Fila de Prioridades

Profa. Rose Yuri Shimizu

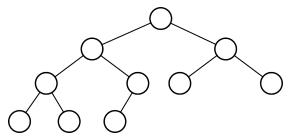
Fila de Prioridades - TAD

- É um tipo abstrato de dados (TAD)
 - Estrutura de dados com comportamentos específicos
 - Acessadas por um conjunto de operações (interface)
- Existem operações que envolvem um grande volume de informações que precisam de alguma ordenação
 - ▶ Não necessariamente precisam estar totalmente ordenados
 - * O importante é saber qual tem a maior prioridade
 - Não necessariamente precisam processar todos os dados
 - ★ Conforme novos dados forem coletados, atualiza-se a fila de prioridades
 - Dados que são rankeados conforme um critério em que o mais importante é saber quem está no topo
 - Exemplos: mineração de dados, caminhos em grafos (verificar adjacentes na decisão do caminho)
- A fila pode ser com prioridade máxima (maior chave, maior prioridade) ou mínima (menor valor, maior prioridade)

2/29

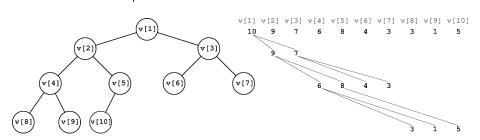
Rose (RYSH) Priority Queue

- Heap binária (heap): árvore binária quase completa com vetores
- Forma uma árvore binária quase completa, com as seguintes características:
 - ► Todos as folhas estão no nível "d" ou "d-1"
 - ► Todos os níveis exceto o último estão cheios
 - ► Os nós do último nível estão o mais a esquerda possível



- Raiz: chave de maior prioridade
- Não ordena por completo, só garante-se que:
 - Quanto mais próximo à raiz, maior a prioridade
 - ► Cada nó possui filhos com valores menores ou iguais

- Representada por um vetor:
 - ► Eficiente para as operações básicas (logarítmico) da fila de prioridades
 - ► Representação sequencial da árvore: facilidade em deixá-la completa
 - Acesso direto aos nós
 - ► Níveis da árvore acessada pelos seus índices
 - ★ Raiz: posição 1
 - ★ Filhos: 2 e 3
 - ★ Netos: 4, 5, 6 e 7
 - ★ E assim por diante.



- Navegação trivial para cima e baixo:
 - Simples operação aritmética
 - Sendo um nó na posição k
 - ★ pai: $\lfloor \frac{k}{2} \rfloor$
 - * filhos 2k = 2k + 1



0	1	2	3	4	5	6	7	8
	k/2 k				2k 2k+1			

- Tamanho N em um vetor pq[]
 - ▶ pq[N+1]: pq[1..N]
 - ► Não utiliza-se a posição pq[0] (??)
 - ► E se utilizar?
 - ★ pai: $|\frac{k-1}{2}|$
 - * filhos: 2k+1 e 2k+2

- Interface (manipulação da fila):
 - ► PQinit(int maxN): criar uma fila de prioridades com capacidade máxima inicial
 - PQempty(): testar se está vazia
 - ► PQinsert(Item v): inserir uma chave
 - PQdelmax(): retornar e remover (maior prioridade)
 - ► Busca??

```
_{1} #define less(A, B) ((A) < (B))
2 #define exch(A, B) { Item t=A; A=B; B=t; }
4 //static: acessível somente no arquivo
static Item *pq;
6 static int N;
7
8 void PQinit(int maxN) {
     pq = malloc(sizeof(Item)*(maxN+1));
   N = O;
1.0
11 }
12
int PQempty() {
return N == 0;
15 }
```

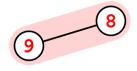
- Inserção nas folhas da heap
- Restauração/conserto: subindo na heap (maior que o pai?)



Inserir 8

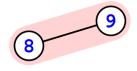
[8]

- Inserção nas folhas da heap
- Restauração/conserto: subindo na heap (maior que o pai?)



Inserir 9 [8, 9]

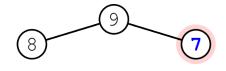
- Inserção nas folhas da heap
- Restauração/conserto: subindo na heap (maior que o pai?)



