Listas Ligadas II

04/11/2024

Ficheiros com exemplos

- Está disponível no Moodle um ficheiro ZIP de suporte aos tópicos de hoje
- Implementação de tipos abstratos usando uma lista ligada como representação interna
- Implementações incompletas, que permitem trabalho autónomo de desenvolvimento e teste

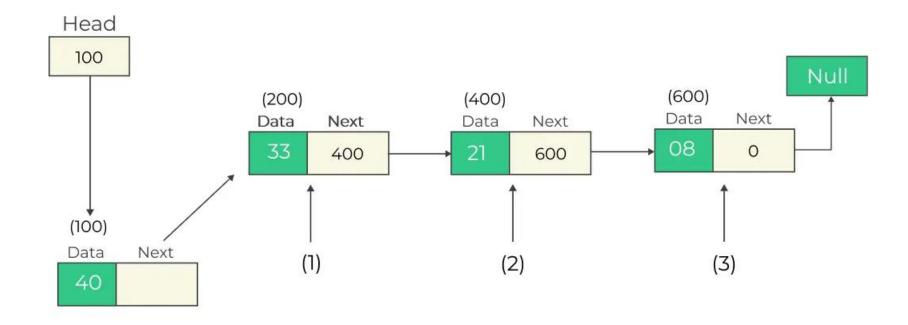
Sumário

- Recap
- O TAD LIST análise de algumas funções
- O TAD SORTED LIST análise de algumas funções
- Exercícios / Tarefas

Recapitulação



Stack usando uma lista ligada – push(40)



[prepinsta.com]

StackPush() – Adicionar um nó no início

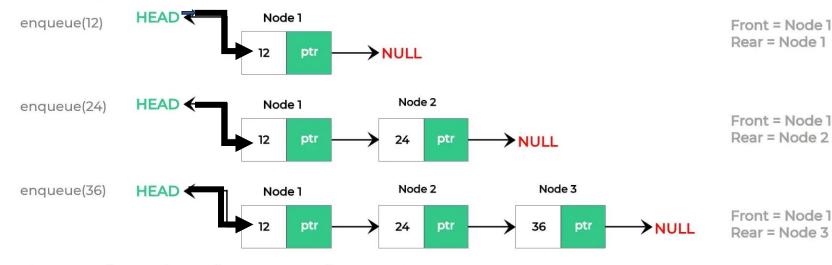
```
void StackPush(Stack* s, void* p) {
 assert(s != NULL);
 struct PointersStackNode* aux;
 aux = (struct _PointersStackNode*)malloc(sizeof(*aux));
 assert(aux != NULL);
 aux->data = p;
  aux->next = s->top;
 s->top = aux;
 s->cur size++;
```

StackPop() – Eliminar o 1º nó

```
void* StackPop(Stack* s) {
  assert(s != NULL && s->cur_size > 0);
  struct _PointersStackNode* aux = s->top;
  s->top = aux->next;
  s->cur_size--;
  void* p = aux->data;
  free(aux);
  return p;
```

Queue usando uma lista ligada

Adding the elements into Queue



Removing the elements from Queue



Printing the Queue

print() 24 36

QueueEnqueue()

Alocar o novo nó

 Caso a fila só tenha 1 nó, atualizar os 2 ponteiros

• Se não for o caso, atualizar o ponteiro para a cauda da fila

```
void QueueEnqueue(Queue* q, void* p) {
  assert(q != NULL);
  struct _PointersQueueNode* aux;
  aux = (struct _PointersQueueNode*)malloc(sizeof(*aux));
  assert(aux != NULL);
  aux->data = p;
  aux->next = NULL;
  q->size++;
  if (q->size == 1) {
    q->head = aux;
    q->tail = aux;
  } else {
    q->tail->next = aux;
    q->tail = aux;
```

QueueDequeue()

- Caso a fila fique vazia, atualizar os 2 ponteiros
- Se não for o caso, atualizar o ponteiro para a frente da fila
- Libertar o nó

```
void* QueueDequeue(Queue* q) {
  assert(q != NULL && q->size > 0);
  struct _PointersQueueNode* aux = q->head;
  void* p = aux->data;
 q->size--;
  if (q->size == 0) {
   q->head = NULL;
   q->tail = NULL;
   else {
   q->head = aux->next;
  free(aux);
  return p;
```



[Wikipedia]

O TAD LISTA LIGADA

LISTA — Funcionalidades

- Conjunto de elementos do mesmo tipo
- Armazenados em ordem sequencial
- Inserção / remoção / substituição / consulta em qualquer posição
- insert() / remove() / replace() / get() / moveTo() / ...
- size() / isEmpty() / isFull()
- init() / destroy() / clear()

PointersList.c – Nó da Lista & Cabeçalho

```
struct _PointersListNode {
 void* data;
 struct PointersListNode* next;
};
struct PointersList {
 int size;
                              // current List size
 struct PointersListNode* tail;  // the tail of the List
 struct PointersListNode* current; // the current node
 int currentPos;
```

