Imperativ och objektorienterad programmeringsmetodik

Föreläsning 6 av många Tobias Wrigstad

Fortsättning länkade strukturer



Insättning och borttagning ur en länkad lista med first och last-pekare

Prepend — skapa en ny länk först i listan

```
list->first = link_create(element, list->first);
```

Särfall: när listan är tom måste även last-pekaren uppdateras

Append — skapa en ny länk sist i listan

```
list->last = (list->last->next = link_create(element, NULL)); // fast skriv inte så här
```

Särfall: när listan är tom måste även first-pekaren uppdateras

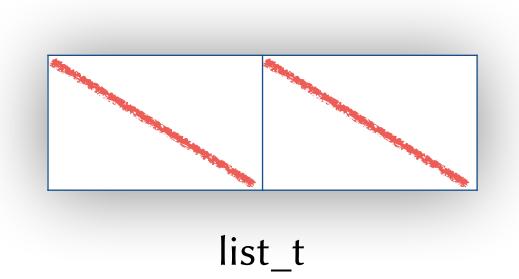
Borttagning — länka ur

```
link_t *prev = list_find_previous_link(list->first, element);
link_t *to_unlink = prev->next;
prev->next = to_unlink->next;
free(to_unlink);
```

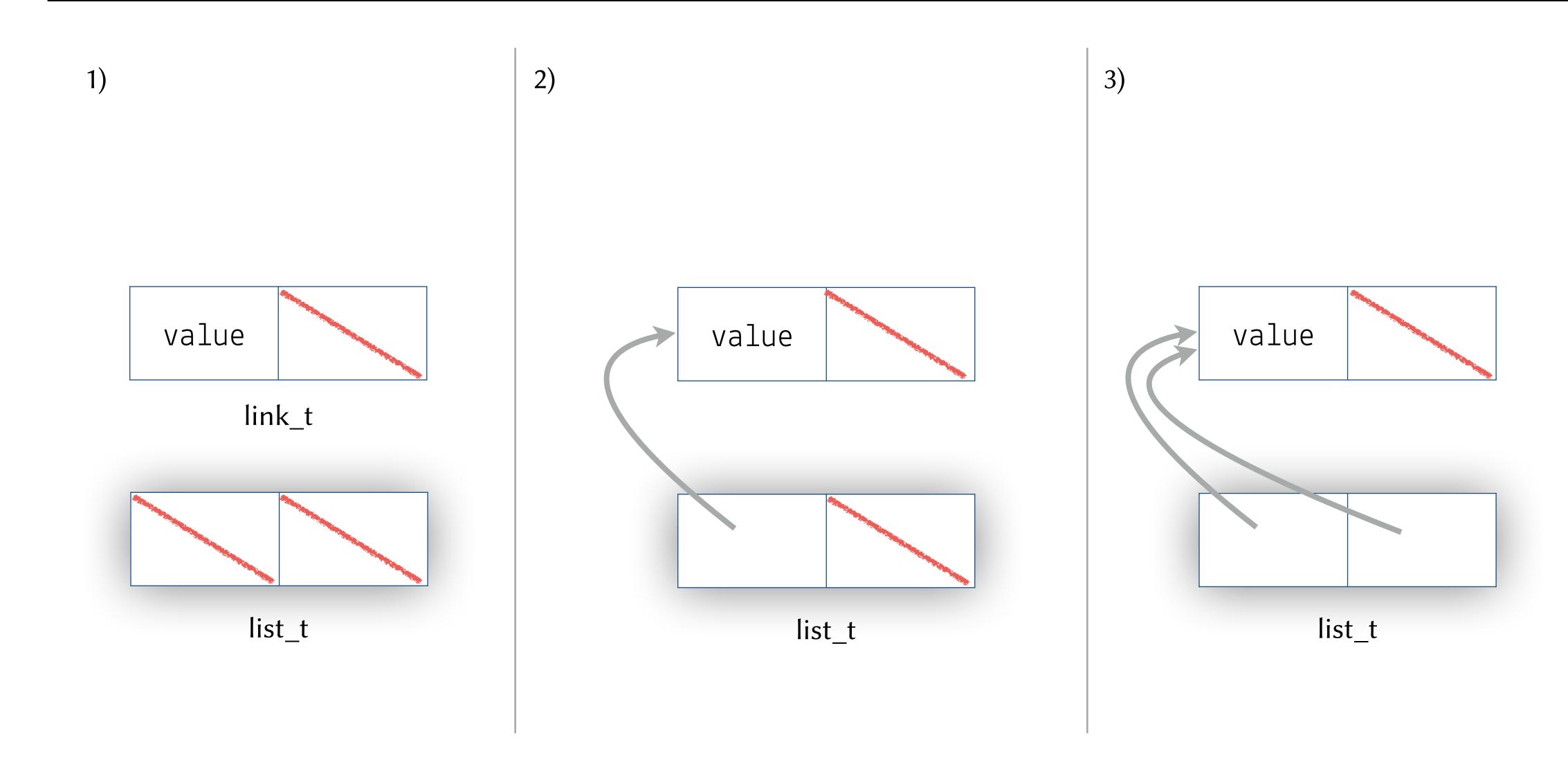
THE WAR WAS TO THE TOWN THE THE TANK OF TH