Restaurando 9

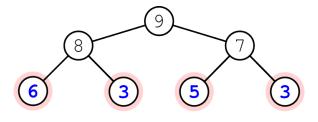
[9, 8]

- Inserção nas folhas da heap
- Restauração/conserto: subindo na heap (maior que o pai?)



Inserir 7 [9, 8, 7]

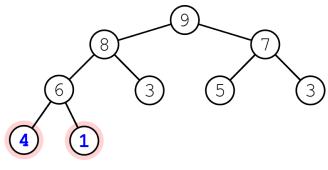
- Inserção nas folhas da heap
- Restauração/conserto: subindo na heap (maior que o pai?)



Inserir 6,3,5,3

[9, 8, 7, 6, 3, 5, 3]

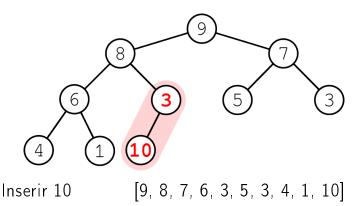
- Inserção nas folhas da heap
- Restauração/conserto: subindo na heap (maior que o pai?)



Inserir 4,1

[9, 8, 7, 6, 3, 5, 3, 4, 1]

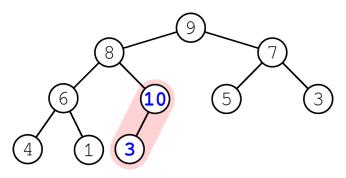
- Inserção nas folhas da heap
- Restauração/conserto: subindo na heap (maior que o pai?)



8 / 29

Rose (RYSH) Priority Queue

- Inserção nas folhas da heap
- Restauração/conserto: subindo na heap (maior que o pai?)



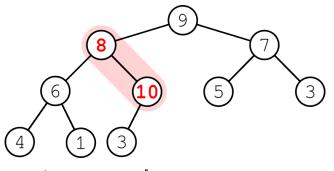
Restaurando 10

[9, 8, 7, 6, 3, 5, 3, 4, 1, 10]

8 / 29

Rose (RYSH) Priority Queue

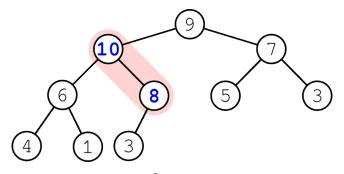
- Inserção nas folhas da heap
- Restauração/conserto: subindo na heap (maior que o pai?)



Restaurando 10

[9, 8, 7, 6, 10, 5, 3, 4, 1, 3]

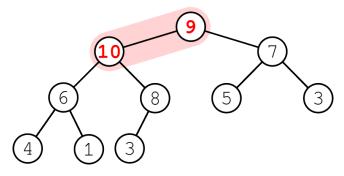
- Inserção nas folhas da heap
- Restauração/conserto: subindo na heap (maior que o pai?)



Restaurando 10

[9, 8, 7, 6, 10, 5, 3, 4, 1, 3]

- Inserção nas folhas da heap
- Restauração/conserto: subindo na heap (maior que o pai?)

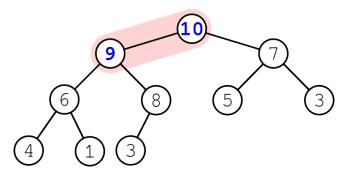


Restaurando 10

[9, 10, 7, 6, 8, 5, 3, 4, 1, 3]

4□ > 4□ > 4 ≥ > 4 ≥ > ≥ 90

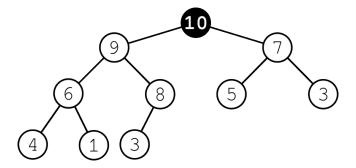
- Inserção nas folhas da heap
- Restauração/conserto: subindo na heap (maior que o pai?)



Restaurando 10

[10, 9, 7, 6, 8, 5, 3, 4, 1, 3]

- Inserção nas folhas da heap
- Restauração/conserto: subindo na heap (maior que o pai?)



