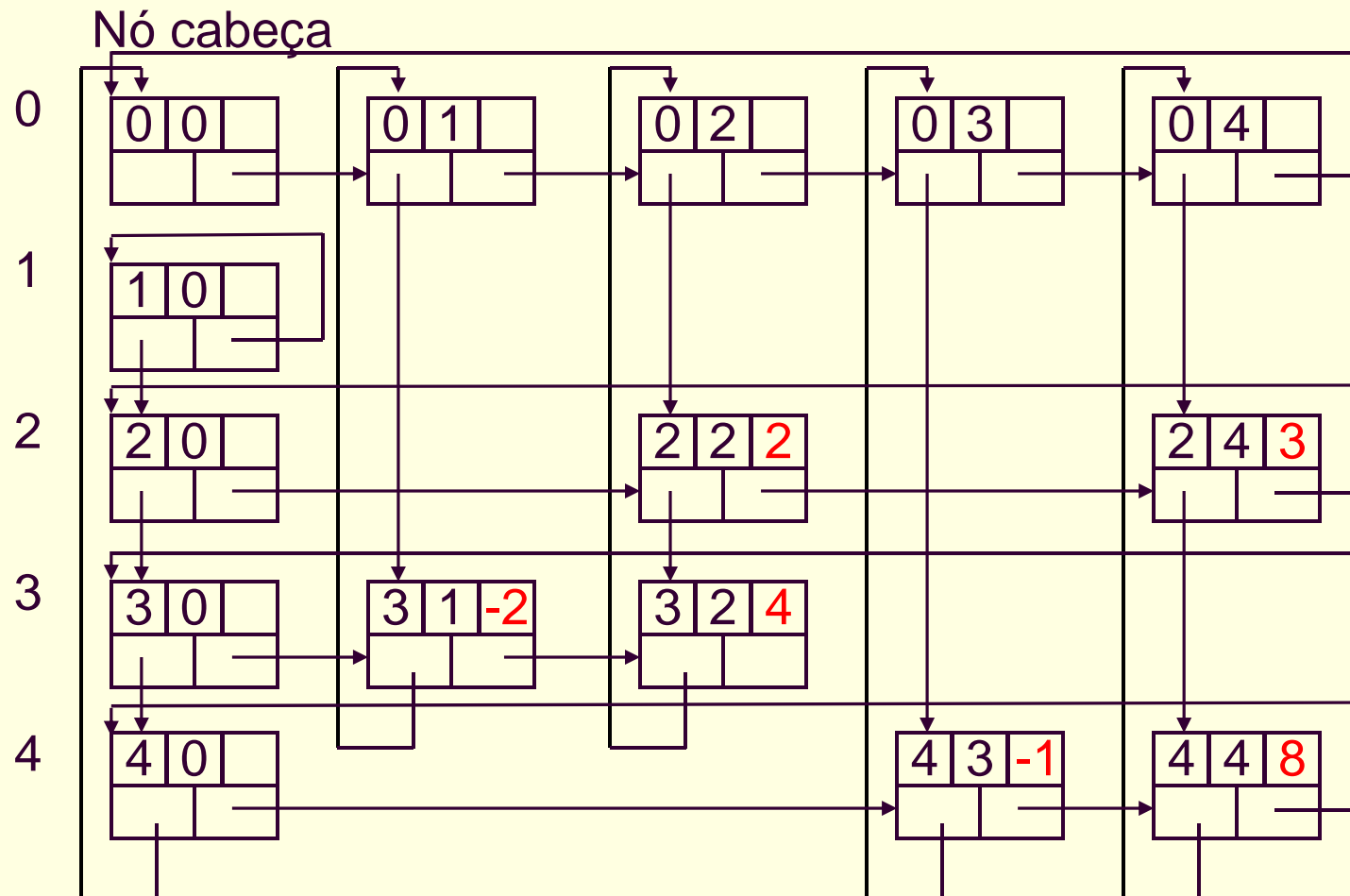
- Listas circulares com nós cabeças
 - Ao invés de vetores de ponteiros, linhas e colunas são listas circulares com nós cabeças
 - Nós cabeças: reconhecidos por um 0 (ou -1) no campo linha ou coluna
 - 1 único ponteiro para a matriz: navegação em qualquer sentido

■ Exemplo

$$A \begin{matrix} 4 \times 4 \\ \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 2 & 0 & 3 \\ -2 & 4 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & -1 & 8 \end{bmatrix} \end{matrix}$$

$$A = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 2 & 0 & 3 \\ -2 & 4 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & -1 & 8 \end{bmatrix}$$

A 0 1 2 3 4



- Listas circulares com nós cabeças

- Quais as desvantagens dessa representação?

- Melhor ou pior do que listas cruzadas?

- Em termos de espaço?

- Em termos de tempo?

- Quando usar essas listas?

Estrutura de Dados (C)

```
typedef struct RegMatriz{  
    int linha, coluna;  
    float valor;  
    struct MatrAux *direita, *abaixo;  
};
```

```
RegMatriz* Matriz;
```

- void InicializaMatriz(Matriz a, int m,n);

Este procedimento cria uma nova matriz a, com m linhas e n colunas, com todos os elementos iguais a zero.