Särfall: när listan är tom eller när det första elementet skall tas bort

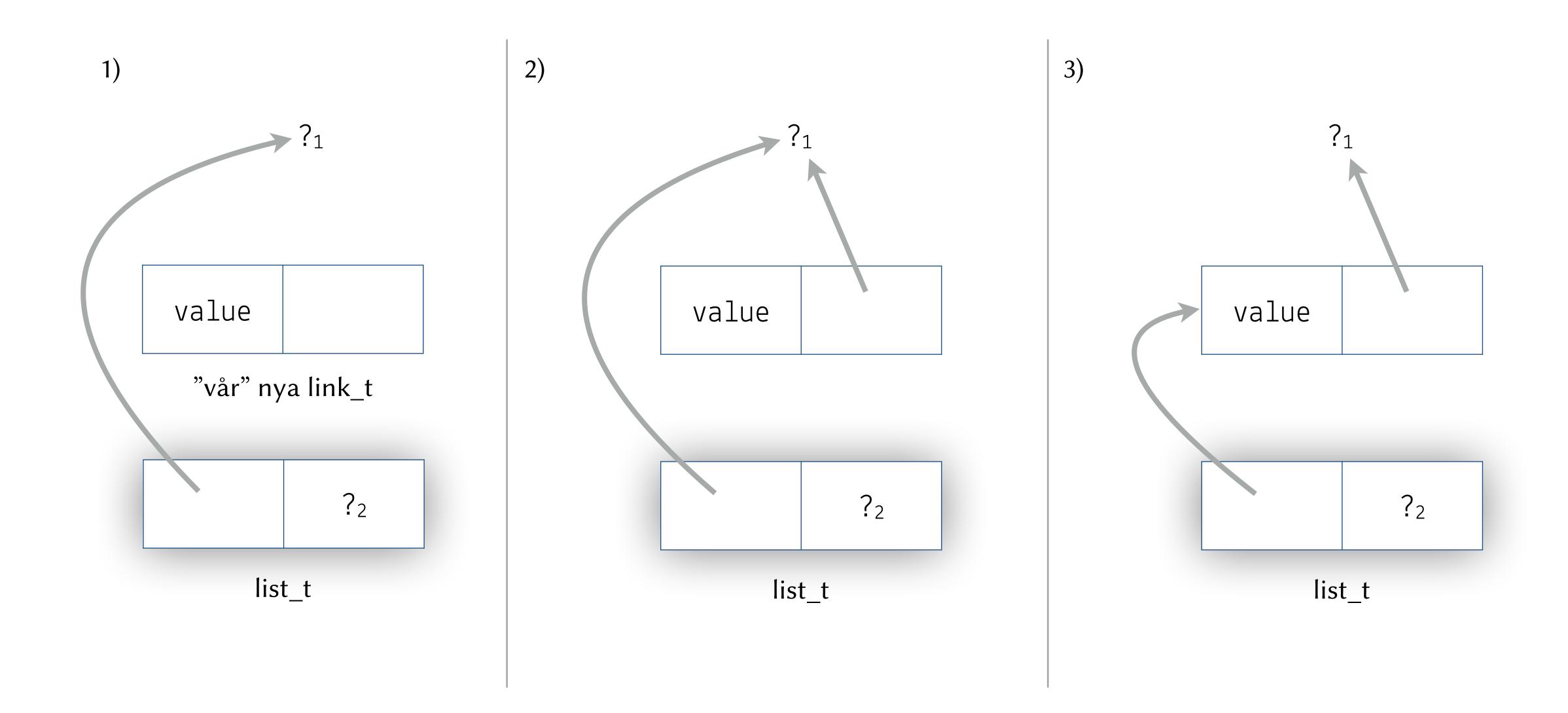
Den tomma listan



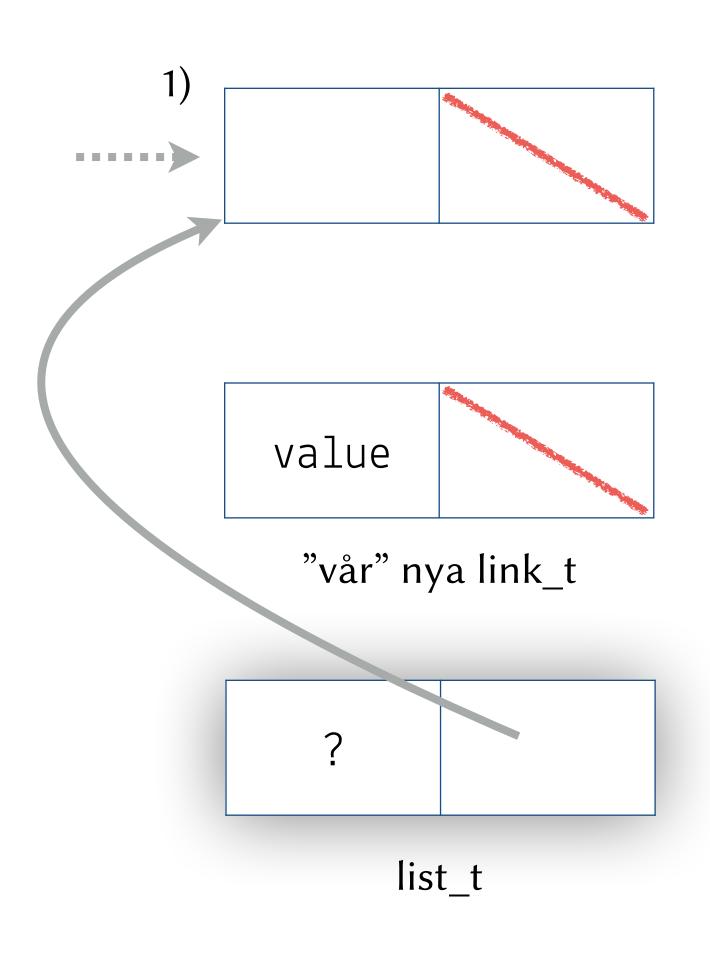
Prepend i en tom lista

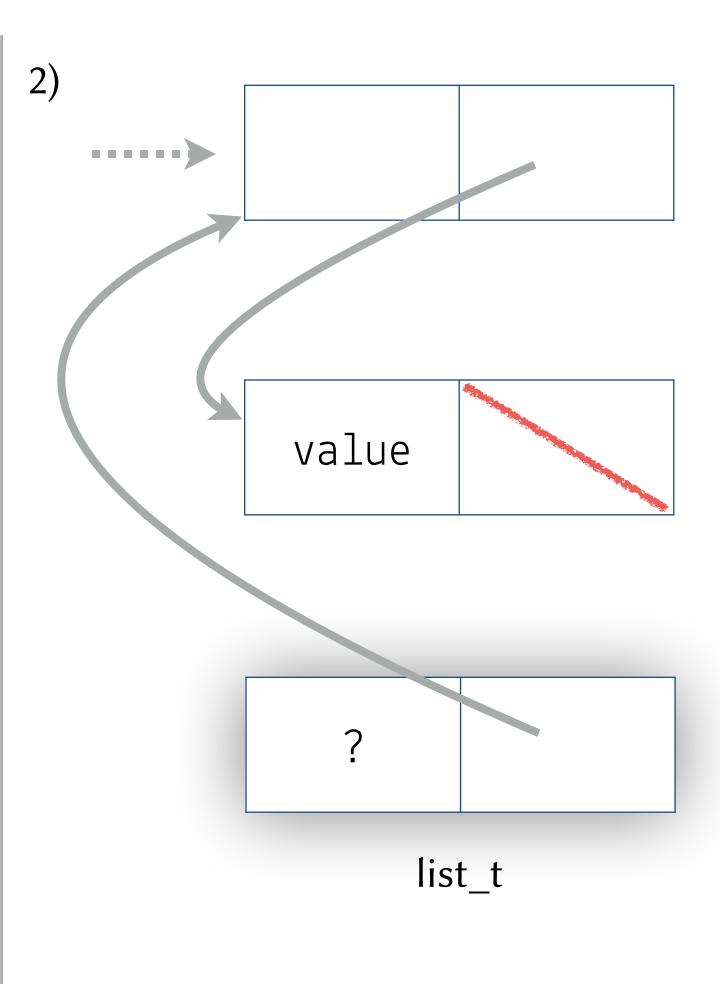


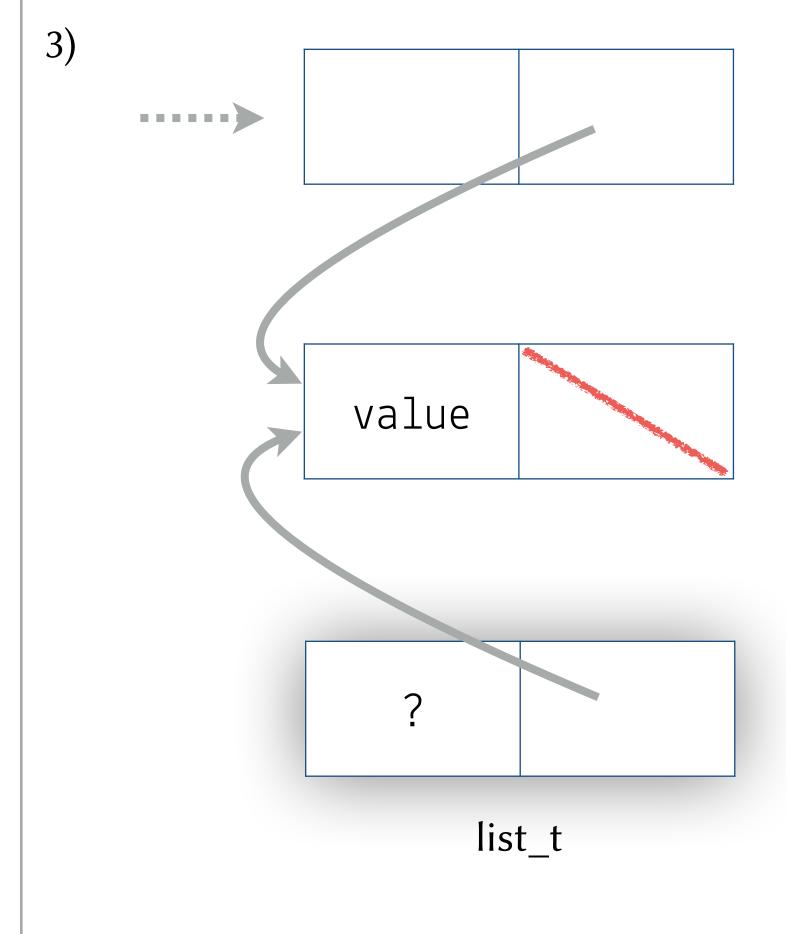
Prepend — i ev. icke-tom lista



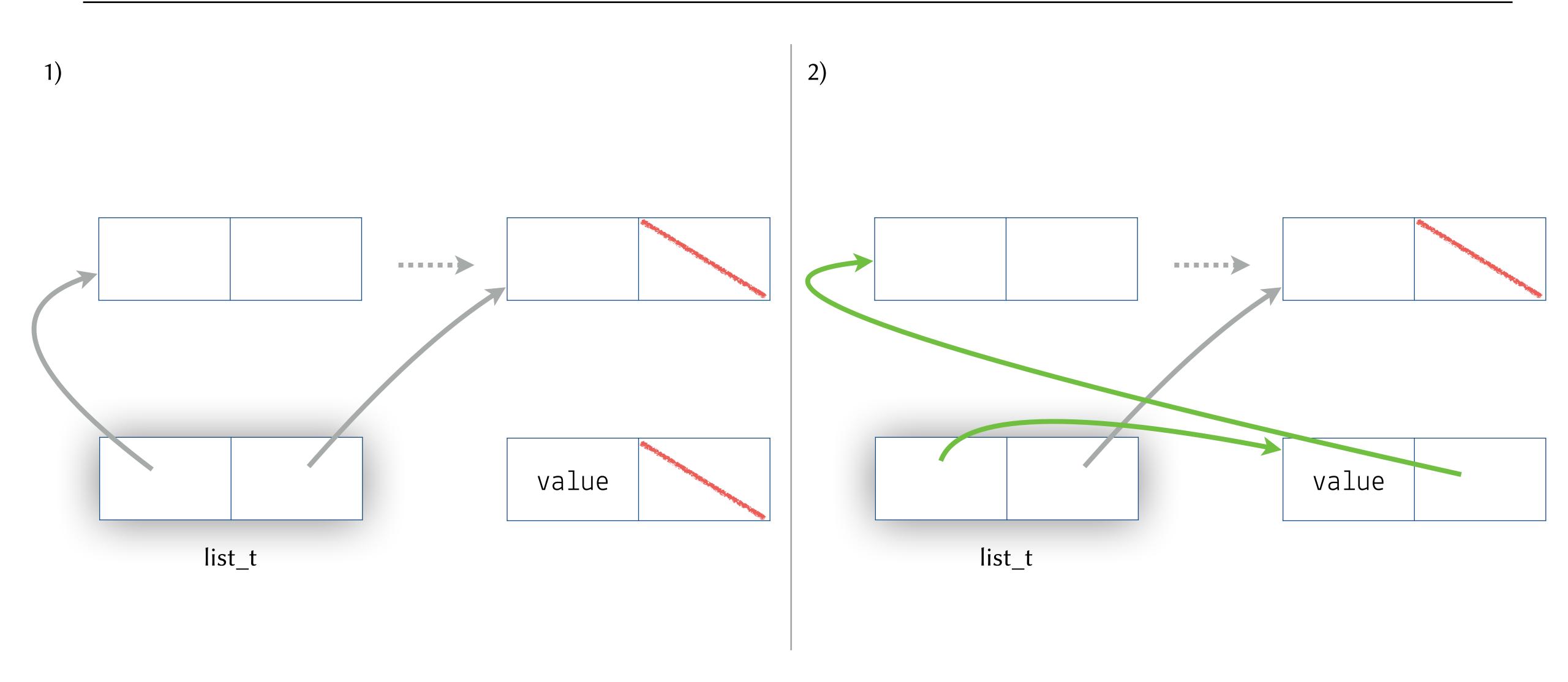
Append



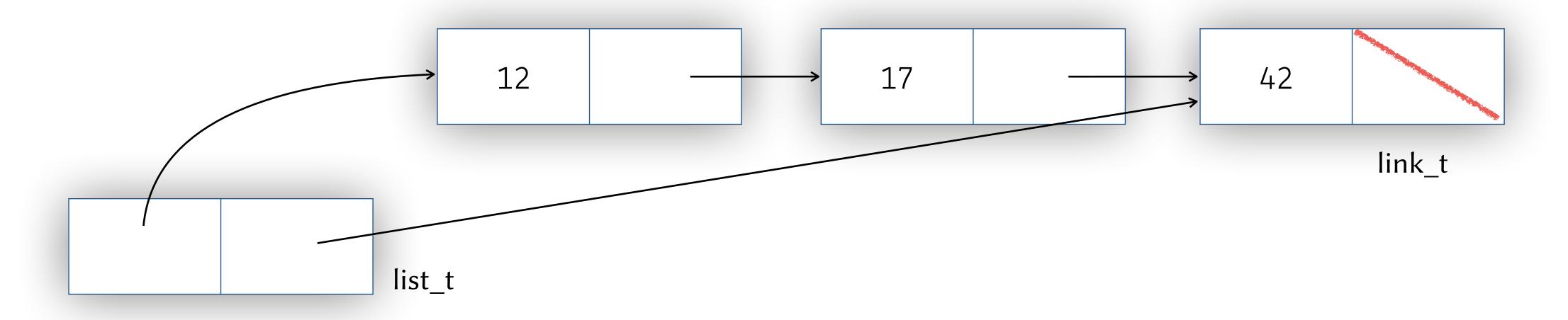




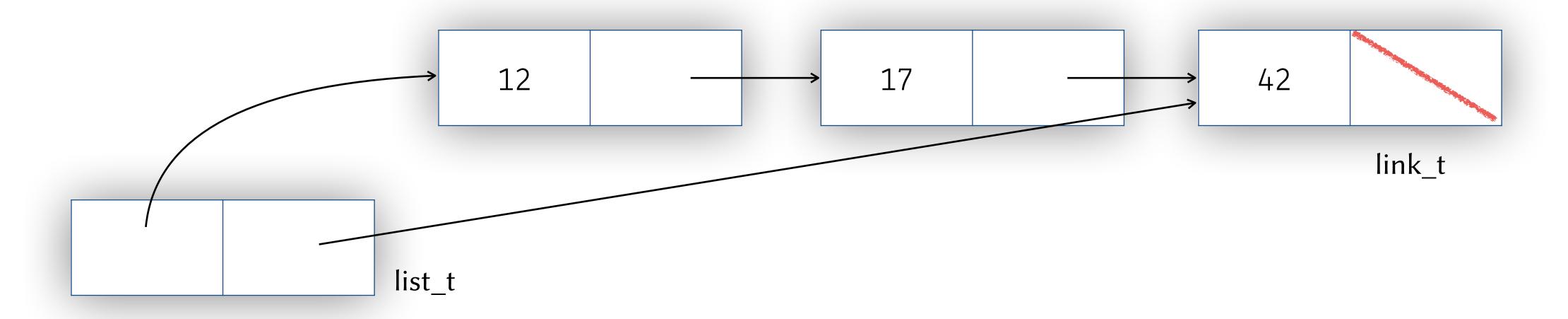
Append

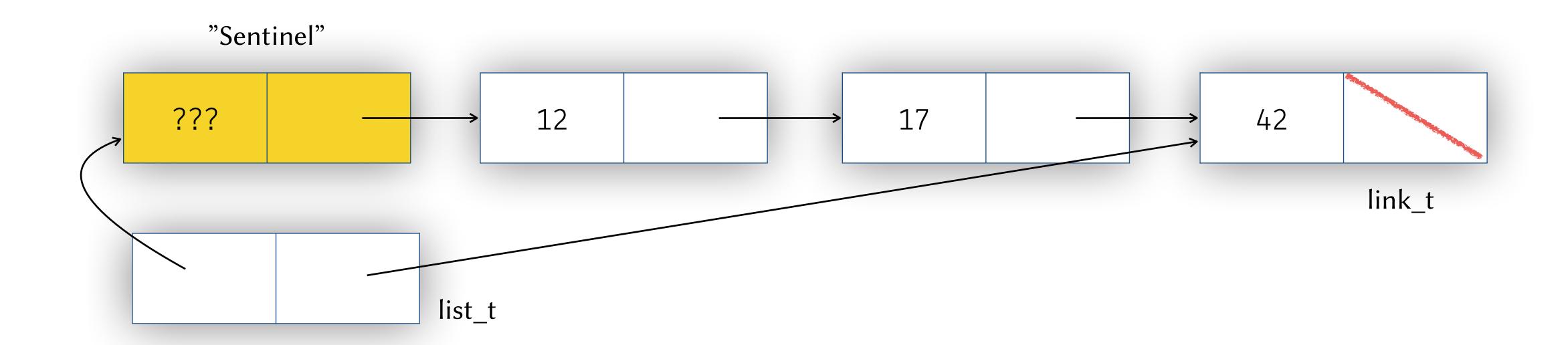


Anpassa datastrukturen



Anpassa datastrukturen





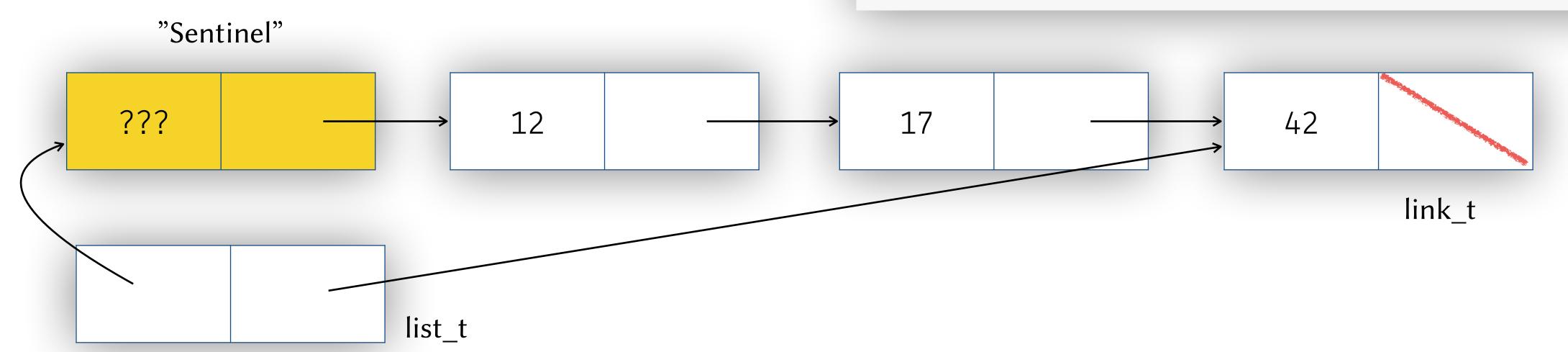
Anpassa datastrukturen eller koden?

