

Spojové struktury

Jan Faigl

Katedra počítačů
Fakulta elektrotechnická
České vysoké učení technické v Praze

Přednáška 09

B0B36PRP – Procedurální programování

Část I

Část 1 – Spojové struktury

Přehled témat

■ Část 1 – Spojové struktury

Spojové struktury

Spojový seznam

Spojový seznam s odkazem na konec seznamu

Vložení/odebrání prvku

Kruhový spojový seznam

Obousměrný seznam

■ Část 2 – Zadání 8. domácího úkolu (HW08)

Kolekce prvků (položek)

■ V programech je velmi běžný požadavek na uchování seznamu (množiny) prvků (proměnných/struktur)

■ Základní kolekce je pole

Definované jménem typu a [], například `double[]`

■ Jedná se o kolekci položek (proměnných) stejného typu

+ Umožňuje jednoduchý přístup k položkám indexací prvku

Položky jsou stejného typu (velikosti)

– Velikost pole je určena při vytvoření pole

■ Velikost (maximální velikost) musí být známa v době vytváření

■ Změna velikost v podstatě není přímo možná

Nutné nové vytvoření (alokace paměti), resp. `realloc`

■ Využití pouze malé části pole je mrháním paměti

■ V případě řazení pole přesouváme položky

■ Vložení prvku a především mazání prvku vyžaduje kopírování

Kopírování objemných prvků lze řešit ukazatelem, neřeší však problem přesunu

Seznam – list

- Seznam (proměnných nebo objektů) patří mezi základní datové struktury

Základní **ADT** – Abstract Data Type

- Seznam zpravidla nabízí sadu základních operací:
 - Vložení prvku (**insert**)
 - Odebrání prvku (**remove**)
 - Vyhledání prvku (**indexOf**)
 - Aktuální počet prvku v seznamu (**size**)
- Implementace seznamu může být různá:
 - Pole
 - Indexování je velmi rychlé
 - Vložení prvků může být pomalé (nová alokace a kopírování)
 - Spojové seznamy**

Základní operace se spojovým seznamem

- Vložení prvku
 - Předchozí prvek odkazuje na nový prvek
 - Nový prvek může odkazovat na předchozí prvek, který na něj odkazuje *Tzv. obousměrný spojový seznam*
- Odebrání prvku
 - Předchozí prvek aktualizuje hodnotu odkazu na následující prvek
 - Předchozí prvek tak nově odkazuje na následující hodnotu, na kterou odkazoval odebráný prvek
- Základní implementací spojového seznamu je tzv. **jednosměrný spojový seznam**

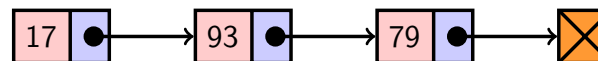
Spojové seznamy

- Datová struktura realizující seznam dynamické délky
- Každý prvek seznamu obsahuje
 - Datovou část (hodnota proměnné / objekt)
 - Odkaz (ukazatel) na další prvek v seznamu *NULL v případě posledního prvku seznamu.*
- První prvek seznamu se zpravidla označuje jako **head** nebo **start** *Realizujeme jej jako ukazatel odkazující na první prvek seznamu*

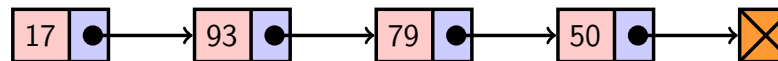


Jednosměrný spojový seznam

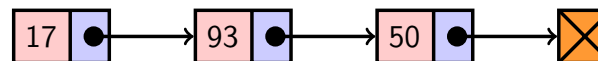
- Příklad spojového seznamu pro uložení číselných hodnot



- Přidání prvku 50 na konec seznamu



- Odebrání prvku 79



- Nejdříve sekvenčně najdeme prvek s hodnotou 79
- Následně vyjmem a napojíme prvek 93 na prvek 50

Hodnotu reference next prvku 93 nastavíme na hodnotu reference next odebráného prvku, tj. na prvek 50

Spojový seznam

- Seznam tvoří struktura prvku
 - Vlastní data prvku
 - Odkaz (ukazatel) na další prvek
- Vlastní seznam
 - Ukazatel na první prvek `head`
 - nebo vlastní struktura pro seznam

Vhodné pro uložení dalších informací, počet prvků, poslední prvek.