- void LiberaMatriz(Matriz a);

Libera toda a memória dinâmica utilizada pela matriz a.

- void SomaMatrizes(Matriz a,b,c);

Soma as matrizes a e b, deixando o resultado em c. Supõe que as matrizes são compatíveis quanto ao número de linhas e de colunas.

- void MultiplicaMatrizes(Matriz a,b,c);

Multiplica as matrizes a e b, deixando o resultado em c. Supõe que as matrizes são compatíveis para esta operação.

Operações sobre matrizes esparsas

- Em geral

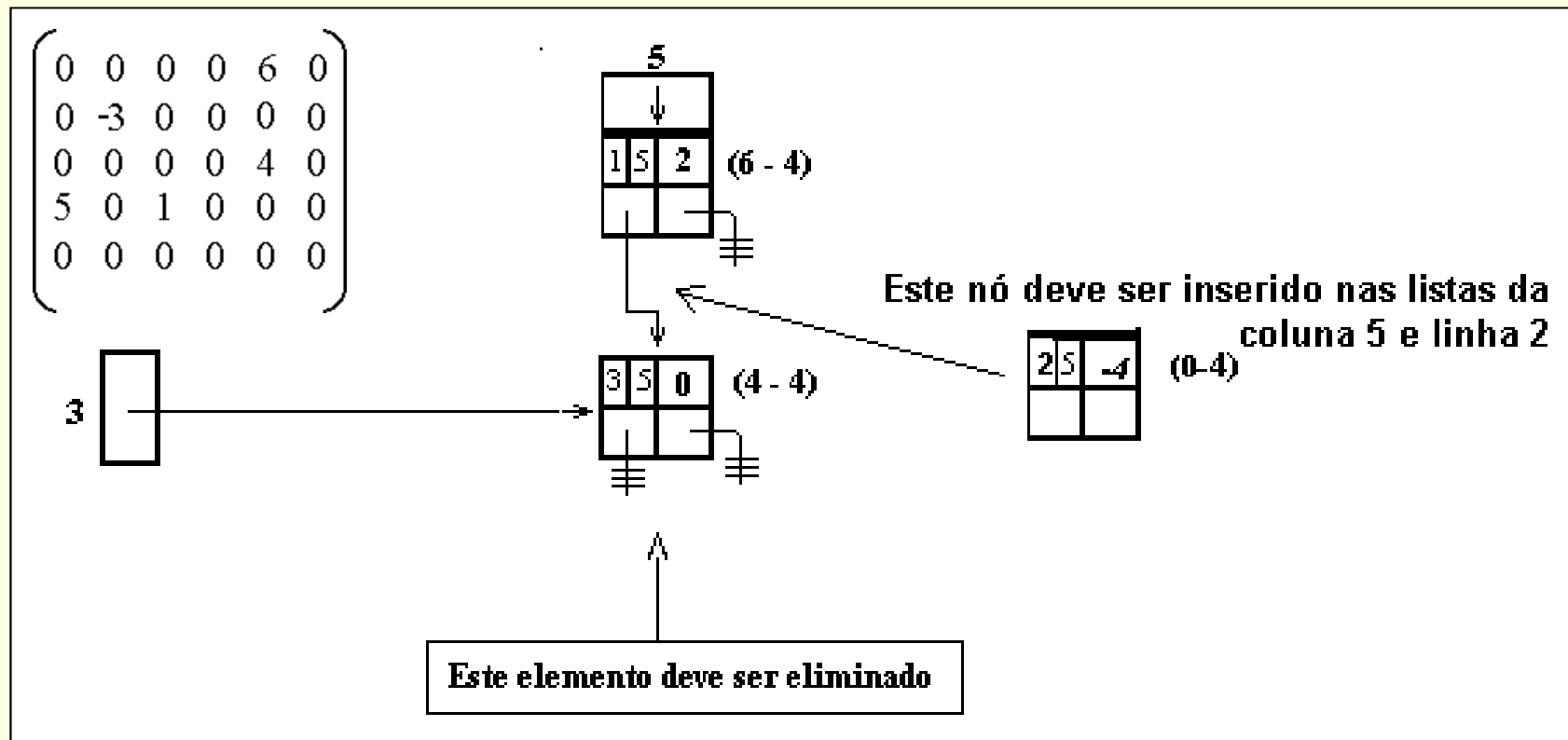
- Multiplicar uma dada linha ou coluna por uma constante
- Somar uma constante a todos os elementos de uma linha ou coluna
- Somar duas matrizes esparsas de igual dimensão
- Multiplicar matrizes esparsas
- Transpor matrizes esparsas
- Inserir, remover ou alterar elementos
- Etc.