• "Trick" — lägg till en extra *tom* länk först i varje lista

På så sätt försvinner särfallet vid borttagning av first iom att det alltid finns en föregående länk

list_find_previous_link() är numer alltid möjlig att anropa

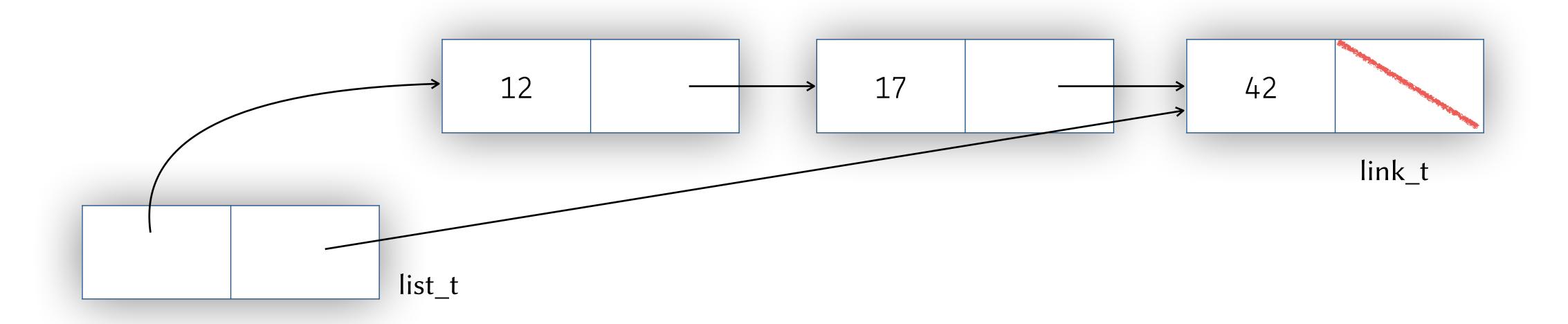
```
bool list_remove_first(list_t *1, int value)
{
    link_t *prev = list_find_previous_link(l->first, value);
    if (prev)
        {
            link_t *to_unlink = prev->next;
            prev->next = to_unlink->next;
            int value = to_unlink->value;
            free(to_unlink);
            return true; // ALL OK
        }
        else ...
```



• Problemet med "föregående länk" är att det inte alltid finns någon sådan

Däremot finns det alltid en "inkommande pekare"

Insikt: för att länka ur en länk behöver vi veta **var i minnet** pekaren till länken är sparad, så att vi kan skriva en ny pekare till den platsen



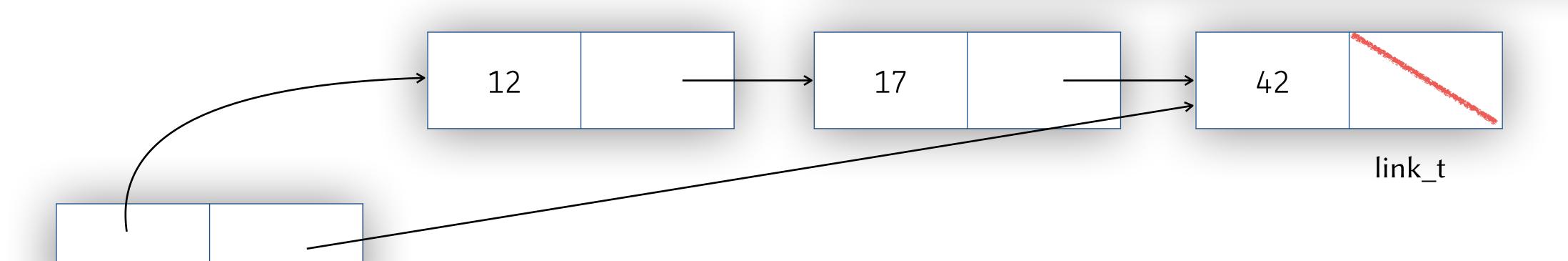
• Problemet med "föregående länk" är att det inte alltid finns någon sådan

Däremot finns det alltid en "inkommande pekare"

Insikt: för att länka ur en länk behöver vi veta **var i minnet** pekaren till länken är sparad, så att vi kan skriva en ny pekare till den platsen

list_t

```
bool list_remove_first(list_t *1, int value)
{
    link_t **prev = list_find_previous_ptr(&l->first, value);
    if (*prev)
        {
        link_t *to_unlink = (*prev)->next;
        *prev = to_unlink->next;
        int value = to_unlink->value;
        free(to_unlink);
        return true; // ALL OK
     }
    else ...
```

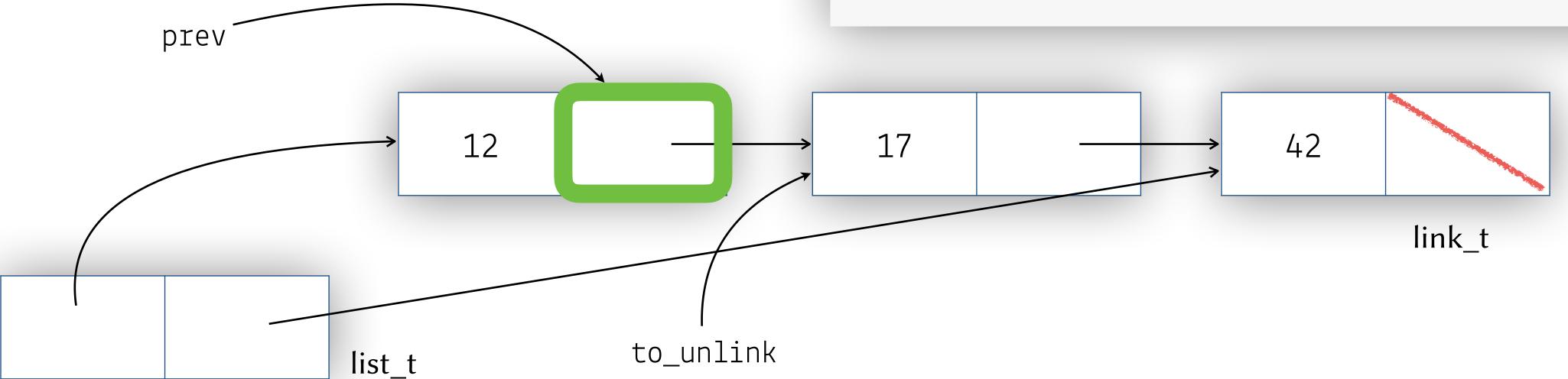


• Problemet med "föregående länk" är att det inte alltid finns någon sådan

Däremot finns det alltid en "inkommande pekare"

Insikt: för att länka ur en länk behöver vi veta **var i minnet** pekaren till länken är sparad, så att vi kan skriva en ny pekare till den platsen

```
bool list_remove_first(list_t *1, int value)
{
    link_t **prev = list_find_previous_ptr(&l->first, value);
    if (*prev)
        {
        link_t *to_unlink = (*prev)->next;
        *prev = to_unlink->next;
        int value = to_unlink->value;
        free(to_unlink);
        return true; // ALL OK
    }
    else ...
```

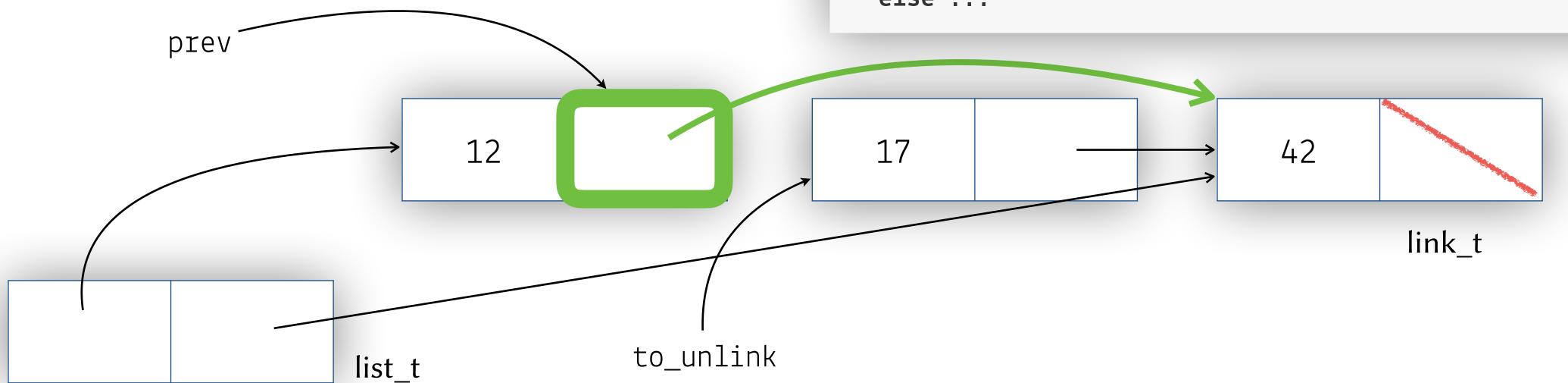


• Problemet med "föregående länk" är att det inte alltid finns någon sådan

Däremot finns det alltid en "inkommande pekare"

Insikt: för att länka ur en länk behöver vi veta **var i minnet** pekaren till länken är sparad, så att vi kan skriva en ny pekare till den platsen

```
bool list_remove_first(list_t *l, int value)
{
    link_t **prev = list_find_previous_ptr(&l->first, value);
    if (*prev)
        {
            link_t *to_unlink = (*prev)->next;
            *prev = to_unlink->next;
            int value = to_unlink->value;
            free(to_unlink);
            return true; // ALL GOOD
        }
        else ...
```



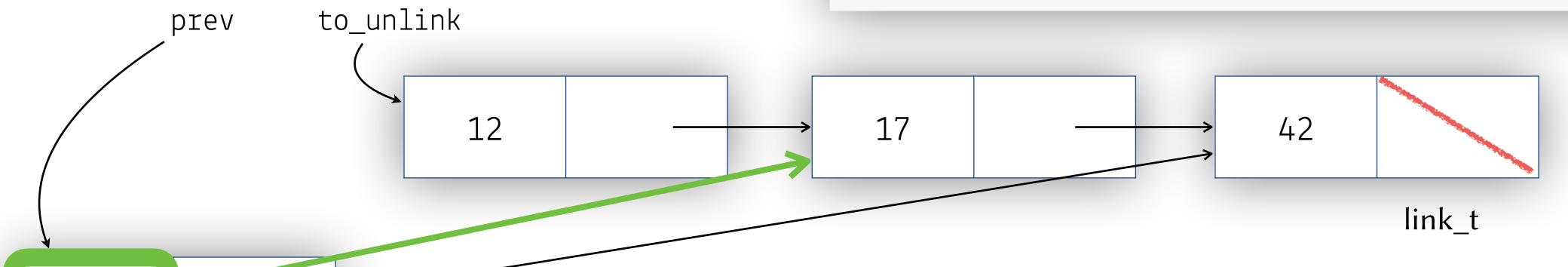
• Problemet med "föregående länk" är att det inte alltid finns någon sådan

Däremot finns det alltid en "inkommande pekare"