- Příklad tříd pro uložení spojového seznamu celých čísel

<pre>typedef struct entry { int value; struct entry *next; } entry_t; entry_t *head = NULL;</pre>	<p>Vlastní struktura, například</p> <pre>typedef struct { entry_t *head; entry_t *end; int count; // pocet prvku } linked_list_t;</pre>
--	---

- Pro jednoduchost prvky seznamu obsahují celé číslo.

Obecně mohou obsahovat libovolná data (ukazatel na strukturu).

Spojový seznam – push()

- Přidání prvku na začátek implementujeme ve funkci `push()`
- Předáváme adresu, kde je uložen odkaz na start seznamu

head je ukazatel, proto předáváme adresu proměnné, tj. &head a parametr je ukazatel na ukazatel.

```
void push(int value, entry_t **head)
{ // add new entry at front
    entry_t *new_entry = (entry_t*)malloc(sizeof(entry_t));

    assert(new_entry); // malloc may eventually fail

    new_entry->value = value; // set data
    if (*head == NULL) { // first entry in the list
        new_entry->next = NULL; // reset the next
    } else {
        new_entry->next = *head;
    }
    *head = new_entry; //update the head
}
```

- Přidání prvku není závislé na počtu prvků v seznamu

Konstantní složitost operace push() – O(1)

Přidání prvku – příklad

- Vytvoříme nový prvek (10) seznamu a uložíme odkaz v `head`

```
head = (entry_t*)malloc(sizeof(entry_t));
head->value = 10;
head->next = NULL;
```
- Další prvek (13) přidáme propojením s aktuálně 1. prvkem


```
entry_t *new_entry = (entry_t*)malloc(sizeof(entry_t));
new_entry->value = 13;
new_entry->next = head;
```
- a aktualizací proměnné `head`

```
head = new_entry;
```
- Stále máme přístup na všechny prvky přes `head` a `head->next`
- Inicializace položek prvku je důležitá**
 - Hodnota `head == NULL` indikuje prázdný seznam
 - Hodnota `entry->next == NULL` indikuje poslední prvek seznamu

Spojový seznam – pop()

- Odebrání prvního prvku ze seznamu

```
int pop(entry_t **head)
{ // linked list must be non-empty
    assert(head != NULL && *head != NULL);
    entry_t *prev_head = *head; // save the current head
    int ret = prev_head->value;
    *head = prev_head->next;
    free(prev_head); // relase memory of the popped entry
    return ret;
}
```

- Odebrání prvku není závislé na počtu prvků v seznamu

Konstantní složitost operace pop() – O(1)

Spojový seznam – size()

- Zjištění počtu prvků v seznamu vyžaduje projít seznam až k zarážce `NULL`, tj. položka `next` je `NULL`
- Proměnnou `cur` používáme jako „kurzor“ pro procházení seznamu

```
int size(const entry_t *head)
{ // we do not attempt to modify the list
  int count = 0;
  const entry_t *cur = head;
  while (cur) { // or cur != NULL
    cur = cur->next;
    count += 1;
  }
  return count;
}
```

Použijeme ukazatel na konstantní proměnnou, neboť seznam pouze procházíme a nemodifikujeme. Z hlavičky funkce je tak zřejmé, že vstupní strukturu ve funkci nemodifikujeme.

- Pro zjištění počtu prvků v seznamu musíme projít kompletní seznam, tj. n položek Lineární složitost operace `size()` – $O(n)$

Spojový seznam – procházení seznamu

- Procházení seznamu demonstrujeme na funkci `print()`
- ```
void print(const entry_t *const head)
{
 const entry_t *cur = head; // set the cursor to head
 while (cur != NULL) {
 printf("%i%s", cur->value, cur->next ? " " : "\n");
 cur = cur->next; // move in the linked list
 }
}
```
- Použijeme konstantní ukazatel na konstantní proměnnou, neboť seznam pouze procházíme a nemodifikujeme *Z hlavičky funkce je zřejmé, že vstupní strukturu nemodifikujeme.*
  - Prvky seznamu tiskneme za sebou oddělené mezerou a poslední prvek je zakončen znakem nového řádku