Adicionar uma nova chave no fim do vetor

```
void PQinsert(Item v) {
//adicionar no fim
```

Adicionar uma nova chave no fim do vetor

```
void PQinsert(Item v) {
//adicionar no fim
pq[++N] = v;

//consertar o elemento na posição N
fixUp(N);
}
```

- Restaura a ordenação da heap: bottom-up (swim fixUp)
 - ► Flutue (swap) caso a chave seja maior que seu pai
 - ► Repetidamente, flutue até pai maior ou raiz

```
void fixUp(int k)
{
//se não for raiz e maior que o pai
```

- Restaura a ordenação da heap: bottom-up (swim fixUp)
 - ► Flutue (swap) caso a chave seja maior que seu pai
 - Repetidamente, flutue até pai maior ou raiz

```
void fixUp(int k)
{
//se não for raiz e maior que o pai
while(k>1 &&
```

- Restaura a ordenação da heap: bottom-up (swim fixUp)
 - ► Flutue (swap) caso a chave seja maior que seu pai
 - Repetidamente, flutue até pai maior ou raiz

```
void fixUp(int k)
{

//se não for raiz e maior que o pai
while(k>1 && less(pq[k/2],pq[k]))
{
//troque
```

- Restaura a ordenação da heap: bottom-up (swim fixUp)
 - ► Flutue (swap) caso a chave seja maior que seu pai
 - ► Repetidamente, flutue até pai maior ou raiz

```
void fixUp(int k)

//se não for raiz e maior que o pai
while(k>1 && less(pq[k/2],pq[k]))

//troque
exch(pq[k], pq[k/2]);

//subir: atualizar k
```

- Restaura a ordenação da heap: bottom-up (swim fixUp)
 - ► Flutue (swap) caso a chave seja major que seu pai
 - ► Repetidamente, flutue até pai maior ou raiz

```
void fixUp(int k)
2 {
    //se não for raiz e maior que o pai
    while (k>1 && less(pq[k/2],pq[k]))
    {
      //troque
      exch(pq[k], pq[k/2]);
      //subir: atualizar k
      k = k/2;
1.0
11
12 }
```

• Complexidade: $1 + \log N$ comparações - $O(\log N)$

```
void fixUp(int k)

{
    //k até 1 - reduzindo metade por iteração
    //altura da árvore ≈ log k
    while(k>1 && less(pq[k/2],pq[k]))

{
       exch(pq[k], pq[k/2]);
       k = k/2;
    }
}
```

Remover qual elemento??

Rose (RYSH) Priority Queue 12/29

- Remover qual elemento??
- Substituir a raiz por uma folha

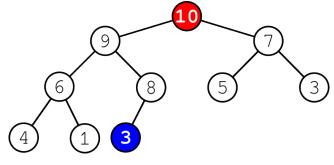
Rose (RYSH) Priority Queue 12/29

- Remover qual elemento??
- Substituir a raiz por uma folha
- Restauração/conserto: descendo na heap

12/29

Rose (RYSH) Priority Queue

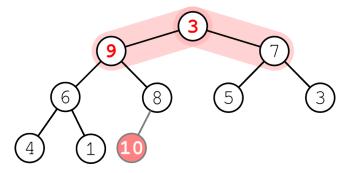
Substituir a raiz por uma folha



Remover 10

[10, 9, 7, 6, 8, 5, 3, 4, 1, **3**]

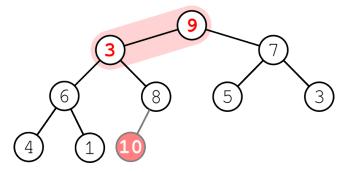
Restauração/conserto: descendo na heap (maior filho?)



Restaurando 3

[3, **9**, **7**, 6, 8, 5, 3, 4, 1, 10]

Restauração/conserto: descendo na heap (maior filho?)

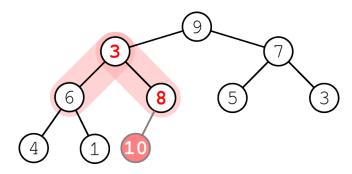


Restaurando 3

[9, **3**, 7, 6, 8, 5, 3, 4, 1, 10]

Rose (RYSH)

Restauração/conserto: descendo na heap (maior filho?)



