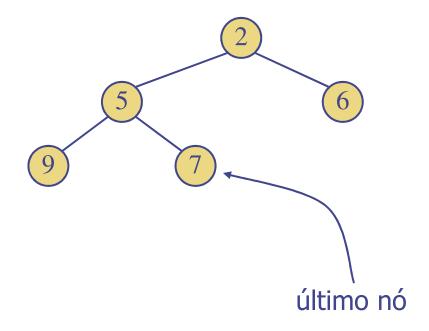
Heap

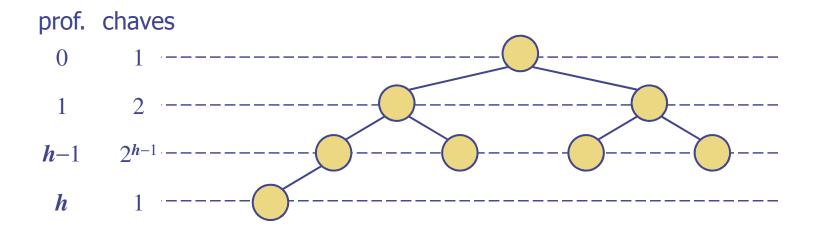
- Um heap é uma árvore binária armazenando chaves nos nós e satisfazendo as seguintes propriedades
 - Heap-Order: Para todo nó interno v, que não a raiz, key(v) ≥ key(parent(v))
 - Arvore binária completa:
 Seja h a altura de um heap
 - para i = 0, ..., h 1, existem 2^i nós na profundiade i
 - Na altura h, Os nós internos estão a esquerda dos nós externos

 O último nó de um heap é o mais a direita da altura h



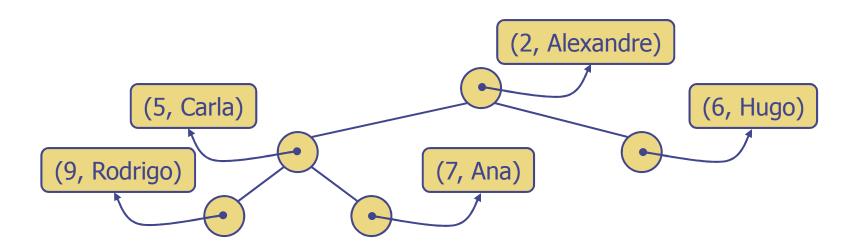
Altura de um heap

- Teorema: Um heap armazenando n chaves tem altura $O(\log n)$ Prova: (Aplicamos a propriedade da árvore binária completa)
 - Seja h a altura de um heap com n chaves
 - Como existem 2^i chaves na profundiadde i=0,..., h-1 e pelo menos uma chave na profundidade h, temos que $n \ge 1 + 2 + 4 + ... + 2^{h-1} + 1$
 - Dessa forma, $n \ge 2^h$, i.e., $h \le \log n$



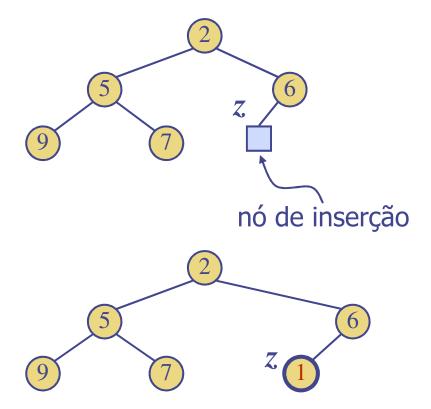
Heaps e filas de prioridade

- Podemos usar um heap para implementar uma fila de prioridade
- Armazenamos um item (chave, elemento) em cada nó
- Sabemos qual o último nó
- Por simplificação, mostraremos apenas as chaves nos nós



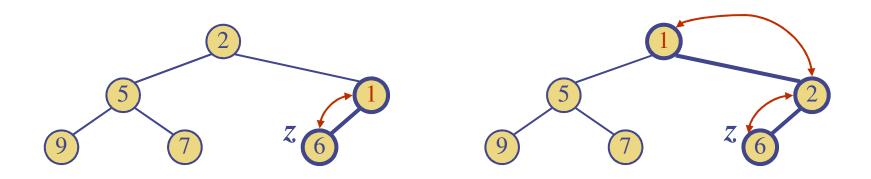
Inserção em uma heap

- O método insert do TAD FilaDePrioridade corresponde a inserção de uma chave k no heap
- O algoritmo de inserção consiste de 3 passos
 - Encontrar o nó de inserção z (último nó)
 - Armazenar $k \in \mathbb{Z}$
 - Restaurar a heap-order