## Spojový seznam – back()

- Vrácení hodnoty posledního prvku ze seznamu – `back()`

```
int back(const entry_t *head)
{
 const entry_t *end = head;
 while (end && end->next) { // 1st test list is not empty
 end = end->next;
 }
 assert(end); //do not allow calling back on empty list
 return end->value;
}
```

- Pro vrácení hodnoty posledního prvku v seznamu musíme projít všechny položky seznamu Lineární složitost operace `back()` –  $O(n)$

## Příklad – jednoduchý spojový seznam

```
entry_t *head;
head = NULL; // initialization is important

push(17, &head);
push(7, &head);
printf("List: ");
print(head);
push(5, &head);
printf("\nList size: %i\n", size(head));
printf("Last entry: %i\n\n", back(head));
printf("List: ");
print(head);
push(13, &head);
push(11, &head);
pop(&head);
printf("List:r");
print(head);
printf("\nPop until head is not empty\n");
while(head != NULL) {
 const int value = pop(&head);
 printf("Popped value %i\n", value);
}
printf("List size: %i\n", size(head));
printf("Last entry value %i\n", back(head));
```

```
clang -g demo-
simple_linked_list.c
simple_linked_list.c
./a.out
List: 7 17
List size: 3
Last entry: 17
List: 5 7 17
List: 13 5 7 17
Cleanup using pop until
head is not empty
Popped value 13
Popped value 5
Popped value 7
Popped value 17
List size: 0
lec09/simple_linked_list.h
lec09/simple_linked_list.c
lec09/demo-simple_linked_list.c
```

## Spojový seznam – zrychlení operací `size()` and `back()`

- Operace `size()` a `back()` procházejí kompletní seznam
- Operaci `size()` můžeme urychlit pokud budeme udržovat aktuální počet položek v seznamu
  - Zavedeme datovou položku `int count`
  - Počet prvků inkrementujeme při každém přidání prvku a dekrementujeme při každém odebrání prvku
- Operaci `back()` můžeme urychlit referenční proměnou odkazující na poslední prvek
- Zavedeme strukturu pro vlastní spojový seznam s položkami `head`, `count`, and `end`

```
typedef struct {
 entry_t *head;
 entry_t *end;
 int count;
} linked_list_t;
```

- V případě přidání prvku na začátek, aktualizujeme pouze pokud byl seznam doposud prázdný
- Aktualizujeme v případě přidání prvku na konec
- Nebo při vyjmutí posledního prvku

## Spojový seznam – `push()` s odkazem na konec seznamu

```
void push(int value, linked_list_t *list)
{ // add new entry at front
 entry_t *new_entry = (entry_t*)malloc(sizeof(entry_t));
 assert(list && new_entry);
 new_entry->value = value; // set data
 if (list->head) { // an entry already in the list
 new_entry->next = list->head;
 } else { //list is empty
 new_entry->next = NULL; // reset the next
 list->end = new_entry; //1st entry is the end
 }
 list->head = new_entry; //update the head
 list->count += 1; // keep count up to date
}
```

*Hodnotu ukazatele `end` nastavujeme pouze pokud byl seznam prázdný, protože prvky přidáváme na začátek.*

## Spojový seznam – urychlený `size()`

- Samostatná strukturu pro seznam
- Položky `head` a `count`
- `head` je ukazatel na `entry_t`
- Ve funkci `size()` předpokládáme validní odkaz na seznam
- Proto voláme `assert(list)`
- Přímá inicializace `linked_list_t linked_list = { NULL, 0 };`
- Do funkcí `push()` a `pop()` stačí předávat pouze ukazatel, proto pro zjednodušení použijeme proměnnou `list`
- Pro urychlení funkce `size()` stačí inkrementovat a dekrementovat proměnnou `count` ve funkcích `push()` a `pop()`

```
typedef struct {
 entry_t *head;
 int count;
} linked_list_t;

int size(const linked_list_t *list)
{
 assert(list);
 return list->count;
}

linked_list_t linked_list = { NULL, 0 };

void push(int data, linked_list_t *list)
{
 ...
 list->count += 1;
}

int pop(linked_list_t *list)
{
 ...
 list->count -= 1;
 return ret;
}
```