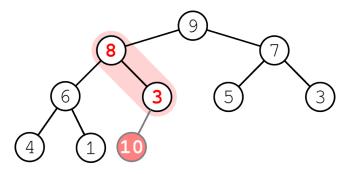
Restaurando 3

[9, **3**, 7, **6**, **8**, 5, 3, 4, 1, 10]

13/29

Rose (RYSH) Priority Queue

Restauração/conserto: descendo na heap (maior filho?)

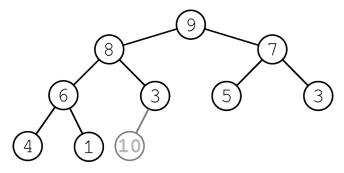


Restaurando 3

[9, **8**, 7, 6, **3**, 5, 3, 4, 1, 10]

Rose (RYSH)

Restauração/conserto: descendo na heap (maior filho?)



Restaurando 3

[9, 8, 7, 6, 3, 5, 3, 4, 1, 10]

13/29

Rose (RYSH) Priority Queue

• Troca a raiz com o último elemento

```
1 Item PQdelmax() {
2  //troque topo -> ultimo
```

14 / 29

• Troca a raiz com o último elemento

```
1 Item PQdelmax() {
2   //troque topo -> ultimo
3   exch(pq[1], pq[N]);
4
5   //reposiocione
```

14 / 29

Rose (RYSH) Priority Queue

• Troca a raiz com o último elemento

```
1 Item PQdelmax() {
2    //troque topo -> ultimo
3    exch(pq[1], pq[N]);
4
5    //reposiocione
6    fixDown(1, N-1);
7
8    //retorne o removido
```

• Troca a raiz com o último elemento

```
1 Item PQdelmax() {
2    //troque topo -> ultimo
3    exch(pq[1], pq[N]);
4
5    //reposiocione
6    fixDown(1, N-1);
7
8    //retorne o removido
9    return pq[N--];
10 }
```

- Restaura a ordenação da heap: top-down (sink fixDown)
 - ► Afunde caso a chave seja menor que os filhos
 - * Swap com o maior filho
 - ▶ Repetidamente, afunde até ser maior ou igual que os filhos ou ser folha

```
void fixDown(int k, int N) { //afunda k
//enquanto tive filho (?)
```

- Restaura a ordenação da heap: top-down (sink fixDown)
 - Afunde caso a chave seja menor que os filhos
 - * Swap com o maior filho
 - Repetidamente, afunde até ser maior ou igual que os filhos ou ser folha

```
void fixDown(int k, int N) { //afunda k
//enquanto tive filho (?)
while(2*k <= N) {
   int j = 2*k; //filho da esquerda
//se tiver filho da direita e for maior?</pre>
```

- Restaura a ordenação da heap: top-down (sink fixDown)
 - ► Afunde caso a chave seja menor que os filhos
 - ★ Swap com o maior filho
 - Repetidamente, afunde até ser maior ou igual que os filhos ou ser folha

```
void fixDown(int k, int N) { //afunda k
//enquanto tive filho (?)
while(2*k <= N) {
   int j = 2*k; //filho da esquerda

//se tiver filho da direita e for maior?
if(j<N && less(pq[j], pq[j+1])) j++;
//pq[k] maior que o maior filho?</pre>
```

- Restaura a ordenação da heap: top-down (sink fixDown)
 - ► Afunde caso a chave seja menor que os filhos
 - ★ Swap com o maior filho
 - Repetidamente, afunde até ser maior ou igual que os filhos ou ser folha

```
void fixDown(int k, int N) { //afunda k
    //enquanto tive filho (?)
    while (2*k \le N)
      int j = 2*k; //filho da esquerda
5
     //se tiver filho da direita e for maior?
      if(j<N && less(pq[j], pq[j+1])) j++;</pre>
7
8
     //pq[k] maior que o maior filho?
      if(!less(pq[k], pq[j])) break;
10
11
      //senão, afunde (troque com o filho)
12
```