PointersList.c — Construtor

```
List* ListCreate(void) {
  List* 1 = (List*)malloc(sizeof(List));
 assert(1 != NULL);
 1->size = 0;
 1->head = NULL;
 1->tail = NULL;
 1->current = NULL;
 l->currentPos = -1; // Default: before the head of the list
  return 1;
```

Iterar sobre a lista — Funcionalidades

- Associar um índice implícito a cada nó
 - O primeiro nó tem índice ZERO
- Associar um iterador
 - Ponteiro : current
 - Índice : currentPos
- Movimentar o iterador para o ínicio / fim / qualquer índice
- Avançar para o nó seguinte / Recuar para o nó anterior

ListMove(I, newPos) — Casos particulares

```
int ListMove(List* 1, int newPos) {
  if (\text{newPos} < -1 \mid | \text{newPos} > 1 -> \text{size}) 
    return -1;
     // failure
  if (newPos == -1 \mid \mid newPos == 1->size) {
    1->current = NULL;
    else if (newPos == 0) {
    1->current = 1->head;
    else if (newPos == 1->size - 1) {
    1->current = 1->tail;
    else {
```

ListMove(I, newPos) — Casos gerais

```
if (1-)currentPos == -1 || 1->currentPos == 1->size ||
      newPos < 1->currentPos) {
    1->current = 1->head;
    1->currentPos = 0;
  for (int i = 1->currentPos; i < newPos; i++) {</pre>
    1->current = 1->current->next;
1->currentPos = newPos;
return 0; // success
```

Move – As outras funções ficam mais simples

```
int ListMoveToNext(List* 1) { return ListMove(1, 1->currentPos + 1); }
int ListMoveToPrevious(List* 1) { return ListMove(1, 1->currentPos - 1); }
int ListMoveToHead(List* 1) { return ListMove(1, 0); }
int ListMoveToTail(List* 1) { return ListMove(1, 1->size - 1); }
```

Desenvolvimento – Assegurar os invariantes

```
void ListTestInvariants(const List* 1) {
  assert(1->size >= 0);
  if (1->size == 0)
    assert(1->head == NULL && 1->tail == NULL);
  else
    assert(1->head != NULL && 1->tail != NULL);
  if (1->size == 1) assert(1->head == 1->tail);
  assert(-1 <= 1->currentPos && 1->currentPos <= 1->size);
  if (1->currentPos == -1 || 1->currentPos == 1->size)
    assert(1->current == NULL);
```

Desenvolvimento – Assegurar os invariantes

```
struct _ListNode* sn = 1->head;
for (int i = 0; i < 1->size; i++) {
  if (i == 1 \rightarrow size - 1)
    assert(sn == 1->tail && sn->next == NULL);
  else
    assert(sn->next != NULL);
  if (i == 1->currentPos) assert(sn == 1->current);
  sn = sn->next;
```

Tarefa



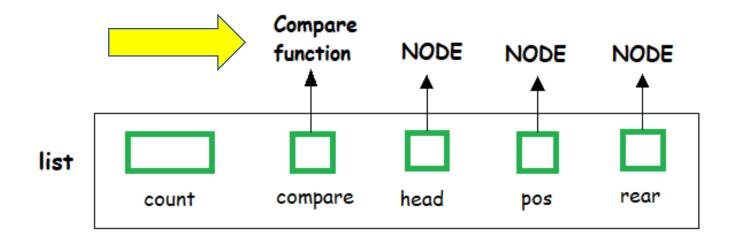
- Analisar os ficheiros disponibilizados
- Identificar as funções incompletas
- Implementar algumas dessas funções
- Testar com novos exemplos de aplicação

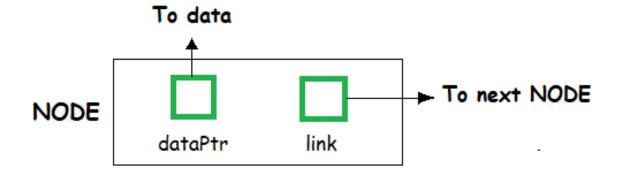
O TAD LISTA ORDENADA

O TAD LISTA ORDENADA

- Conjunto de elementos do mesmo tipo
- Armazenados em ordem de acordo com um critério
 - Registar uma função comparadora
- A junção de um novo elemento à lista mantém a ordem !!
- A procura de um elemento fica facilitada!!
 - Porquê ?