## Spojový seznam – `pop()` s odkazem na konec seznamu

```
int pop(linked_list_t *list)
{
 assert(list && list->head); // non-empty list
 entry_t *prev_head = list->head; // save head
 list->head = prev_head->next;
 list->count -= 1; // keep count up to date
 int ret = prev_head->value;
 free(prev_head); // relase the memory
 if (list->head == NULL) { //end has been popped
 list->end = NULL;
 }
 return ret;
}
```

*Hodnotu referenční proměnné `end` nastavujeme pouze pokud byl odebrán poslední prvek, protože prvky odebíráme ze začátku.*

## Spojový seznamu – back() s odkazem na konec seznamu

- Proměnná `end` je buď `NULL` nebo odkazuje na poslední prvek seznamu

```
int back(const linked_list_t *list)
{
 // we do not allow to call back on empty list
 assert(list && list->end);
 return list->end->value;
}
```

- Udržováním hodnoty proměnné `end` jsme snížili časovou náročnost operace `back()` z lineární složitosti na počtu prvků v seznamu  $O(n)$  na konstantní složitost  $O(1)$

## Spojový seznamu – popEnd()

- Odebrání prvku z konce seznamu

```
int popEnd(linked_list_t *list)
{
 assert(list && list->head);
 entry_t *end= list->end; // save the end
 if (list->head == list->end) { // the last entry is
 list->head = list->end = NULL; // removed
 } else { // there is also penultimate entry
 entry_t *cur = list->head; // that needs to be
 while (cur->next != end) { // updated (its next
 cur = cur->next; // pointer to the next entry
 }
 list->end = cur;
 list->end->next = NULL; //the end does not have next
 }
 int ret = end->value;
 free(end);
 list->count -= 1;
 return ret;
}
```

*Složitost je  $O(n)$ , protože musíme aktualizovat předposlední prvek. Alternativně lze řešit obousměrným spojovým seznamem.*

## Spojový seznamu – pushEnd()

- Přidání prvku na konec seznamu

```
void pushEnd(int value, linked_list_t *list)
{
 assert(list);
 entry_t *new_entry = (entry_t*)malloc(sizeof(entry_t));
 assert(list && new_entry);
 new_entry->value = value; // set data
 new_entry->next = NULL; // set the next
 if (list->end == NULL) { //adding the 1st entry
 list->head = list->end = new_entry;
 } else {
 list->end->next = new_entry; //update the current end
 list->end = new_entry;
 }
 list->count += 1;
}
```

- Na asymptotické složitost metody přidání dalšího prvku (na konec seznamu) se nic nemění, je nezávislé na aktuálním počtu prvků v seznamu

## Příklad použití

- Příklad použití na seznam hodnot typu `int`

```
#include "linked_list.h"

linked_list_t list = { NULL, NULL, 0 };
linked_list_t *lst = &list;
push(10, lst); push(5, lst); pushEnd(17, lst);
push(7, lst); pushEnd(21, lst);
print(lst);

printf("Pop 1st entry: %i\n", pop(lst));
printf("Lst: "); print(lst);

printf("Back of the list: %i\n", back(lst));
printf("Pop from the end: %i\n", popEnd(lst));
printf("Lst: "); print(lst);

free_list(lst); // cleanup!!!
```

■ Výstup programu

```
clang linked_list.c demo-linked_list.c && ./a.out
7 5 10 17 21
Pop 1st entry: 7
Lst: 5 10 17 21 lec09/linked_list.h
Back of the list: 21 lec09/linked_list.c
Pop from the end: 21 lec09/linked_list.c
Lst: 5 10 17 lec09/demo-linked_list.c
```

## Spojový seznam – Vložení prvku do seznamu

### ■ Vložení do seznamu:

- na začátek – modifikujeme proměnnou **head** (funkce `push()`)
- na konec – modifikujeme proměnnou posledního prvku a nastavujeme nový konec **end** (funkce `pushEnd()`)
- obecně – potřebujeme prvek (**entry**), za který chceme nový prvek (**new\_entry**) vložit

```
entry_t *new_entry = (entry_t*)malloc(sizeof(entry_t));
new_entry->value = value; // nastavení hodnoty
new_entry->next = entry->next; //propojení s nasledujícím
entry->next = new_entry; //propojení entry
```