- Restaura a ordenação da heap: top-down (sink fixDown)
 - ► Afunde caso a chave seja menor que os filhos
 - ★ Swap com o maior filho
 - Repetidamente, afunde até ser maior ou igual que os filhos ou ser folha

```
void fixDown(int k, int N) { //afunda k
    //enquanto tive filho (?)
    while (2*k \le N)
      int j = 2*k; //filho da esquerda
5
      //se tiver filho da direita e for maior?
      if(j<N && less(pq[j], pq[j+1])) j++;</pre>
7
8
      //pq[k] maior que o maior filho?
      if(!less(pq[k], pq[j])) break;
10
11
      //senão, afunde (troque com o filho)
12
      exch(pq[k], pq[j]);
13
14
      //atualiza k para o maior filho
15
```

- Restaura a ordenação da heap: top-down (sink fixDown)
 - Afunde caso a chave seja menor que os filhos
 - ★ Swap com o maior filho
 - Repetidamente, afunde até ser maior ou igual que os filhos ou ser folha

```
void fixDown(int k, int N) { //afunda k
    //enquanto tive filho (?)
    while (2*k \le N)
      int j = 2*k; //filho da esquerda
5
      //se tiver filho da direita e for maior?
      if (j < N && less(pq[j], pq[j+1])) j++;</pre>
7
8
      //pq[k] maior que o maior filho?
      if(!less(pq[k], pq[j])) break;
10
11
      //senão, afunde (troque com o filho)
12
      exch(pq[k], pq[j]);
13
14
      //atualiza k para o maior filho
15
      k = j;
16
    }
17
18 }
```

Complexidade: 2 log N comparações - O(log N)

```
void fixDown(int k, int N) {
   int j;
  //2*k até N - dobrando a cada iteração
  //altura da árvore pprox log k
  while(2*k <= N) {
   i = 2*k;
     if(j < N \&\& less(pq[j], pq[j+1])) j++; //1
7
     if(!less(pq[k], pq[j])) break; //1
     exch(pq[k], pq[j]);
     k = j;
10
11
12 }
```

Fila de Prioridades - Heap - Várias filas

```
/***********
2 /* Implementacao com array */
3 /* Varias filas
4 /*******************
5 typedef int Item;
6 typedef struct {
1 Item *pq;
s int N;

  } PQueue;
1.0
11 PQueue *PQinit(int);
int PQempty(PQueue*);
void PQinsert(PQueue*, Item);
14 Item PQdelmax(PQueue*);
1.5
void fixUp(PQueue*, int);
void fixDown(PQueue*, int);
```

• Se temos o índice na fila de prioridades é trivial

```
void PQchange(int k, int valor)

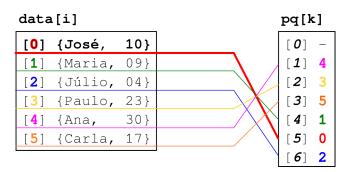
if (v[k] < valor) {
    v[k] = valor;
    fixUp(k);
    lese {
    v[k] = valor;
    fixDown(k, N);
    }
}</pre>
```

- Se não tem o acesso direto?
- Alterar a chave de valor 10 por 50?

pq[k]

[0] [1] 30
[2] 23
[3] 17
[4] 09
[5] 10
[6] 04

- Base de dados: data[i]
- Fila de prioridades: posições da base de dados
 - ▶ pq[k] = i
 - ▶ i o índice em data[i]
 - ▶ k sua prioridade (posição na fila)
- Se alterar algum dado de data?
 - ightharpoonup Se data[0].chave = 50?



20 / 29

Fila de Prioridades - Heap - Lista de índices - qp[]

- Lista de posições de data em pq
- Sendo qp[i] = k ↔ data[i] está em pq[k]
 - ▶ pq[k] = i
 - ▶ pq[qp[i]] = i