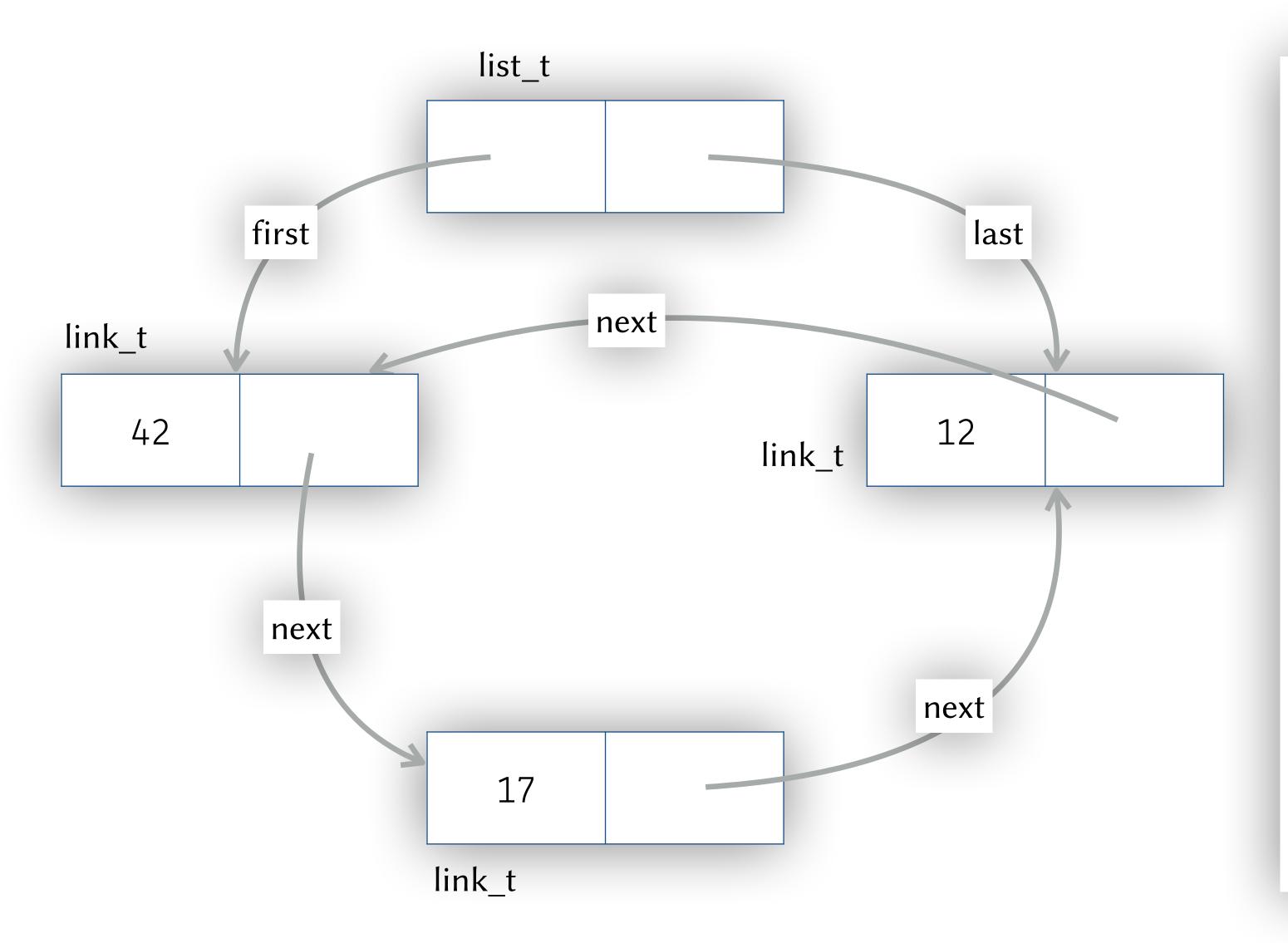
Insikt: för att länka ur en länk behöver vi veta **var i minnet** pekaren till länken är sparad, så att vi kan skriva en ny pekare till den platsen

list_t

```
bool list_remove_first(list_t *1, int value)
{
    link_t **prev = list_find_previous_ptr(&l->first, value);
    if (*prev)
        {
            link_t *to_unlink = (*prev)->next;
            *prev = to_unlink->next;
            int value = to_unlink->value;
            free(to_unlink);
            return true; // ALL GOOD
        }
        else ...
```

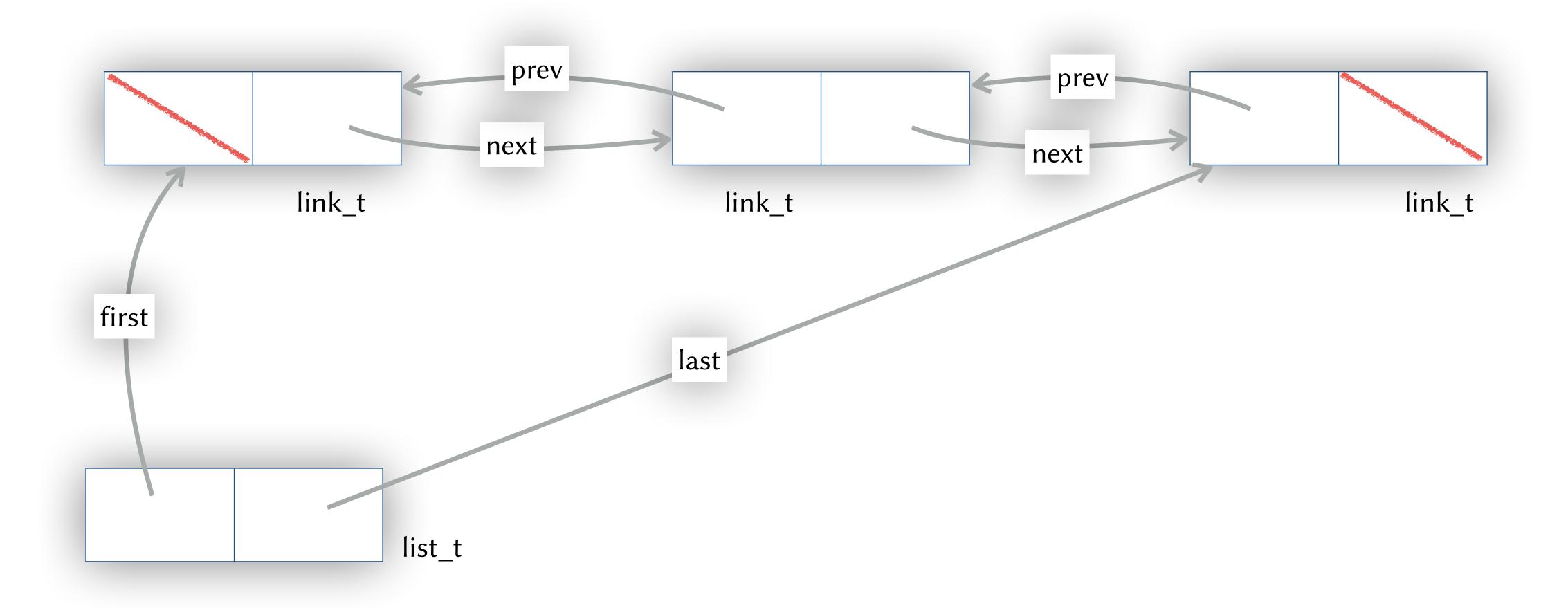


En icke-tom cirkulärlänkad lista har ett föregående element



```
link_t *find_previous_link(list_t *list,
                           int value)
  link_t *cursor = list->last;
 do
      if (cursor->next->value == value)
          return cursor;
      cursor = cursor->next;
  while (cursor->next != list->first);
 return NULL; // nothing found
```

Dubbellänkad lista

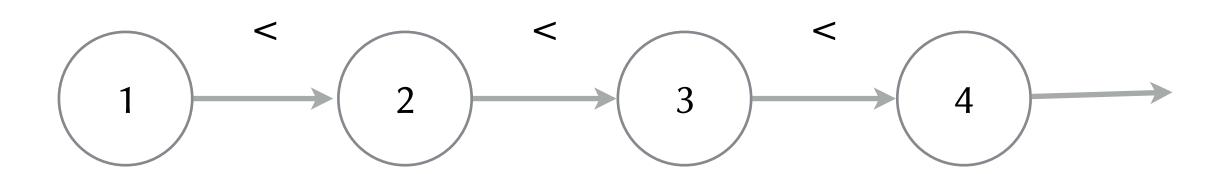


```
int list_remove(list_t *list, int index)
  if (list_size(list) > index)
      link_t *cursor = list->first;
      for (int i = 0; i < index; ++i)
          cursor = cursor->next;
      if (cursor->next)
          cursor->next->prev = cursor->prev;
      if (cursor->prev)
          cursor->prev->next = cursor->next;
```

```
if (list->first == cursor)
       list->first = cursor->next;
    if (list->last == cursor)
        list->last = cursor->prev;
    int tmp = cursor->value;
   free(tmp);
    return tmp;
else
    /// TODO: handle errors
```

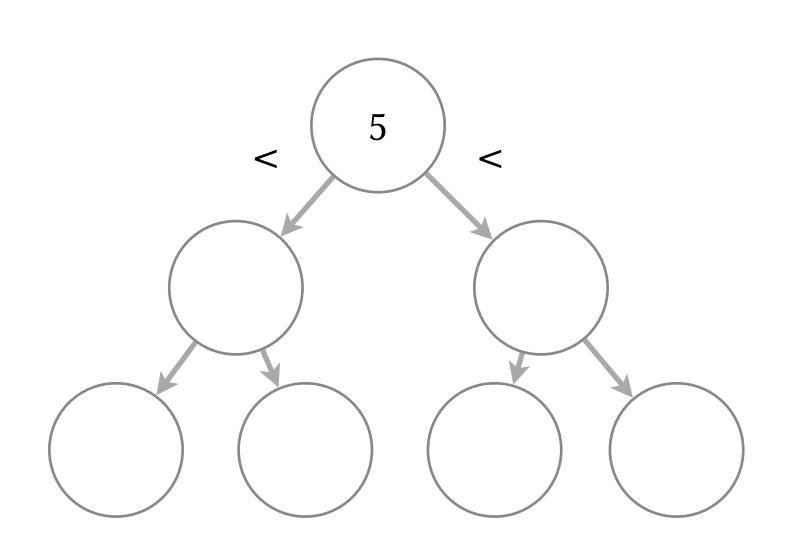
Trädstrukturer

• Sökning i listor har linjär tidskomplexitet — *O(N)*Varje varv i loopen betar vi av 1 av N element



• Sökning i binära sökträd har tidskomplexitet O(log n) — meaning the depth of the tree