- Do seznamu můžeme chtít prvek vložit na příslušné pořadí, tj. podle indexu v seznamu

*Případně můžeme také požadovat vložení podle hodnoty prvku, tj. vložit před prvek s příslušnou hodnotou.*

## Spojový seznam – getEntry()

- Nalezení prvku na pozici **index**
- Pokud je **index** vyšší než počet prvků v poli, návrat posledního prvku

```
static entry_t* getEntry(int index, const linked_list_t *list)
{ // here, we assume index >= 0
 entry_t *cur = list->head;
 int i = 0;
 while (i < index && cur != NULL && cur->next != NULL) {
 cur = cur->next;
 i += 1;
 }
 return cur; //return entry at the index or the last entry
}
Pokud je seznam prázdný vrátí NULL.
```

- Funkci `getEntry()` chceme používat privátně pouze v rámci jednoho modulu (`linked_list.c`)
- Proto ji deklarujeme s modifikátorem `static`

Viz `lec09/linked_list.c`

## Spojový seznam – insertAt()

- Vložení nového prvku na pozici **index** v seznamu

```
void insertAt(int value, int index, linked_list_t *list)
{
 if (index < 0) { return; } // only positive position
 if (index == 0) { // handle the 1st position
 push(value, list);
 return;
 }
 entry_t *new_entry = (entry_t*)malloc(sizeof(entry_t));
 assert(list && new_entry);
 new_entry->value = value; // set data
 entry_t *entry = getEntry(index - 1, list);
 if (entry != NULL) { // entry can be NULL for the 1st
 new_entry->next = entry->next; // entry (empty list)
 entry->next = new_entry;
 }
 if (entry == list->end) {
 list->end = new_entry; // update end
 }
 list->count += 1;
}
Pro napojení spojového seznamu potřebuje položku next, proto hledáme prvek na pozici (index - 1)—getEntry()
```

## Příklad vložení prvků do seznamu – insertAt()

- Příklad vložení do seznam čísel

```
linked_list_t list = { NULL, NULL, 0 };
linked_list_t *lst = &list;

push(10, lst); push(5, lst); push(17, lst);
push(7, lst); push(21, lst);
print(lst);

insertAt(55, 2, lst);
print(lst);

insertAt(0, 0, lst);
print(lst);

insertAt(100, 10, lst);
print(lst);

free_list(lst); // cleanup!!!
```

- Výstup programu

```
clang linked_list.c demo-insertat.c && ./a.out
21 7 17 5 10
21 7 55 17 5 10
0 7 55 17 5 10
0 7 55 17 5 10 100
```

`lec09/demo-insertat.c`

## Spojový seznam – getAt(int index)

- Nalezení prvků v seznamu podle pozice v seznamu
- V případě „adresace“ mimo rozsah seznamu vrátí `NULL`

```
entry_t* getAt(int index, const linked_list_t *list)
{
 if (index < 0 || list == NULL || list->head == NULL) {
 return NULL; // check the arguments first
 }
 entry_t* cur = list->head;
 int i = 0;
 while(i < index && cur != NULL && cur->next != NULL) {
 cur = cur->next;
 i++;
 }
 return (cur != NULL && i == index) ? cur : NULL;
}
Složitost operace je v nejnepříznivějším případě O(n) (v případě pole je to O(1))
```

## Spojový seznamu – removeAt(int index)

- Odebrání prvku na pozici `int index` a navážeme seznam
- Pokud `index > size - 1`, smaže poslední prvek (viz `getEntry()`)
- Pro navázání seznamu potřebujeme prvek na pozici `index - 1`

```
void removeAt(int index, linked_list_t *list)
{ // check the arguments first
 if (index < 0 || list == NULL || list->head == NULL) { return
 ; }
 if (index == 0) {
 pop(list);
 } else {
 entry_t *entry_prev = getEntry(index - 1, list);
 entry_t *entry = entry_prev->next;
 if (entry != NULL) { //handle connection
 entry_prev->next = entry_prev->next->next;
 }
 if (entry == list->end) {
 list->end = entry_prev;
 }
 free(entry);
 list->count -= 1;
 }
}
Složitost v nejnepříznivější případě O(n) (nejdříve musíme najít prvek).
```