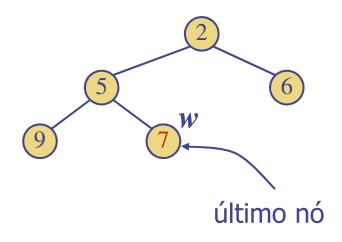
Upheap

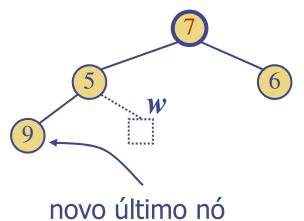
- lacktriangle Após a inserção de uma nova chave k, a propriedade heap-order pode estar violada
- O algoritmo upheap restaura a propriedade heap-order trocando k sobre o "caminho acima" a partir do nó de inserção
- lacktriangle Upheap termina quando a chave k encontra o nó raiz ou um nó cujo pai possua uma chave menor ou igual a k
- **igoplus** Como um heap tem altura $O(\log n)$, upheap roda em tempo $O(\log n)$



Remoção de um heap

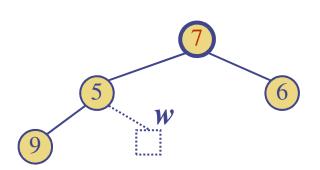
- O Método removeMin de uma fila de prioridade corresponde a remoção de uma raiz de um heap
- Esta remoção consiste de 3 passos
 - Substituir a chave da raiz com a chave no último nó w
 - Eliminar w
 - Restaurar a heap-order

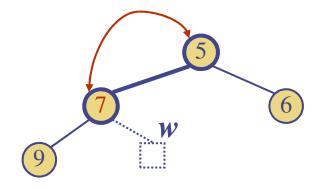




Downheap

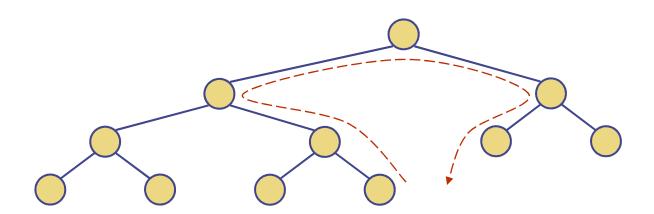
- Depois de substituir a chave da raiz com a chave do último nó, a propriedade heap-order pode estar violada
- O algoritmo downheap restaura esta propriedade trocando a chave k sobre o "caminho abaixo" da raiz
- lacktriangle Downheap termina quando a chave k encontra uma folha ou um nó cuja chave é maior do que k
- igoplus Como um heap tem altura $O(\log n)$, downheap roda em tempo $O(\log n)$





Atualizando o último nó

- igoplus O nó de inserção pode ser encontrado atravesesando um caminho de $O(\log n)$ nós
 - Vá acima até um filho da esquerda ou a raiz for encontrada
 - Se um filho da esquerda é encontrado, vá para o filho da direita
 - Vá para baixo pela esquerda até encontrar uma folha
- Algoritmo similar ao de atualizar o último nó após uma remoção



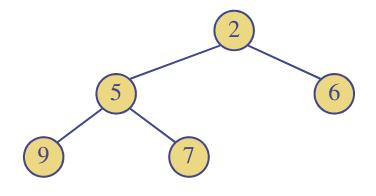
Heap-Sort

- Considere uma fila de prioridade com n itens implementado com um heap
 - O espaço usado é O(n)
 - métodos insert e removeMin rodam em tempo O(log n)
 - métodos size, isEmpty, e
 min rodam em tempo
 O(1)

- Usando uma fila de prioridade baseada em heap, podemos ordenar uma sequência de n elementos em tempo O(n log n)
- O algoritmo é chamado de *heap-sort*
- heap-sort é muito mais rápido do que algoritmos quadrádicos, como inserção e seleção

Implementação com Vetor

- Podemos representar um heap com n chaves usando um vetor de tamanho n + 1
- Para o nó na colocação i
 - o filho esquerdo está em 2i
 - o filho direito está em 2i + 1
- "Ligações" entre os nós não são explicitamente armazenadas
- A colocação 0 não é usada
- igoplus A operação inserI corresponde a inserir na colocação n+1
- Operação removeMin corresponde a remover da colocação n
- Pode ser usado para heap-sort "in-place"



	2	5	6	9	7
0	1	2	3	4	5

Juntando dois heaps

- ◆ Temos dois heaps e uma chave k
- Criamos um novo heap com a raiz armazenando k e com os dois heaps com subárvores
- Aplicamos downheap para restaurar a heaporder



