# Fila Duplamente Encadeada (FDE) de Prioridade contendo indicação de *Frente*, *Cauda* e um referencial móvel (*refMovel*)

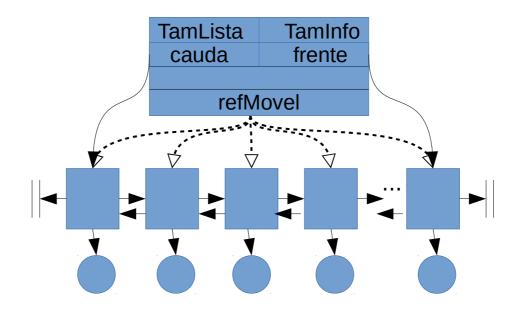
A implementação mais eficiente para uma fila de prioridade consiste no modelo chamado *Heap Priority Queue*;

Heap Priority Queue utiliza uma árvore binária, tema que ainda será abordado;

Futuramente será possível abordar a Heap Priority Queue;

A presente proposta tem como objetivo exercitar uma implementação com alguma melhoria de eficiência utilizando os conceitos já abordados na disciplina.

Fila Duplamente Encadeada (FDE) de Prioridade contendo indicação de *Frente*, *Cauda* e um referencial móvel (*refMovel*)



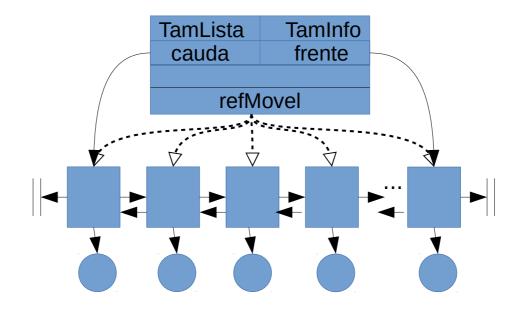
FDE de Prioridade contendo indicação de *Frente*, *Cauda* e um referencial móvel (*refMovel*)

Frente, Cauda apontam para as respectivas extremidades da fila;

Considere que o referencial móvel (refMovel):

- 1)É igual a Null para a fila vazia ou...
- 2)Aponta para o endereço do elemento mais recentemente inserido.

FDE estiver vazia: *cauda* == *frente*== *refMovel*==*NULL*;

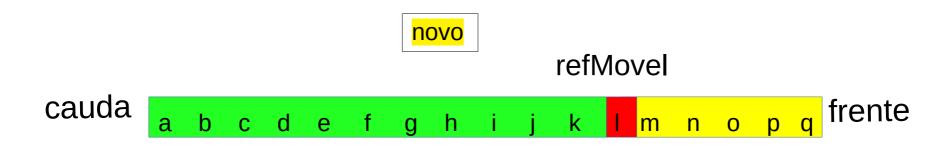


A ideia é **tirar proveito** do referencial móvel.

Discutiremos os casos possíveis para a inserção, considerando a idade de um indivíduo como campo chave de prioridade (quanto maior a prioridade mais à frente será a inserção).

A função idade() retorna a idade armazenada no nó da fila.

O **desenho** é uma mera ilustração colorida, as implementações são realizadas por encadeamento, não por um arranjo do tipo vetor.



A ideia é **tirar proveito** do referencial móvel.



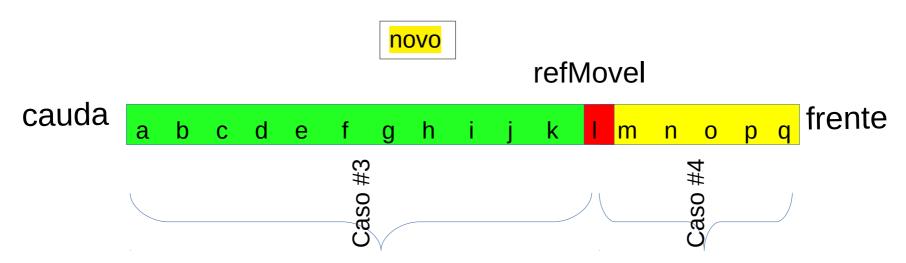
Caso #1

Se (idade(novo) ≤ idade(cauda)) Então o novo elemento será inserido convencionalmente como nova cauda

Caso #2

Se (idade(idade(frente) < idade(novo)) Então o novo elemento será inserido como novo item de frente

A ideia é **tirar proveito** do referencial móvel.