data[i]			qp[i]		pq[k]		
[0]	{José,	10}	[0]	5		[0]	-
[1]	{Maria,	09}	[1]	4	\mathbf{N}	[1]	4
[2]	{Júlio,	04}	[2]	6		[2]	3
[3]	{Paulo,	23}	[3]	2	X	[3]	5
[4]	{Ana,	30}	[4]	1	$\bigvee X$	[4]	1
[5]	{Carla,	17}	[5]	3	\ \ \	[<i>5</i>]	0
					1 /	[6]	2

```
1 typedef struct {
char nome [20];
int chave;
4 } Item;
6 static int *pq;
7 static int *qp;
s static int N:
9
10 void PQinit(int);
void PQinsert(int);
void PQchange(int);
13 int PQdelmax();
14
15 int main(){
   Item data[6] = \{\{"José", 10\},
16
                     {"Maria", 9},
17
                     {"Júlio", 4},
18
                     {"Paulo", 23}.
19
                     {"Ana", 30},
20
                     {"Carla", 17}};
21
22
   PQinit(6);
23
24
   for(int i=0; i<6; i++) PQinsert(i);</pre>
25
26 }
```

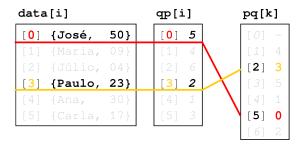
Rose (RYSH) Priority Queue 22 / 29

```
void PQinit(int maxN)
2 {
pq = malloc(sizeof(int)*(maxN+1));
  qp = malloc(sizeof(int)*(maxN+1));
   N = 0:
7
8 //data[k]
9 void PQinsert(int k)
10 {
   pq[++N] = k; //inserir na última posição
11
   qp[k] = N; //lista de indices
12
13
   fixUp(N); //consertar a heap
14
                 //pq[N/2]. chave < pq[N]. chave
1.5
16 }
```

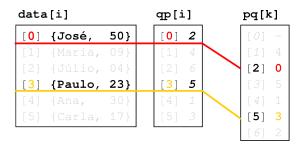
- data[0].chave = 50
- Atualizar fila de prioridades:
 - ► PQchange(0)
 - ▶ Encontrar sua posição na fila através da lista
 - * data[0] \rightarrow qp[0]=5 \rightarrow pq[qp[0]] \rightarrow pq[5]=0

data[i]			qp[i]			pq[k]		
[0]	{José,	50}	[0]	5		[0]	-	
[1]	{Maria,	09}	[1]	4	N	[1]	4	
[2]	{Júlio,	04}	[2]	6	N /	[2]	3	
[3]	{Paulo,	23}	[3]	2	\mathcal{X}	[3]	5	
[4]	{Ana,	30}	[4]	1	$\bigvee X$	[4]	1	
[5]	{Carla,	17}	[5]	3	\bigvee \\	[5]	0	
	<u> </u>				1	[6]	2	

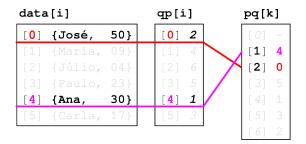
- data[0].chave = 50
- Atualizar fila de prioridades:
 - ▶ PQchange(0)
 - ► Encontrar sua posição na fila através da lista
 - * data[0] \rightarrow qp[0]=5 \rightarrow pq[qp[0]] \rightarrow pq[5]=0
 - Consertar a heap
 - * fixUp(qp[0]): motivo?
 - * fixDown(qp[0], N) motivo?



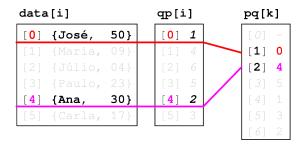
- data[0].chave = 50
- Atualizar fila de prioridades:
 - ▶ PQchange(0)
 - ► Encontrar sua posição na fila através da lista
 - * data[0] \rightarrow qp[0]=5 \rightarrow pq[qp[0]] \rightarrow pq[5]=0
 - Consertar a heap
 - * fixUp(qp[0]): motivo?
 - ★ fixDown(qp[0], N) motivo?



- data[0].chave = 50
- Atualizar fila de prioridades:
 - ▶ PQchange(0)
 - ► Encontrar sua posição na fila através da lista
 - * data[0] \rightarrow qp[0]=5 \rightarrow pq[qp[0]] \rightarrow pq[5]=0
 - ► Consertar a heap
 - * fixUp(qp[0]): motivo?
 - * fixDown(qp[0], N) motivo?