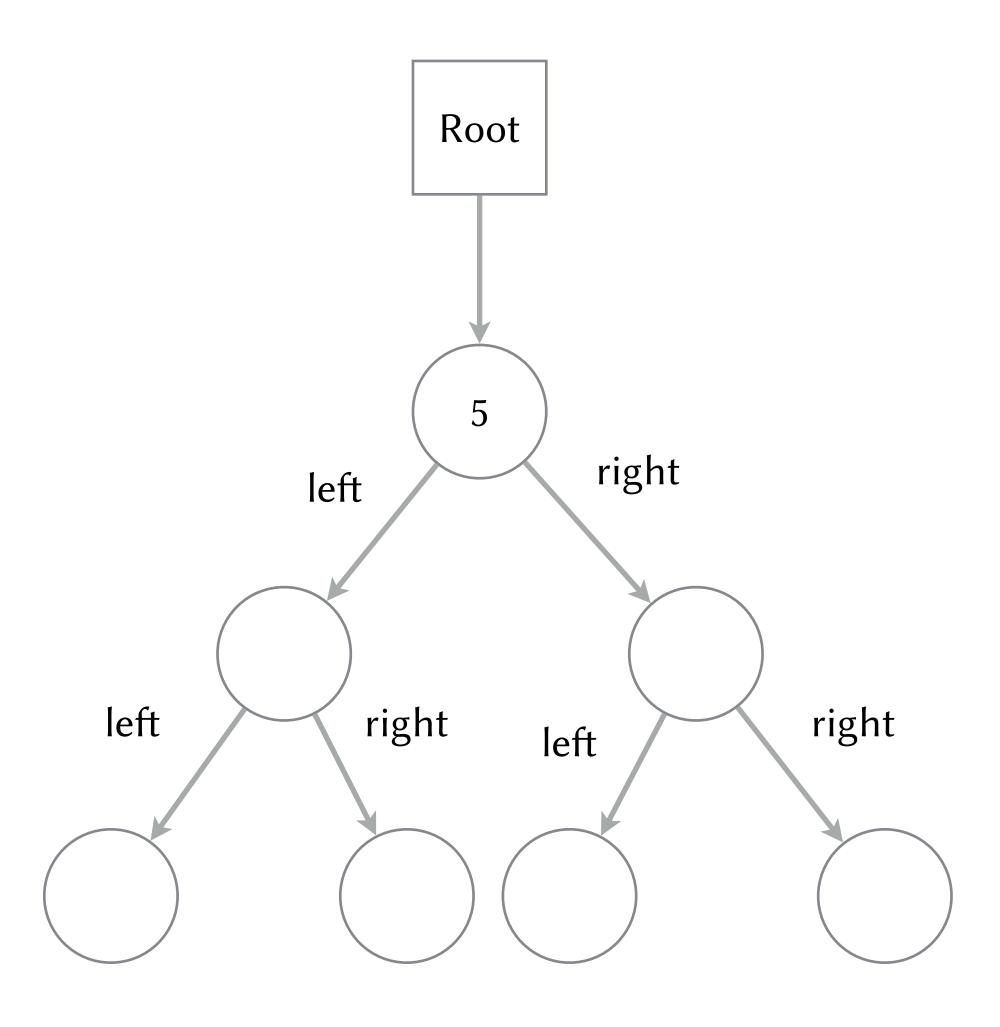
Varje varv i loopen halverar sökrymden



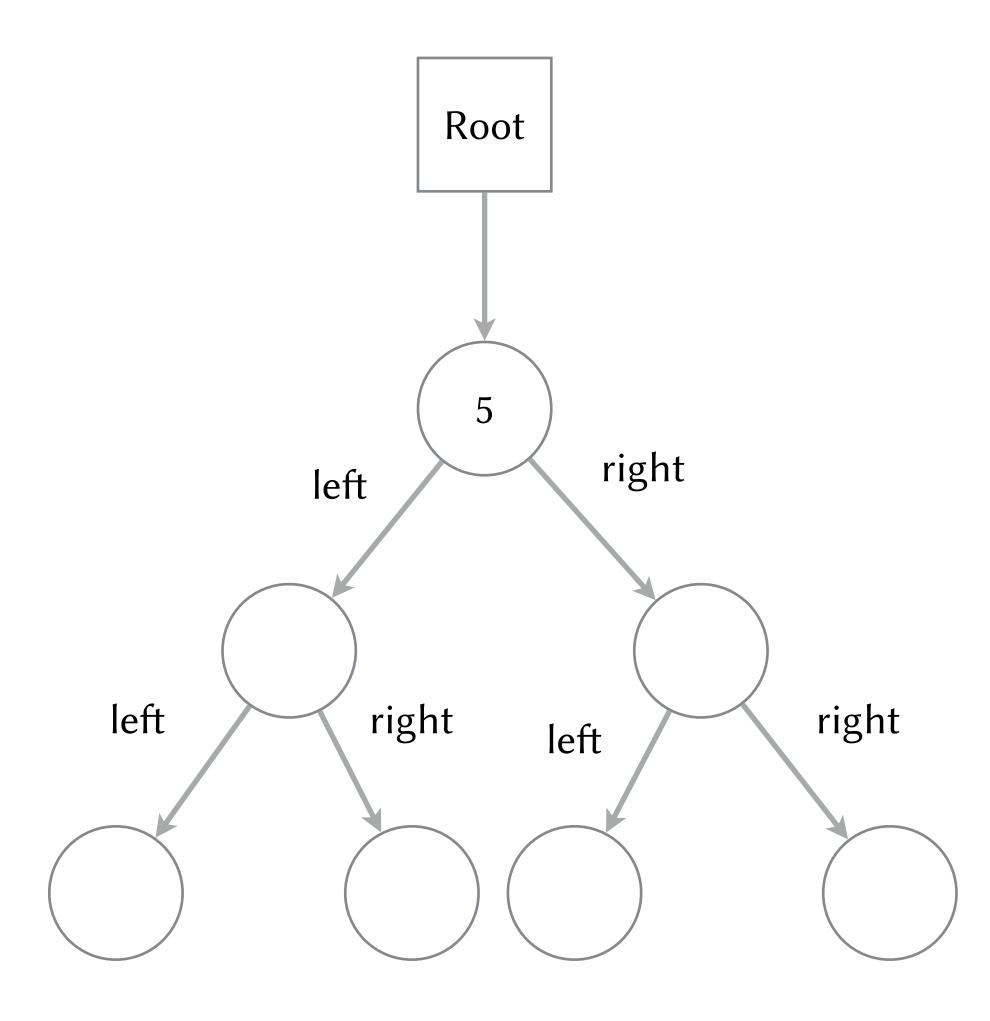
```
typedef struct tree tree_t;
typedef struct node node_t;

struct tree
{
   node_t* root;
};

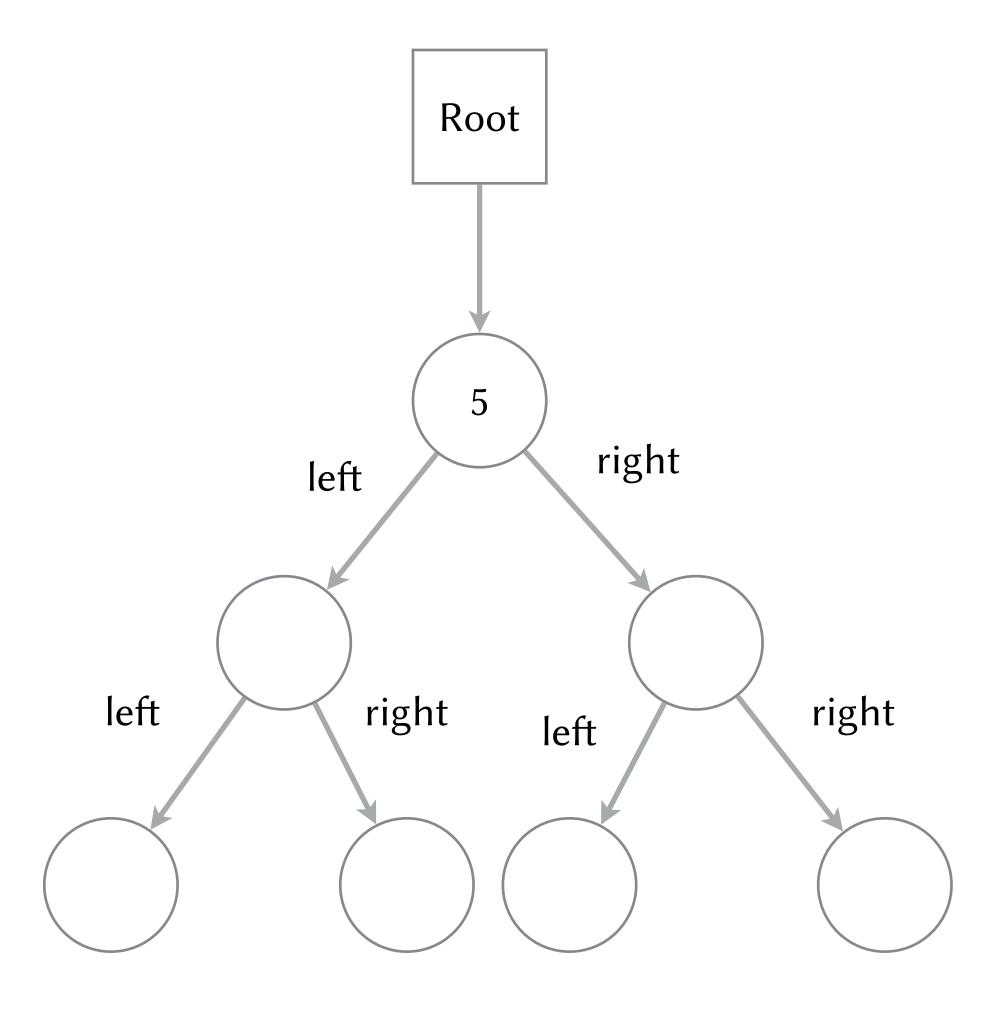
struct node
{
   int value;
   node_t* left;
   node_t* right;
};
```



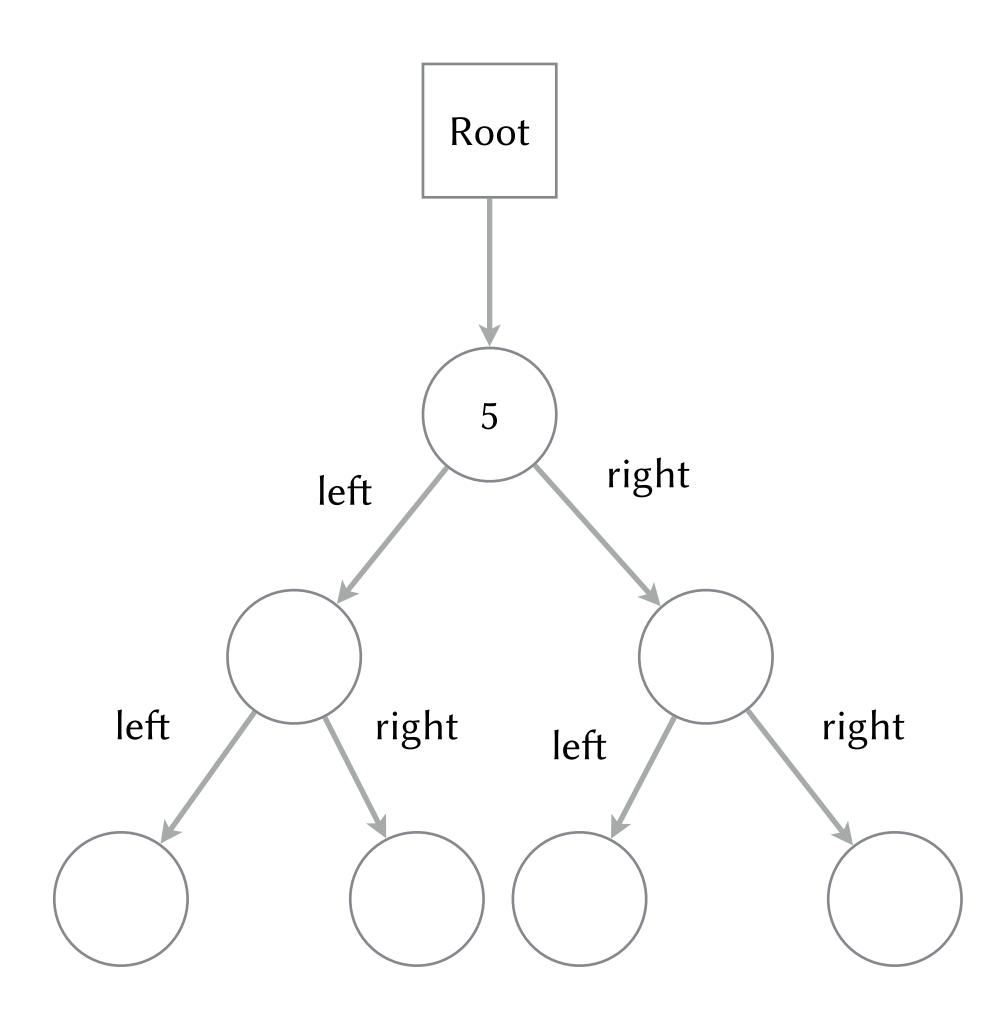
```
bool tree_contains(tree_t *t, int value)
  if (t->root)
     node_t *n = t->root;
     while (n)
          if (n->value == value) return true;
          n = (n->value > value) ? n->left : n->right;
      return false;
 else
     return false;
```



```
bool tree_insert(tree_t *t, int value)
{
   if (t->root)
      {
       return node_insert(t->root, value);
      }
   else
      {
       t->root = node_create(value);
       return true;
      }
}
```



```
bool node_insert(node_t *n, int value)
 if (n->value == value) return false;
 node_t **w = (n->value > value)
    ? &n->left
    : &n->right;
   if (*w)
      return node_insert(*w, value);
  else
       *w = node_create(value);
      return true;
```



Avbildningen map (känd från inlämningsuppgift 1)

Interface

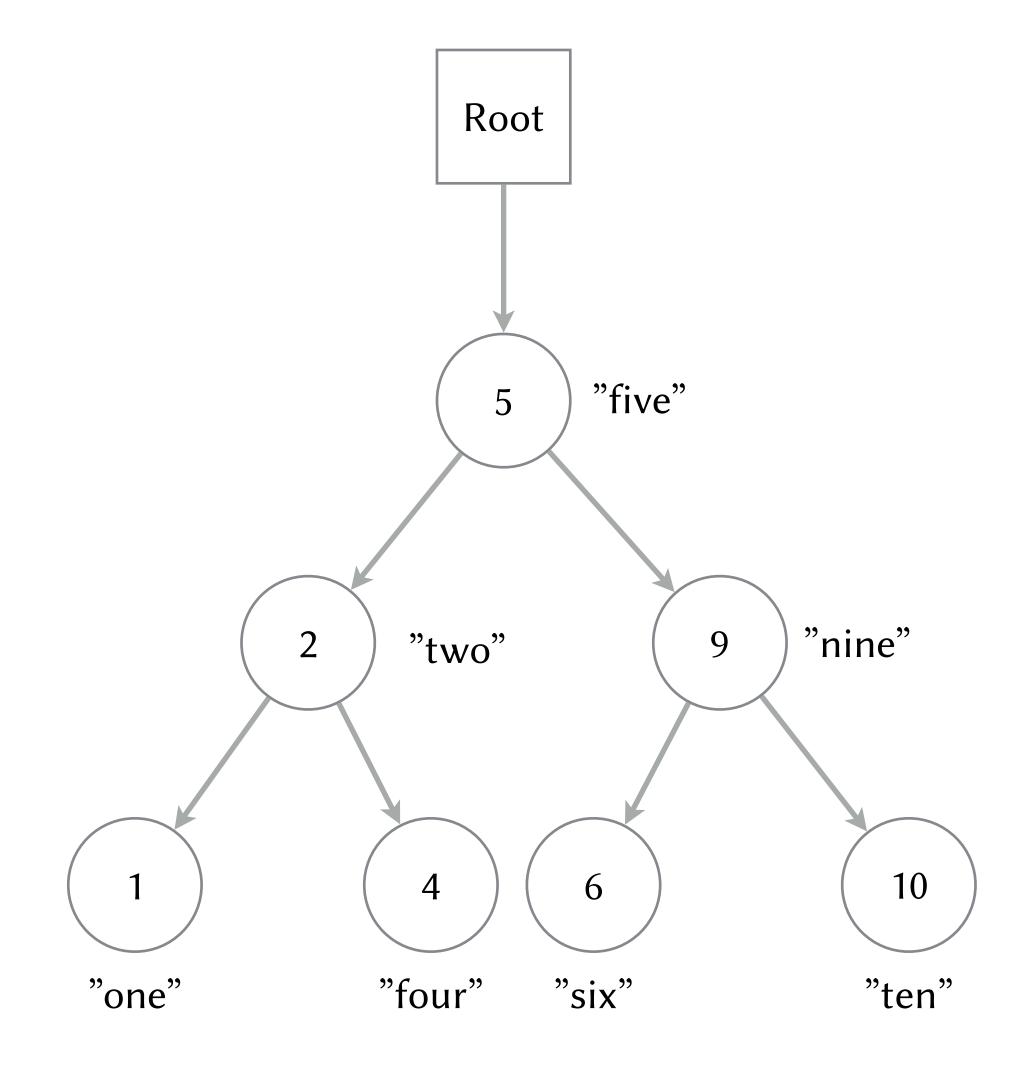
```
put(key, value)
get(key)
```

Hash map gör idealiskt uppslagningen i konstant tid O(N)
 Effektiv implementation iom hashing och backning på en array