O TAD LISTA ORDENADA





Função comparadora – Ponteiro para função

```
typedef struct _SortedList List;
typedef int (*compFunc)(const void* p1, const void* p2);
List* ListCreate(compFunc compF);
void ListDestroy(List** p);
void ListClear(List* 1);
```

Exemplos – Comparar Inteiros ou Datas

```
int comparator(const void* p1, const void* p2) {
   int d = *(int*)p1 - *(int*)p2;
   return (d > 0) - (d < 0);
}</pre>
```

```
int comparatorForDates(const void* p1, const void* p2) {
   return DateCompare((Date*)p1, (Date*)p2);
}
```

ListSearch – Procurar a partir de currentPos

```
starting at the current node, search for the first node with a value of *p
  on failure the current node is not changed
int ListSearch(List* 1, const void* p) {
 int i = (1->currentPos < 0) ? 0 : 1->currentPos;
  struct _ListNode* sn = (1->currentPos < 0) ? 1->head : 1->current;
  while (i < 1->size && 1->compare(p, sn->item) > 0) {
    i++;
    sn = sn->next;
```

ListSearch – Procurar a partir de currentPos

```
if (i == 1->size) {
  return -1;
  // failure
if (1-) compare(p, sn-) item) < 0) {
  return -1;
  // failure
1->current = sn;
1->currentPos = i;
return 0; // success
```

ListInsert(I, p) — Se a lista estiver vazia

```
int ListInsert(List* 1, void* p) {
  struct _ListNode* sn = (struct _ListNode*)malloc(sizeof(struct _ListNode));
  assert(sn != NULL);
  sn->item = p;
  sn->next = NULL;
     Empty list
  if (1->size == 0) {
    1->head = 1->tail = sn;
    1 \rightarrow size = 1;
    return 0;
```

ListInsert(I, p) — Procurar na lista ordenada

```
// Search
int i = 0;
struct ListNode* prev = NULL;
struct _ListNode* aux = 1->head;
while (i < 1->size && 1->compare(p, aux->item) > 0) {
  i++;
  prev = aux;
  aux = aux->next;
```

ListInsert(I, p) – Casos possíveis

```
if (i == l->size) { // Append at the tail
  1->tail->next = sn;
  1->tail = sn;
  1->size++;
  return 0;
if (1->compare(p, aux->item) == 0) { // Already exists
  free(sn);
  return -1;
   // failure
```

ListInsert(I, p) – Inserir no início

```
if (i == 0) { // Append at the head
  sn->next = 1->head;
 1->head = sn;
 1->size++;
 if (1->currentPos >= 0) {
   1->currentPos++;
  return 0;
```

ListInsert(I, p) – Inserir na posição correta

```
sn->next = aux;
prev->next = sn;
1->size++;
if (l->currentPos >= i) {
  1->currentPos++;
return 0;
```

ListRemoveCurrent(I) — Casos particulares

```
//
// remove the current node and make its next node the current node
//
void* ListRemoveCurrent(List* 1) {
    assert(1->currentPos >= 0 && 1->currentPos < 1->size);
    if (1->currentPos == 0)
        return ListRemoveHead(1);
    else if (1->currentPos == 1->size - 1)
        return ListRemoveTail(1);
    else {
```

ListRemoveCurrent(I) — Caso geral

```
else {
  struct _ListNode* sn = 1->head;
  while (sn->next != 1->current) sn = sn->next;
  sn->next = 1->current->next;
  void* p = 1->current->item;
 free(1->current);
 1->current = sn->next;
  1->size--;
  return p;
```

ListTestInvariants(I) — Ponteiros head e tail

```
void ListTestInvariants(const List* 1) {
    assert(1->size >= 0);
    if (1->size == 0)
     assert(1->head == NULL && 1->tail == NULL);
    else
      assert(1->head != NULL && 1->tail != NULL);
    if (1-) assert(1-) head == 1-)tail);
    assert(-1 <= 1->currentPos && 1->currentPos <= 1->size);
    if (1->currentPos == -1 || 1->currentPos == 1->size)
      assert(1->current == NULL);
```

ListTestInvariants(I) — Iterar sobre a lista

```
struct _ListNode* sn = 1->head;
for (int i = 0; i < 1->size; i++) {
  if (i == l \rightarrow size - 1)
    assert(sn == 1->tail && sn->next == NULL);
  else
    assert(sn->next != NULL);
  if (i == 1->currentPos) assert(sn == 1->current);
  sn = sn->next;
```

Tarefa



- Analisar os ficheiros disponibilizados
- Em particular, os exemplos de aplicação
- Desenvolver novos exemplos de aplicação



Exercícios / Tarefas

Exercício

Considere uma estrutura de dados que permite armazenar uma coleção ordenada de números naturais, possivelmente com elementos repetidos, usando uma lista ligada.

O acesso à lista é feito através de um nó cabeçalho, que contém o número de nós da lista e um ponteiro para o primeiro nó da lista.

- Dadas duas coleções, possivelmente vazias, desenvolva uma função que efetua a sua fusão ordenada, criando um nova lista e não efetuando qualquer alteração nas duas listas dadas.
- Faça uma análise da complexidade do algoritmo que desenvolveu, para o Melhor Caso e o Pior Caso, para coleções de tamanho n₁ e n₂.