## Příklad použití getAt(int index)

- Příklad vypsání obsahu seznamu funkcí `getAt()` v cyklu

```
linked_list_t list = { NULL, NULL, 0 };
linked_list_t *lst = &list;

push(10, lst); push(5, lst); push(17, lst); push(7, lst); push(21, lst);
print(lst);
for(int i = 0; i < 7; ++i) {
 const entry_t* entry = getAt(i, lst);
 printf("Lst[%i]: ", i);
 (entry) ? printf("%2u\n", entry->value) : printf("NULL\n");
}

free_list(lst); // cleanup!!!
■ Výstup programu
clang linked_list.c demo-getat.c && ./a.out
21 7 17 5 10
Lst[0]: 21
Lst[1]: 7
Lst[2]: 17
Lst[3]: 5
Lst[4]: 10
Lst[5]: NULL
Lst[6]: NULL
V tomto případě v každém běhu cyklu je složitost funkce getAt() O(n) a výpis obsahu seznamu má složitost O(n2)!
```

## Příklad použití removeAt(int index)

```
void removeAndPrint(int index, linked_list_t *lst)
{
 entry_t* e = getAt(index, lst);
 printf("Remove entry at %i (%i)\n", index, e ? e->value : -1);
 removeAt(index, lst);
 print(lst);
}
linked_list_t list = { NULL, NULL, 0 };
linked_list_t *lst = &list;
push(10, lst); push(5, lst); push(17, lst); push(7, lst); push(21, lst);
print(lst);
removeAndPrint(3, lst);
removeAndPrint(3, lst);
removeAndPrint(0, lst);
free_list(lst); // cleanup!!!
■ Výstup programu
clang linked_list.c demo-removeat.c && ./a.out
21 7 17 5 10
Remove entry at 3 (5)
21 7 17 10
Remove entry at 3 (10)
21 7 17
Remove entry at 0 (21)
7 17
```



## Vyhledání prvku v seznamu podle obsahu – `indexOf()`

- Vrátí číslo pozice prvního výskytu prvku v seznamu
- Pokud není prvek v seznamu nalezen vrátí funkce hodnotu `-1`

```
int indexOf(int value, const linked_list_t *list)
{
 int count = 0;
 const entry_t *cur = list->head;
 bool found = false;
 while (cur && !found) {
 found = cur->value == value;
 cur = cur->next;
 count += 1;
 }
 return found ? count - 1 : -1;
}
```

## Odebrání prvku ze seznamu podle jeho obsah

- Podobně jako vyhledání prvku podle obsahu můžeme prvky odebrat
- Můžeme implementovat přímo nebo s využitím již existujících metod `indexOf()` a `removeAt()`
- Příklad implementace

```
void remove(int value, linked_list_t *list) {
 int idx = indexOf(value, list);
 while (idx != -1) {
 removeAt(idx, list);
 idx = indexOf(value);
 }
}
```

*Odebíráme všechny výskyty hodnoty `value` v seznamu.*

## Příklad použití `indexOf()`

```
linked_list_t list = { NULL, NULL, 0 };
linked_list_t *lst = &list;

push(10, lst); push(5, lst); push(17, lst);
push(7, lst); push(21, lst);
print(lst);
```

```
int values[] = { 5, 17, 3 };
for (int i = 0; i < 3; ++i) {
 printf("Index of (%2i) is %2i\n",
 values[i],
 indexOf(values[i], lst)
);
}
```

```
free_list(lst); // cleanup !!!
```

- Výstup programu

```
clang linked_list.c demo-indexof.c && ./a.out
21 7 17 5 10
Index of (5) is 3
Index of (17) is 2
Index of (3) is -1
```

lec09/demo-indexof.c

## Příklad `indexOf()` pro spojový seznamu textových řetězců

- Porovnání hodnot textových řetězců—`strcmp()`
- Je nutné zvolit přístup pro alokaci hodnot textových řetězců  
 V [lec09/linked\\_list-str.c](#) je zvolena alokace paměti a kopírování hodnoty