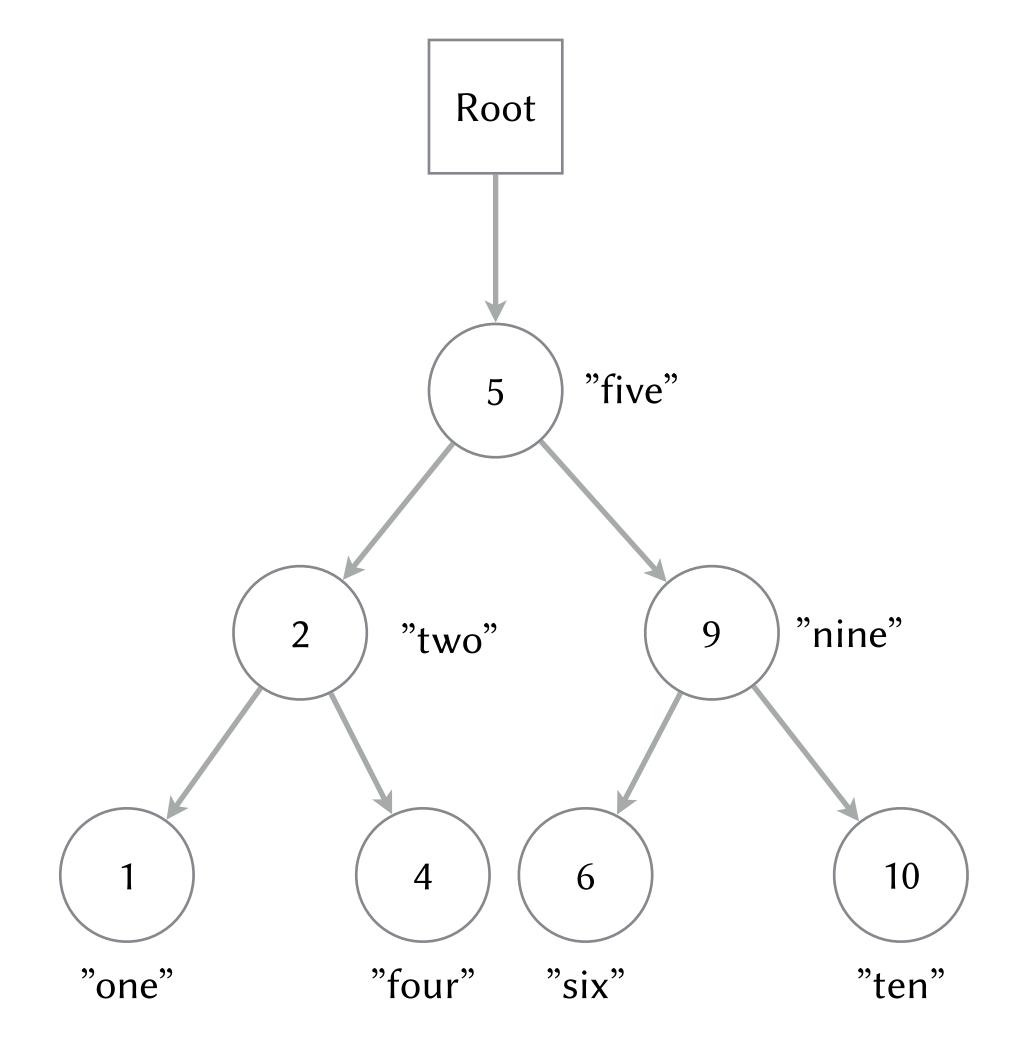
Tree map g\u00f6r uppslagningen I O(log N) tid
 S\u00f6kning i tr\u00e4det

Treemap för ett träd med heltalsnycklar och strängvärden

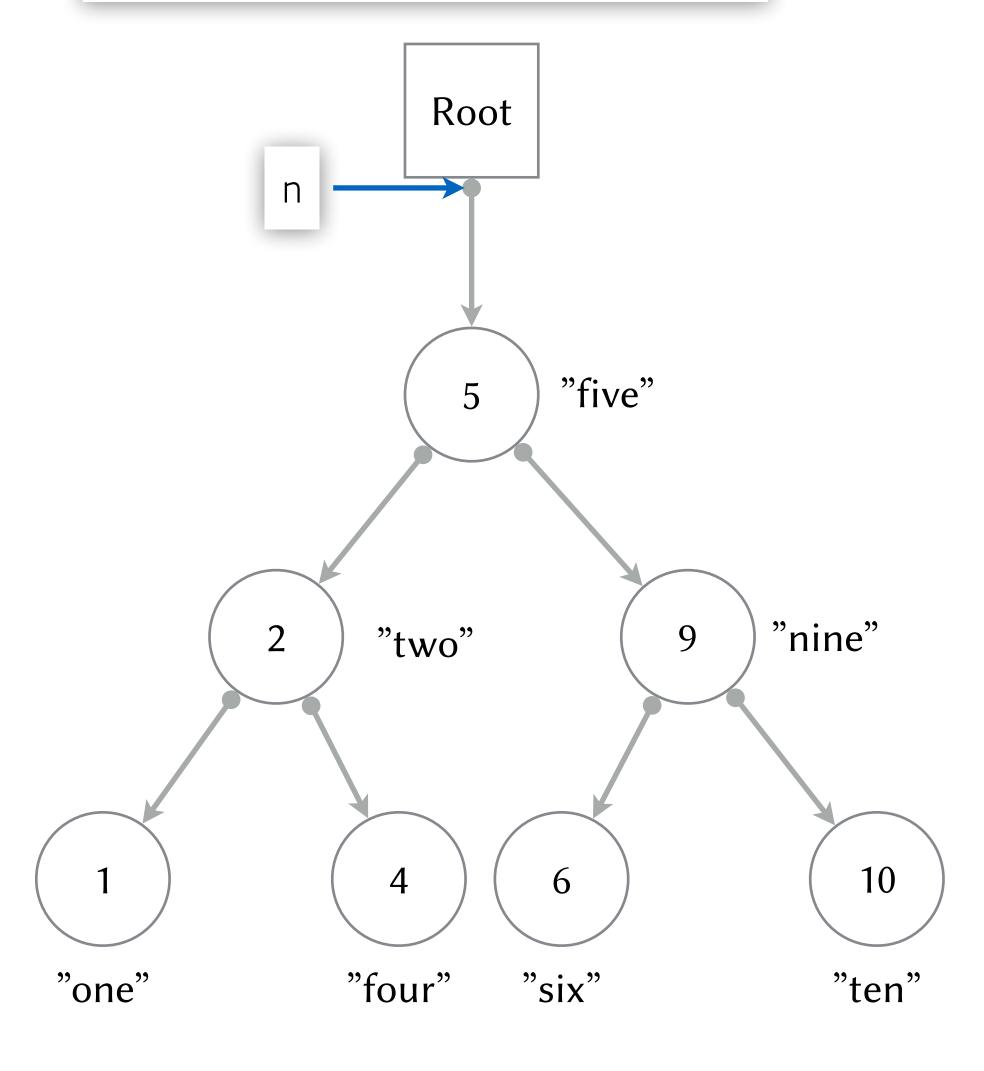
```
typedef struct tree tree_t;
typedef struct node node_t;
struct tree
  node_t* root;
struct node
  int key;
  char *value;
  node_t* left;
  node_t* right;
```



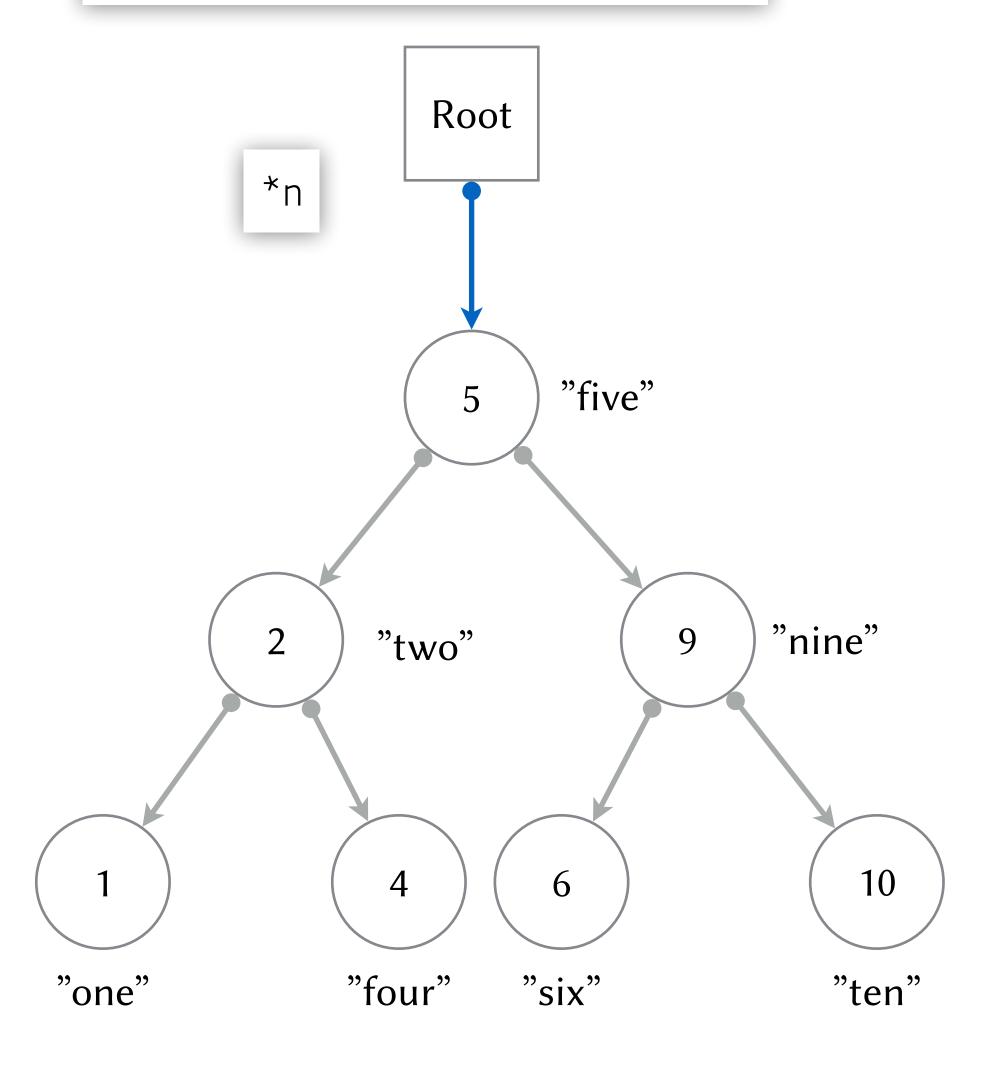
```
node_t **node_find_incoming_ptr(node_t **n, int key)
 while (*n && (*n)->key != key)
     n = ((*n) -> key > key)
        ? &n->left
        : &n->right;
 return n;
bool tree_contains_key(tree_t *t, int key)
 return *node_find_incoming_ptr(&t->root, key) != NULL;
```



```
node_t **node_find_incoming_ptr(node_t **n, int key)
 while (*n && (*n)->key != key)
     n = ((*n) -> key > key)
        ? &n->left
        : &n->right;
 return n;
bool tree_contains_key(tree_t *t, int key)
 return *node_find_incoming_ptr(&t->root, key) != NULL;
```



```
node_t **node_find_incoming_ptr(node_t **n, int key)
 while (*n && (*n)->key != key)
     n = ((*n) -> key > key)
        ? &n->left
        : &n->right;
 return n;
bool tree_contains_key(tree_t *t, int key)
 return *node_find_incoming_ptr(&t->root, key) != NULL;
```



```
node_t **node_find_incoming_ptr(node_t **n, int key)
 while (*n && (*n)->key != key)
     n = ((*n) -> key > key)
        ? &n->left
        : &n->right;
 return n;
bool tree_contains_key(tree_t *t, int key)
 return *node_find_incoming_ptr(&t->root, key) != NULL;
```

