

ALGORITHMEN UND DATENSTRUKTUREN

ÜBUNG 6: LISTEN & BÄUME

Eric Kunze
eric.kunze@tu-dresden.de

TU Dresden, 20. November 2021

VERKETTETE LISTEN

Wir betrachten verkettete Listen.

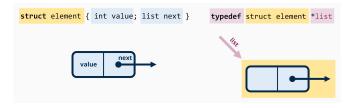
- Listenelemente
- Verkettungen



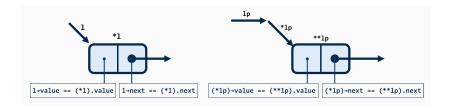
VERKETTETE LISTEN

```
typedef struct element *list;
struct element {int value; list next};
```

- struct element definiert einen neuen Datentypen
- ▶ int value ist der Wert des Listenelements
- typedef definiert nur einen Alias
 - Wir dürfen jeden Pointer auf ein struct element auch einfach list nennen.
- list next ist ein Element vom Typ list
 - ▷ ein Pointer auf ein struct element (das nächste Listenelement)



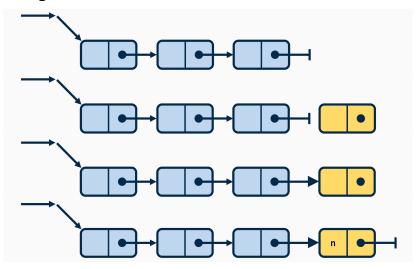
DIE OPERATOREN &, *, ->, .



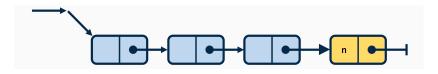
Die Operatoren & und * binden schwächer als . und ->.

- ▶ 1->value == (*1).value
- ▶ &1->next == &((*1).next)

Anfügen an eine Liste



Anfügen an eine Liste



- ▶ Gehe zum Ende der Liste
- Allokiere neuen Speicherplatz und verknüpfe mit neues Element mit bisheriger Liste
 - Nachfolger-Pointer des bisherigen letzen Listenelements auf auf neues Listenelement zeigen lassen
- Fülle das Listenelement mit Schlüsselwert und Nachfolger (= NULL)

Anfügen an eine Liste

- Gehe zum Ende der Liste
- Allokiere neuen Speicherplatz und verknüpfe mit neues Element mit bisheriger Liste
 - Nachfolger-Pointer des bisherigen letzen Listenelements auf auf neues Listenelement zeigen lassen
- Fülle das Listenelement mit Schlüsselwert und Nachfolger (= NULL)

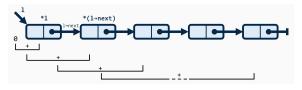
Liste erstellen (mit append)

- erzeuge leere Liste
- hänge Listenelemente an leere Liste an (durch Aufrufe von append)

```
list 1 = NULL;
append(&1, 4);
append(&1, 2);
append(&1, 0);
```

Summe einer Liste — iterativ

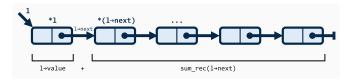
- ▶ addiere Schlüsselwerte in Hilfsvariable result auf
- ► laufe Liste entlang → Pointer immer weiter "schalten"



```
int sum_it(list 1) {
  int result = 0;
  while (1 != NULL) {
    result = result + 1->value;
    1 = 1->next; // "start"zeiger weiterschalten
  }
  return result;
}
```

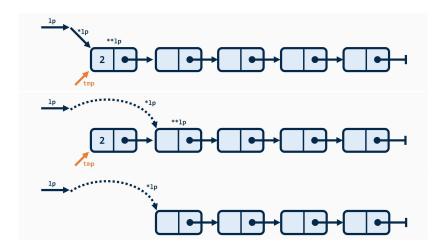
Summe einer Liste — rekursiv

- ▶ definiere Basisfall: leere Liste → Rückgabewert 0
- rufe Funktion rekursiv auf mit next-Pointer als neuen Startpointer



```
int sum_rec(list 1) {
   if (l == NULL) return 0;
   /* nach letztem element nichts mehr addieren */
   return l->value + sum_rec(l->next);
   /* nimm key und addiere summe der restliste */
}
```