Operações sobre matrizes esparsas

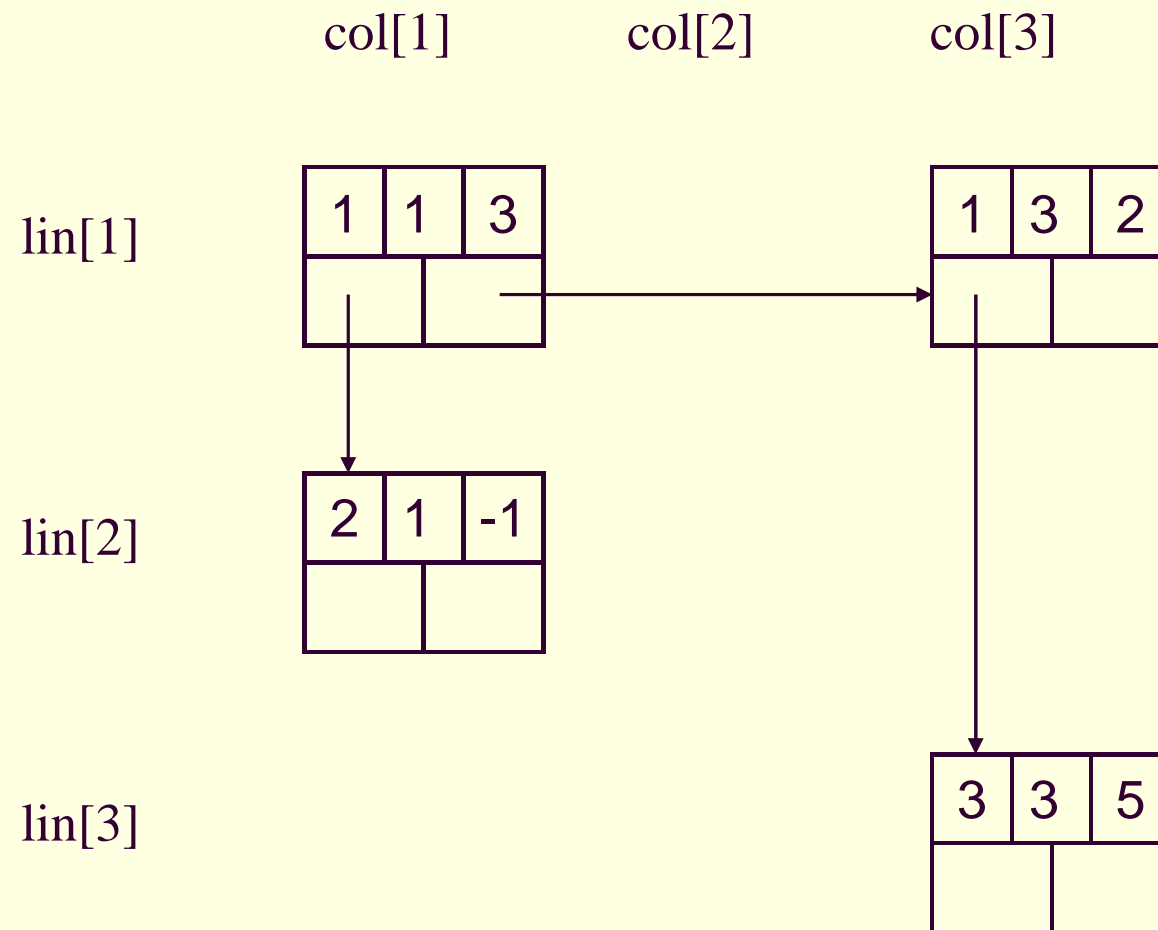
- Após a realização de alguma operação sobre a matriz
 - Quando um elemento da matriz se torna nulo
 - Remoção do elemento
 - Quando algum elemento se torna não nulo
 - Inserção do elemento

Operações sobre matrizes esparsas

- Por exemplo, ao se somar -4 a coluna 5 do exemplo



Exercício: somar -5 a coluna 3



Exercício

- Implementar uma sub-rotina para somar um número K qualquer a uma coluna da matriz
 - Usando listas cruzadas

Void soma(preg vetorLin, preg vetorCol, int nl, int nc, int j, int K){

typedef reg *preg;

struct reg{

int linha; /* 1..nl*/

int coluna; /* 1..nc*/

tipo_elem valor;

preg PL,PC; /*ponteiro p/ próximo registro */

};

preg vetorCol[nl];

preg vetorLin[nc];

```

void soma(Rec *lin[], Rec *col[], int nl, int nc, int j, int k) {
    Rec *p;
    int i;
    p = col[j];
    if (p == NULL) { /* se a coluna possui apenas valores nulos */
        for (i=1; i<nl; i++)
            inserir(i, j, k, lin, col);
        return;
    }

    for (i=1; i<nl; i++) {
        if (i != p->linha) /* se o valor é nulo */
            inserir(i, j, k, lin, col);
        else {
            p->valor = p->valor + k;
            if (p->valor == 0) { /* se o valor torna-se nulo */
                p = p->proxlin;
                eliminar(i, j, lin, col);
            } else
                p = p->proxlin;
        }
    }
}

```

-
- Estes slides foram preparados pelos profes; Thiago Pardo e Maria da Graça Nunes e modificados pela profa. Roseli Aparecida Francelin Romero e por Mario Gazziro em 2011.