node_find_incoming_ptr(&t->root, 4) Root (*n)->key "five" 5 "nine" 9 "two" 10

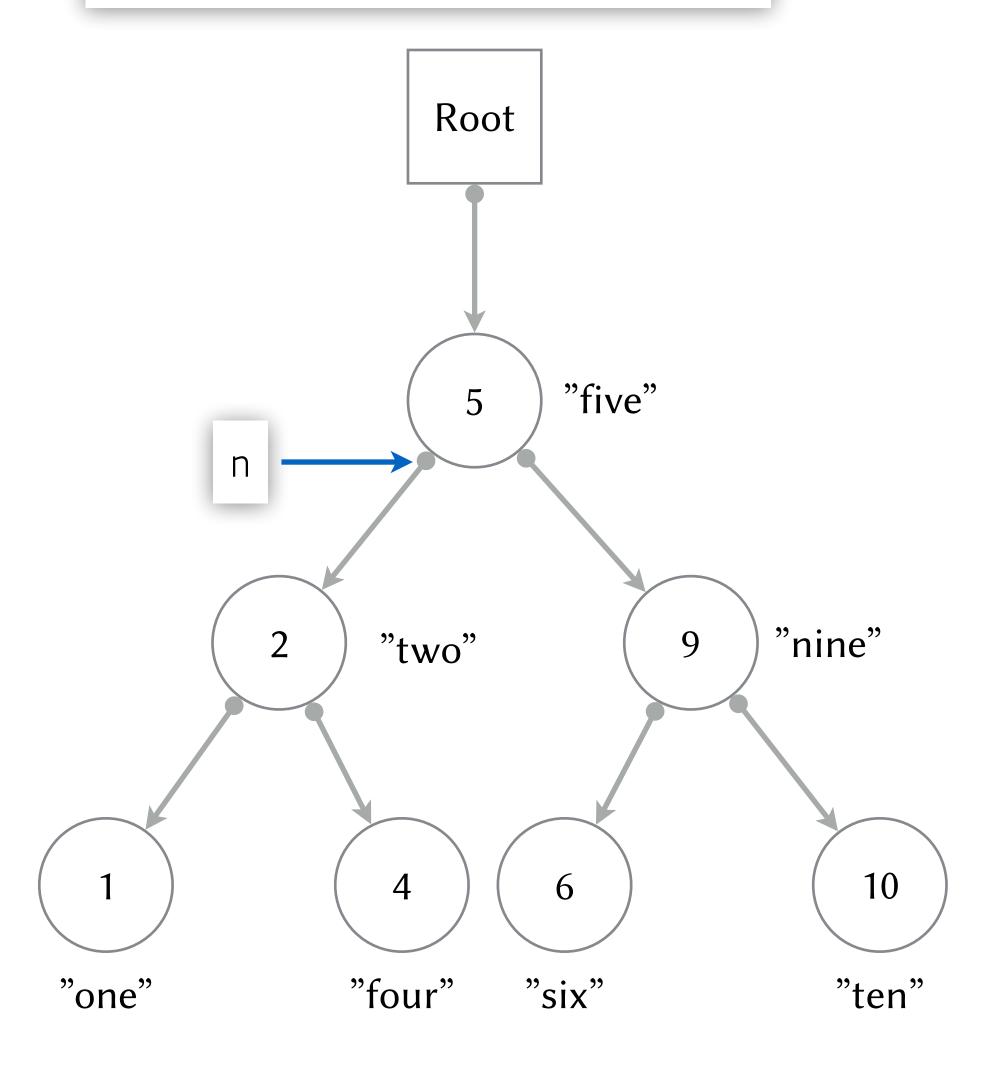
"four"

"six"

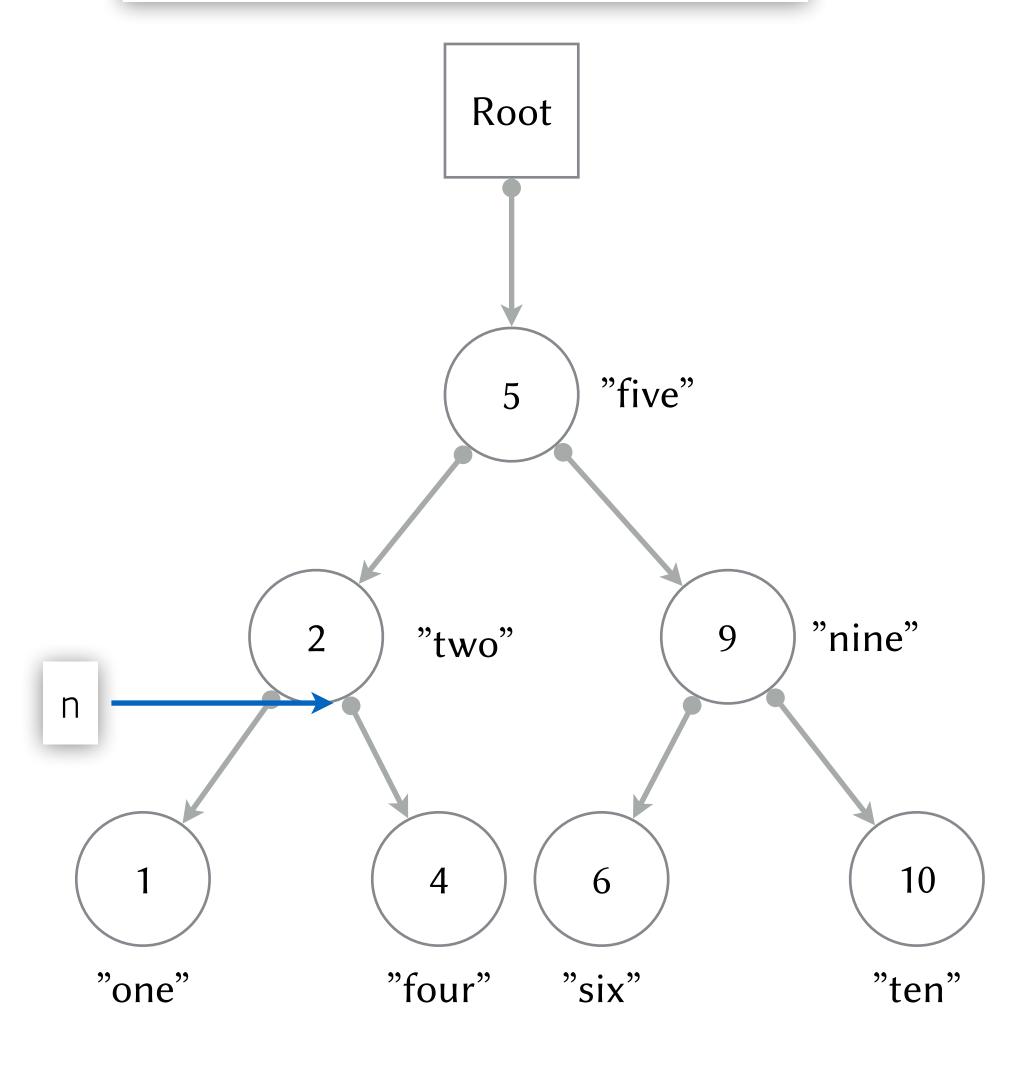
"ten"

"one"

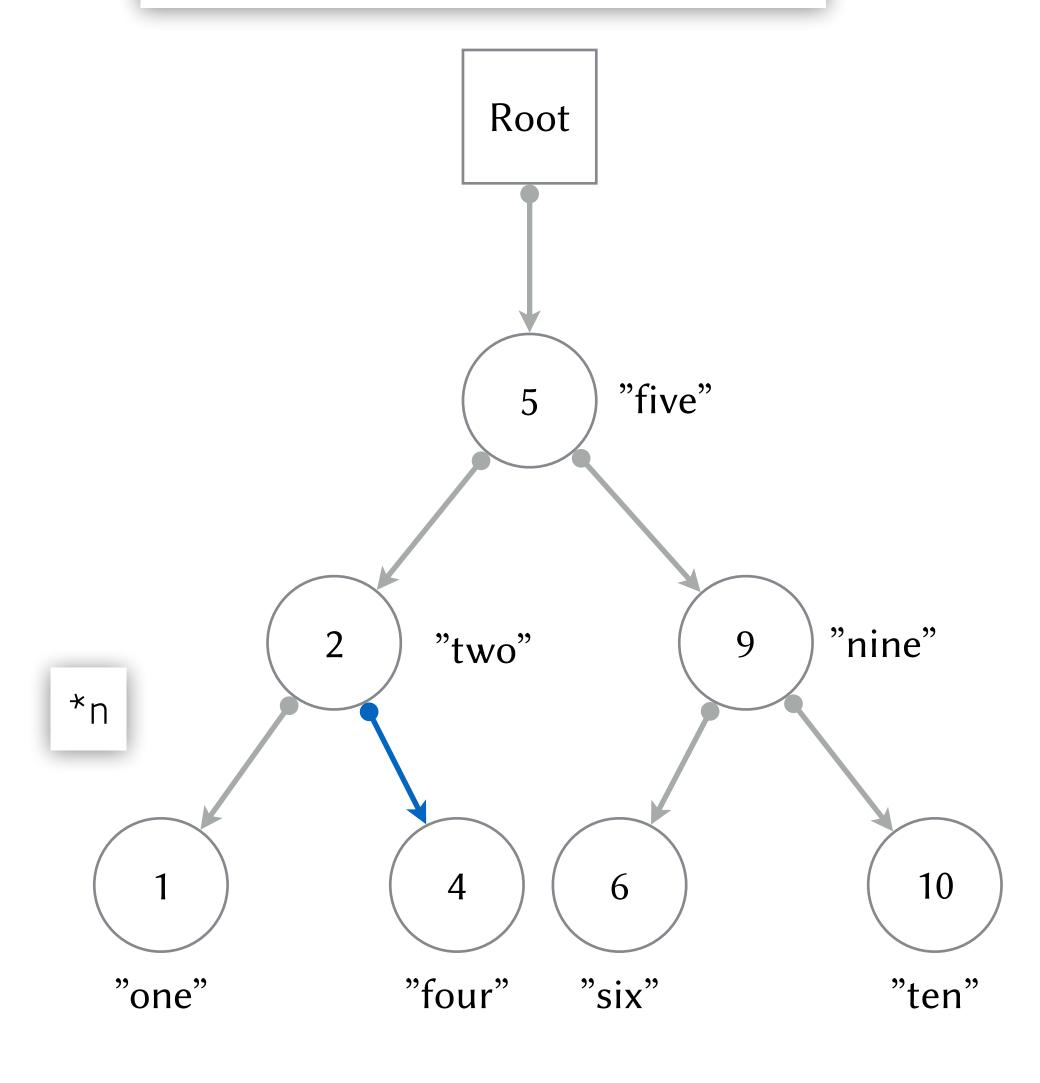
```
node_t **node_find_incoming_ptr(node_t **n, int key)
 while (*n && (*n)->key != key)
     n = ((*n) -> key > key)
        ? &n->left
        : &n->right;
 return n;
bool tree_contains_key(tree_t *t, int key)
 return *node_find_incoming_ptr(&t->root, key) != NULL;
```



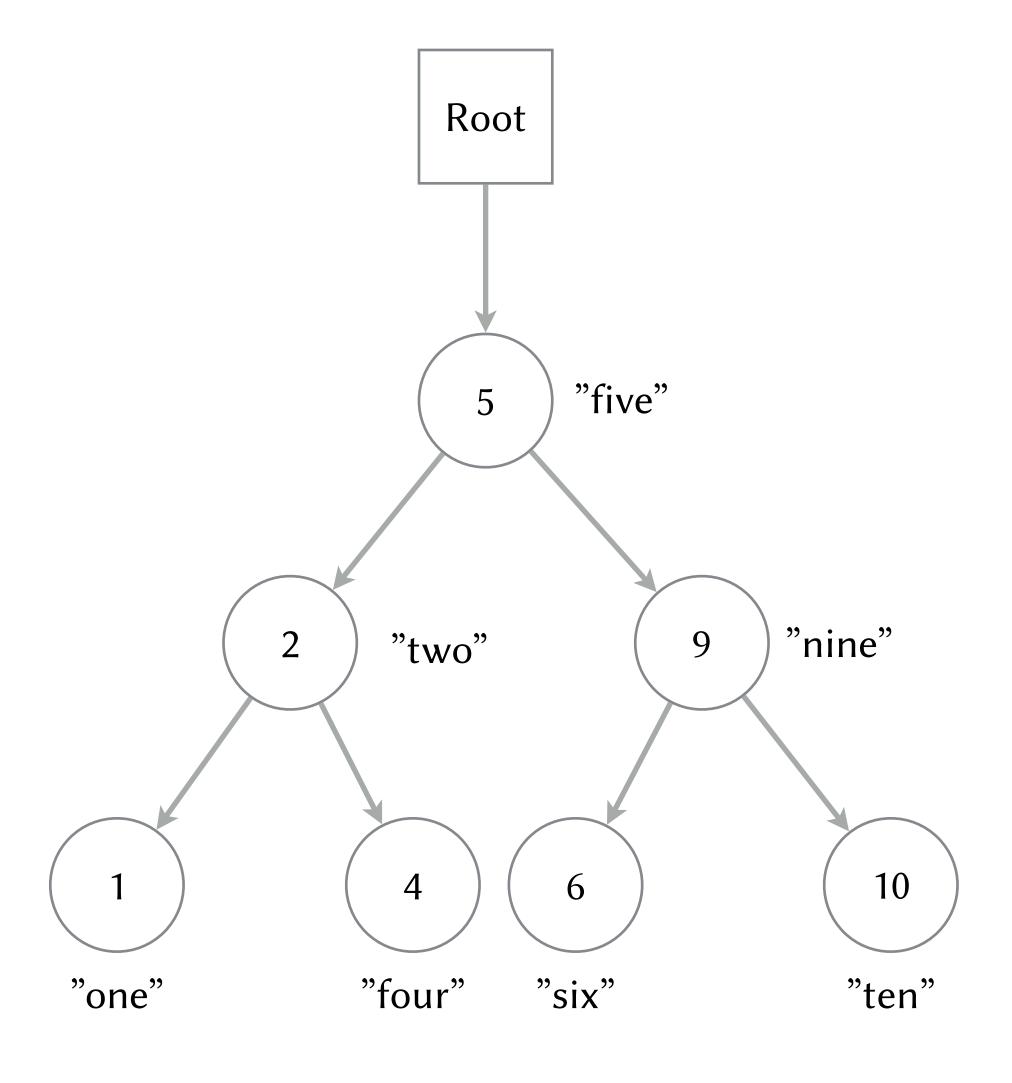
```
node_t **node_find_incoming_ptr(node_t **n, int key)
 while (*n && (*n)->key != key)
     n = ((*n) -> key > key)
        ? &n->left
        : &n->right;
 return n;
bool tree_contains_key(tree_t *t, int key)
 return *node_find_incoming_ptr(&t->root, key) != NULL;
```