- Příklad použití

```
#include "linked_list-str.h"
linked_list_t list = { NULL }; // initialization is important
linked_list_t *lst = &list;
push("FEE", lst); push("CTU", lst); push("PRP", lst);
push("Lecture07", lst); print(lst);

char *values[] = { "PRP", "Fee" };
for (int i = 0; i < 2; ++i) {
 printf("Index of (%s) is %2i\n", values[i], indexOf(values[i], lst));
}
free_list(lst); // cleanup !!!
```

- Výstup programu

```
clang linked_list-str.c demo-indexof-str.c && ./a.out
Lecture07 PRP CTU FEE
Index of (PRP) is 1
Index of (Fee) is -1
```

lec09/demo-indexof-str.c

## Spojový seznam s hodnotami typu textový řetězec

- Zajištění správné alokace a uvolnění paměti je náročnější
- V případě volání `pop()` je nutné následně dealokovat paměť

*V C++ lze řešit tzv. „smart pointers“*

```
/* WARNING printf("Popped value \"%s\"", pop(lst)); */
/* Note, using this will cause memory leakage since we lost the
 address value to free the memory!!! */
```

```
char *str = pop(lst);
printf("Popped value \"%s\"", str);
free(str); /* str must be deallocated */
```

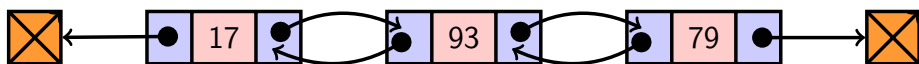
*Při práci s dynamickou pamětí a datovými strukturami je nutné si zvolit vhodný model (např. kopírování dat) a zajistit jejich (např. kopírování dat) a zajistit jejich (např. kopírování dat) a zajistit jejich (např. kopírování dat) a zajistit správné uvolnění paměti.*

- Podobně jako textové řetězce se budou chovat ukazatel na nějakou komplexnější strukturu
- **Projděte si příložený příklad, zkuste si naimplementovat vlastní řešení a otestovat správnou alokaci a uvolnění paměti!**

`lec09/linked_list-str.h, lec09/linked_list-str.c, lec09/demo-indexof-str.c`

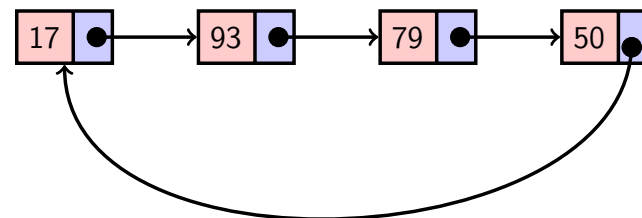
## Obousměrný spojový seznam

- Každý prvek obsahuje odkaz na následující a předchozí položku v seznamu, položky `prev` a `next`
- První prvek má nastavenou položku `prev` na hodnotu `NULL`
- Poslední prvek má `next` nastavenou na `NULL`
- Příklad obousměrného seznamu celých čísel



## Kruhový spojový seznam

- Položka `next` posledního prvku může odkazovat na první prvek
- Tak vznikne kruhový spojový seznam



- Při přidání prvku na začátek je nutné aktualizovat hodnotu položky `next` posledního prvku

## Příklad – Obousměrný spojový seznam

- Prvek listu má hodnotu (`value`) a dva odkazy (`prev` a `next`)
- Alokační funkci provedeme s inicializací na základní hodnoty

```
typedef struct dcll_entry {
 int value;
 struct dcll_entry *prev;
 struct dcll_entry *next;
} dcll_entry_t;

typedef struct {
 dcll_entry_t *head;
 dcll_entry_t *end;
} dc_linked_list_t;
```

```
dcll_entry_t*
allocate_dcl_entry(int
value)
{
 dcll_entry_t *new_entry =
 (dcll_entry_t*)malloc(
 sizeof(dcll_entry_t));
 assert(new_entry);

 new_entry->value = value;
 new_entry->next = NULL;
 new_entry->prev = NULL;

 return new_entry;
}
```