- data[0].chave = 50
- Atualizar fila de prioridades:
 - ▶ PQchange(0)
 - ► Encontrar sua posição na fila através da lista
 - * data[0] \rightarrow qp[0]=5 \rightarrow pq[qp[0]] \rightarrow pq[5]=0
 - Consertar a heap
 - * fixUp(qp[0]): motivo?
 - * fixDown(qp[0], N) motivo?



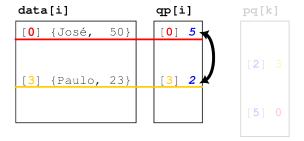
- data[0].chave = 50
- Atualizar fila de prioridades:
 - ▶ PQchange(0)
 - ► Encontrar sua posição na fila através da lista
 - * data[0] \rightarrow qp[0]=5 \rightarrow pq[qp[0]] \rightarrow pq[5]=0
 - Consertar a heap
 - * fixUp(qp[0]): motivo?
 - ★ fixDown(qp[0], N) motivo?

data[i]			qp[i]		pq[k]		
[0] {Jo	sé , 50 }		[0]	1		[0]	_
[1] {Ma	aria , 09 }		[1]	4		[1]	0
[2] {Jú	ilio, 04 }		[2]	6		[2]	4
[3] {Pā	aulo, 23 }		[3]	5	$\backslash \times /$	[3]	5
[4] {Ar	na , 30 }		[4]	2	\nearrow	[4]	1
[5] {Ca	arla , 17 }		[5]	3		[5]	3
		_			, /	[6]	2

```
void PQchange(int i) {
   //atualizar data[i] na fila
  //data[i] está na posição qp[i]
   fixUp(qp[i]);
    fixDown(qp[i], N);
6 }
7
8 void fixUp(int k) {
    while(k>1 && less(pq[k/2],pq[k])) comparação?
10
      exch(pq[k], pq[k/2]); ALTERAÇÃO!!!!
11
     k = k/2;
12
1.3
14 }
15
16 void fixDown(int k, int N) {
17
   int :
18
   while(2*k <= N) {
   i = 2*k:
19
20
   if(j<N && less(pq[j], pq[j+1])) j++;</pre>
      if(!less(pq[k], pq[j])) break; comparação?
21
      exch(pq[k], pq[j]); ALTERAÇÃO!!!!
22
      k = i;
23
    }
24
25 }
```

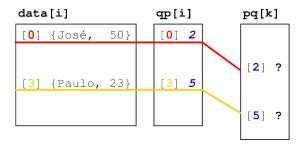
```
//swap das posções p/ data[a] e data[b]
void exch(int a, int b) {
   //atualizar lista de índices

//atualizar fila de prioridades
//atualizar fila de prioridades
//atualizar fila de prioridades
```



```
//swap das posções p/ data[a] e data[b]
void exch(int a, int b) {
   //atualizar lista de índices
   int k = qp[a];
   qp[a] = qp[b]; //troca a posição: data[a] \( \to \) data[b]
   qp[b] = k; //troca a posição: data[b] \( \to \) data[a]

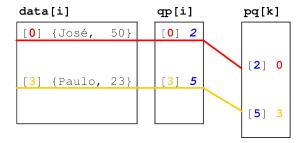
//atualizar fila de prioridades
//atualizar fila de prioridades
```



27 / 29

```
//swap das posções p/ data[a] e data[b]
void exch(int a, int b) {
   //atualizar lista de índices
   int k = qp[a];
   qp[a] = qp[b];
   qp[b] = k;

//atualizar fila de prioridades
   pq[qp[a]] = a; //na fila pq, posição qp[a], está data[a]
   pq[qp[b]] = b; //na fila pq, posição qp[b], está data[b]
}
```



Rose (RYSH) Pri

```
int main(){
    Item data[6] = \{\{"José", 10\},
                      {"Maria", 9},
3
                      {"Júlio", 4},
                      {"Paulo", 23}.
                      {"Ana", 30},
                      {"Carla", 17}}:
7
8
    PQinit(6);
    for(int i = 0; i < 6; i++) PQinsert(i);</pre>
1.0
11
    data[0].chave = 50;
12
    PQchange(0);
1.3
14
   int k = PQdelmax();
1.5
    printf("%d %s\n", data[k].chave, data[k].nome);
16
17 }
```