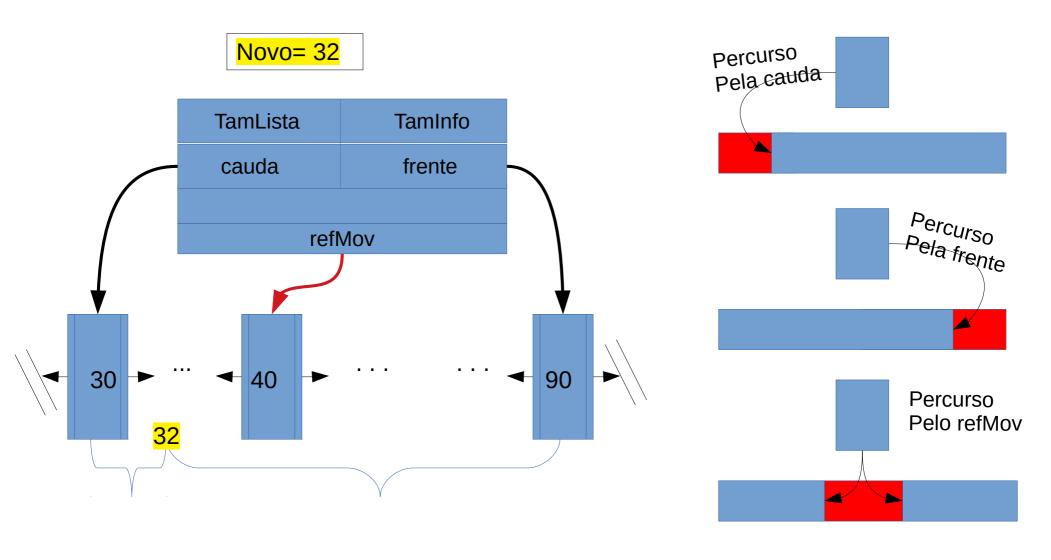
Caso #3

Se (idade(cauda) < idade(novo) ≤ idade(refMovel)) Então a posição do novo elemento estará entre *cauda* e *refMovel* 

Caso #4

Se (idade(refMovel) < idade(novo) ≤ idade(frente)) Então a posição do novo elemento estará entre *refMovel* e *frente* 

**Aprimorando um pouco mais**: o caminho de busca é determinado pela proximidade entre a chave de prioridade do *novo* e a chave de prioridade de algum dos referenciais (*cauda*, *refMov* ou *frente*).



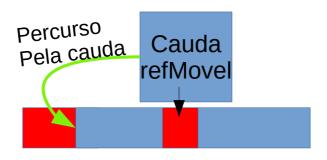
#### Caso#3:

```
Se (idade(cauda) < idade(novo) \leq idade(refMovel))

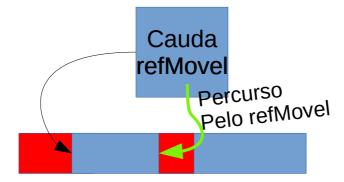
\Delta_a = | idade(cauda) - idade(novo) |

\Delta_b = | idade(refMovel) - idade(novo) |
```

Se  $\Delta_a < \Delta_b$ : localize a posição do novo pela cauda



## Senão:



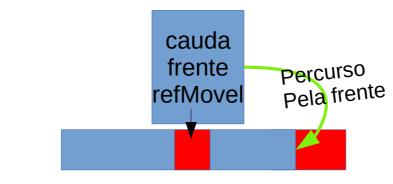
### Caso#4:

```
Se (idade(refMovel) < idade(novo) \leq idade(frente))

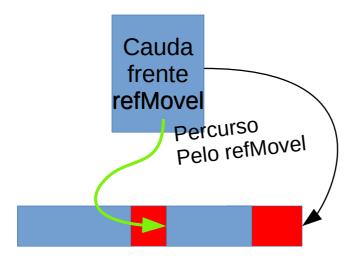
\Delta_c = | idade(frente) - idade(novo) |

\Delta_d = | idade(refMovel) - idade(novo) |
```

Se  $\Delta_c < \Delta_d$ : localize a posição do novo pela frente



## Senão:



Utilize o código da FDE de prioridade discutido em sala e, junto com o seu colega de equipe, busque projetar as operações básicas sobre a FDE de prioridade com referencial móvel.

Considere que o referencial móvel (*refMovel*):

É igual a Null para a fila vazia ou...

Aponta para o endereço do elemento mais recentemente inserido.

O que acontece com a atualização do *refMovel* se ocorrer alternadamente: a inserção de um novo item mais idoso que todos seguida da inserção de um novo item mais jovem do que todos (ou vice-versa)? Esse seria um pior caso para a inserção em questão?

A próxima tarefa versará sobre uma FDE de prioridade com referencial móvel.

O modelo (FDE de prioridade) foi tratado em sala e é descrito no pdf publicado no Moodle.