Löschen von Elementen



Löschen von Elementen — iterativ

- laufe Liste entlang, solange nicht am Ende angekommen
- zeigt *1p auf einen geraden Schlüssel → löschen
 - ▶ merke Zugriff auf *1p (zu löschen) in tmp
 - überspringe zu löschendes Element
 - ▶ befreie zu löschendes Element (Zugriff via tmp)

```
void rmEvens_it(list *lp) {
    while (lp != NULL && *lp != NULL) {
        if ((*lp)->value % 2 == 0) {
            list tmp = *lp;
            *lp = (*lp)->next;
            free(tmp);
        } else
            lp = &(*lp)->next;
}
```

Löschen von Elementen — rekursiv

- ▶ Basisfall: keine Liste oder Liste leer → tue nichts
- Fallunterscheidung bzgl. Schlüsselwert
 - ▷ gerade: löschen & Speicher befreien wie in iterativer Variante
 - ▶ ungerade: überspringe dieses Element
- verfahre so weiter mit der Restliste

```
void rmEvens_rec(list *lp) {
    if (lp == NULL || *lp == NULL) return ;
    if ((*lp)->value % 2 == 0) {
        list tmp = *lp;
        *lp = (*lp)->next;
        free(tmp);
} else
        lp = &(*lp)->next;
rmEvens_rec(lp);
}
```

Next Level: Bäume

DATENSTRUKTUREN

```
typedef struct element *list;
struct element { int value; list next; };

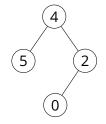
typedef struct node *tree;
struct node { int key; tree left, right; };
```

Verknüpfen zweier Bäume mit einem neuen Wurzelnoten

- ► lege neuen Wurzelknoten an
- verknüpfe Wurzelknoten mit bestehenden Bäumen
- ▶ fülle neue Wurzel mit Inhalt

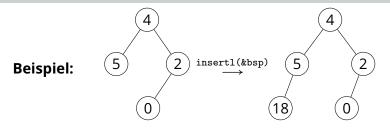
```
tree createNode(int n, tree 1, tree r) {
    tree t = malloc(sizeof(struct node));
    t->left = 1;
    t->right = r;
    t->key = n;
    return t;
}
```

Beispielbaum:



```
tree bsp =
createNode(4,
createNode(5, NULL, NULL),
createNode(2,
createNode(0, NULL, NULL),
NULL));
```

AUFGABE 2 — TEIL (B)

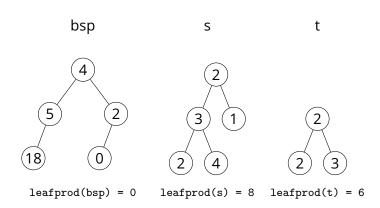


- solange kein Blatt erreicht: füge in den linken Teilbaum ein
- am Blatt: ein neuen Knoten einfügen (createNode)

```
void insertl(tree *tp, int n) {
   if (*tp != NULL)
   insertl(&((*tp)->left), n);
   else
   *tp = createNode(n, NULL, NULL);
}
```

AUFGABE 2 — TEIL (C)

Beispiele:



AUFGABE 2 — TEIL (C)

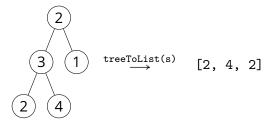
- ▶ leerer Baum: leafprod = 1
- Rekursion: berechne leafprod in linkem und rechtem
 Teilbaum

```
int leafprod(tree t){
   if (t == NULL)
   return 1;
   if (t->left == NULL && t->right == NULL)
   return t->key;
   return leafprod(t->left) * leafprod(t->right);
}
```

AUFGABE 2 — TEIL (D)

Man übernehme nur gerade Elemente!

Beispiel:



Inorder - Durchlauf:

- traversiere durch linken Teilbaum
- ► Wurzel gerade? → anhängen an Liste mit append
- traversiere durch rechten Teilbaum

AUFGABE 2 — TEIL (D)

```
void append(list *lp, int n)
void treeToList_rec(tree t, list *lp){
  if (t == NULL) return ;
  treeToList_rec(t->left, lp);
  if (t->key % 2 == 0)
  append(lp, t->key);
  treeToList_rec(t->right, lp);
}
```

```
list treeToList(tree t){
    list 1 = NULL;
    treeToList_rec(t,&l);
    return 1;
}
```