`lec09/double_connected_linked_list.h`  
`lec09/double_connected_linked_list.c`

## Obousměrný spojový seznam – vložení prvku

- Vložení prvku před prvek `cur`:
  1. Napojení vloženého prvku do seznamu, hodnoty `prev` a `next`
  2. Aktualizace `next` předchozí prvku k prvku `cur`
  3. Aktualizace `prev` proměnné prvku `cur`

```
void insert_dcll(int value, dcll_entry_t *cur)
{
 assert(cur);
 dcll_entry_t *new_entry = allocate_dcl_entry(value);
 new_entry->next = cur;
 new_entry->prev = cur->prev;
 if (cur->prev != NULL) {
 cur->prev->next = new_entry;
 }
 cur->prev = new_entry;
}
 lec09/double_connected_linked_list.c
```

## Obousměrný spojový seznam – tisk seznamu `print_dcll()` a `printReverse()`

```
void print_dcll(const dc_linked_list_t *list)
{
 if (list && list->head) {
 dcll_entry_t *cur = list->head;
 while (cur) {
 printf("%i%s", cur->value, cur->next ? " " : "\n");
 cur = cur->next;
 }
 }
}

void printReverse(const dc_linked_list_t *list)
{
 if (list && list->end) {
 dcll_entry_t *cur = list->end;
 while (cur) {
 printf("%i%s", cur->value, cur->prev ? " " : "\n");
 cur = cur->prev;
 }
 }
}
 lec09/double_connected_linked_list.c
```

## Obousměrný spojový seznam – přidání prvku na začátek seznamu `push()`

```
void push_dcll(int value, dc_linked_list_t *list)
{
 assert(list);
 dcll_entry_t *new_entry = allocate_dcl_entry(value);
 if (list->head) { // an entry already in the list
 new_entry->next = list->head; // connect new -> head
 list->head->prev = new_entry; // connect new <- head
 } else { //list is empty
 list->end = new_entry;
 }
 list->head = new_entry; //update the head
}
 lec09/double_connected_linked_list.c
```

## Příklad použití

```
#include "double_connected_linked_list.h"

dc_linked_list_t list = { NULL, NULL };
dc_linked_list_t *lst = &list;

push_dcll(17, lst); push_dcll(93, lst);
push_dcll(79, lst); push_dcll(11, lst);

printf("Regular print: ");
print_dcll(lst);

printf("Revert print: ");
printReverse(lst);

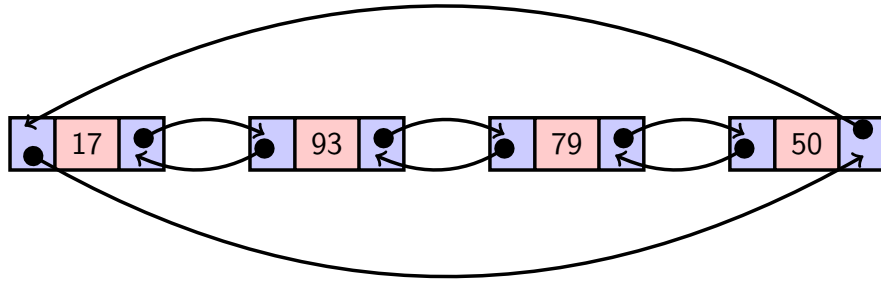
free_dcll(lst);
```

- Výstup programu

```
clang double_connected_linked_list.c demo-double_connected_linked_list.c
./a.out
Regular print: 11 79 93 17
Revert print: 17 93 79 11
 lec09/double_connected_linked_list.c
 lec09/demo-double_connected_linked_list.c
```

## Kruhový obousměrný seznam

- Položka **next** posledního prvku odkazuje na první prvek
- Položka **prev** prvního prvku odkazuje na poslední prvek



## Část II

### Část 2 – Zadání 8. domácího úkolu (HW08)

## Zadání 8. domácího úkolu HW08

- 
- Termín odevzdání: 17.12.2016, 23:59:59 AoE

*AoE – Anywhere on Earth*

Diskutovaná témata

## Shrnutí přednášky

## Diskutovaná témata

- Spojivé struktury
  - Jednosměrný spojivý seznam
  - Obousměrný spojivý seznam
  - Kruhový obousměrný spojivý seznam
- Implementace operací `push()`, `pop()`, `size()`, `back()`, `pushEnd()`, `popEnd()`, `insertAt()`, `getEntry()`, `getAt()`, `removeAt()`, `indexOf()`
- Použití spojivého seznamu pro dynamicky alokované hodnoty prvků seznamu
  
- **Příště: Stromy.**