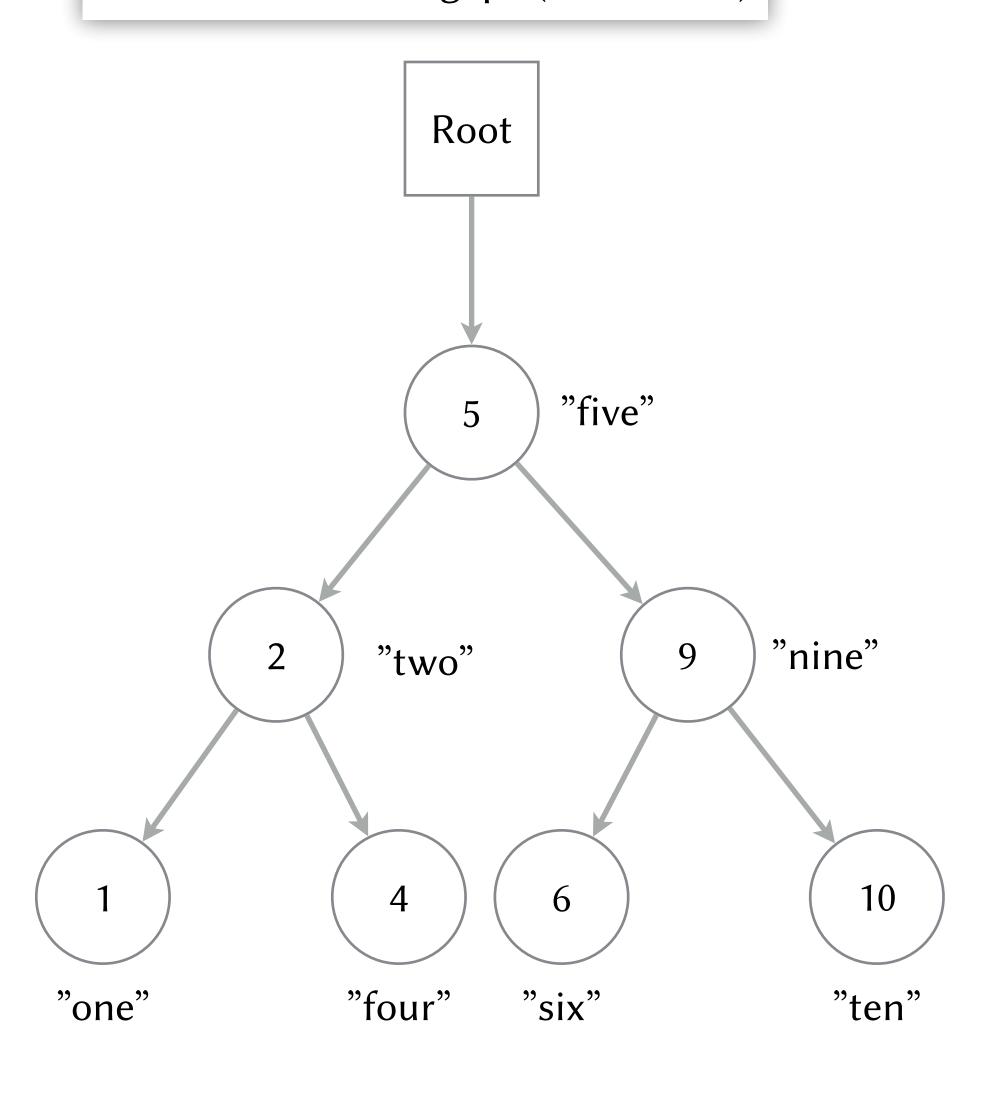
```
node_t **node_find_incoming_ptr(node_t **n, int key)
 while (*n && (*n)->key != key)
     n = ((*n) -> key > key)
        ? &n->left
        : &n->right;
 return n;
bool tree_contains_key(tree_t *t, int key)
 return *node_find_incoming_ptr(&t->root, key) != NULL;
```



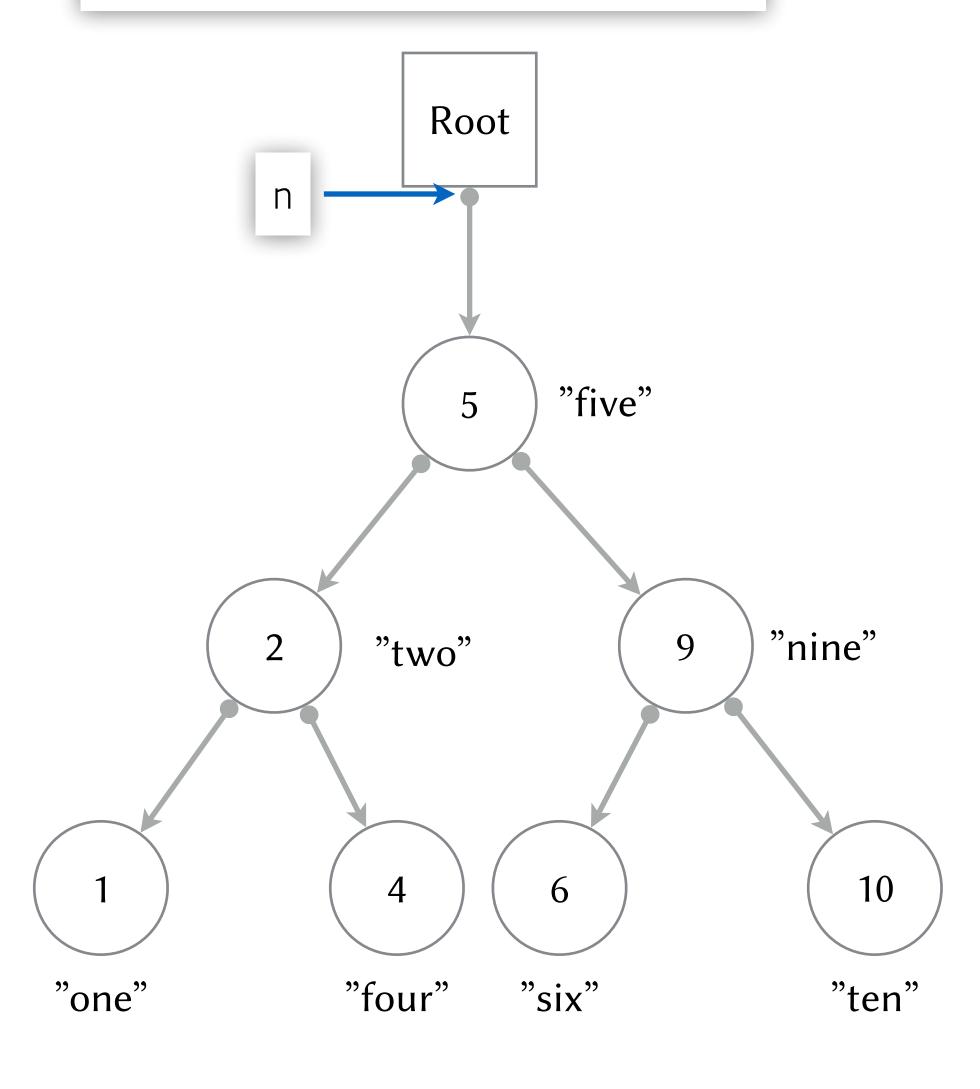
```
char *tree_get(tree_t *t, int key)
  node_t **n = node_find_incoming_ptr(&t->root, key);
  return *n ? (*n)->value : NULL;
char *tree_put(tree_t *t, int key, char *value)
 node_t **n = node_find_incoming_ptr(&t->root, key);
 if (*n == NULL)
     *n = node_create(key, value);
  else
      char *old = (*n)->value;
      (*n)->value = value;
     return old;
```



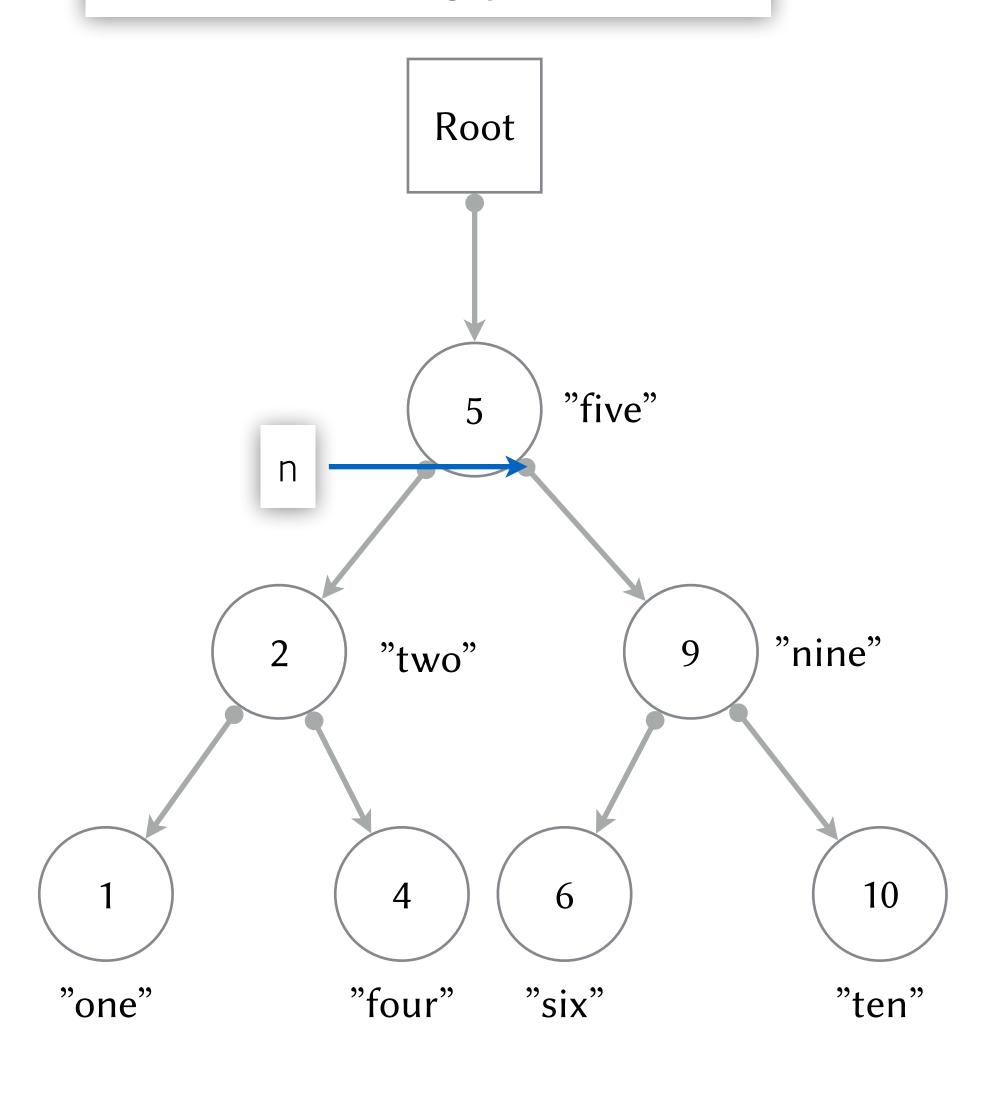
```
char *tree_get(tree_t *t, int key)
  node_t **n = node_find_incoming_ptr(&t->root, key);
  return *n ? (*n)->value : NULL;
char *tree_put(tree_t *t, int key, char *value)
 node_t **n = node_find_incoming_ptr(&t->root, key);
 if (*n == NULL)
      *n = node_create(key, value);
  else
      char *old = (*n)->value;
      (*n)->value = value;
      return old;
```



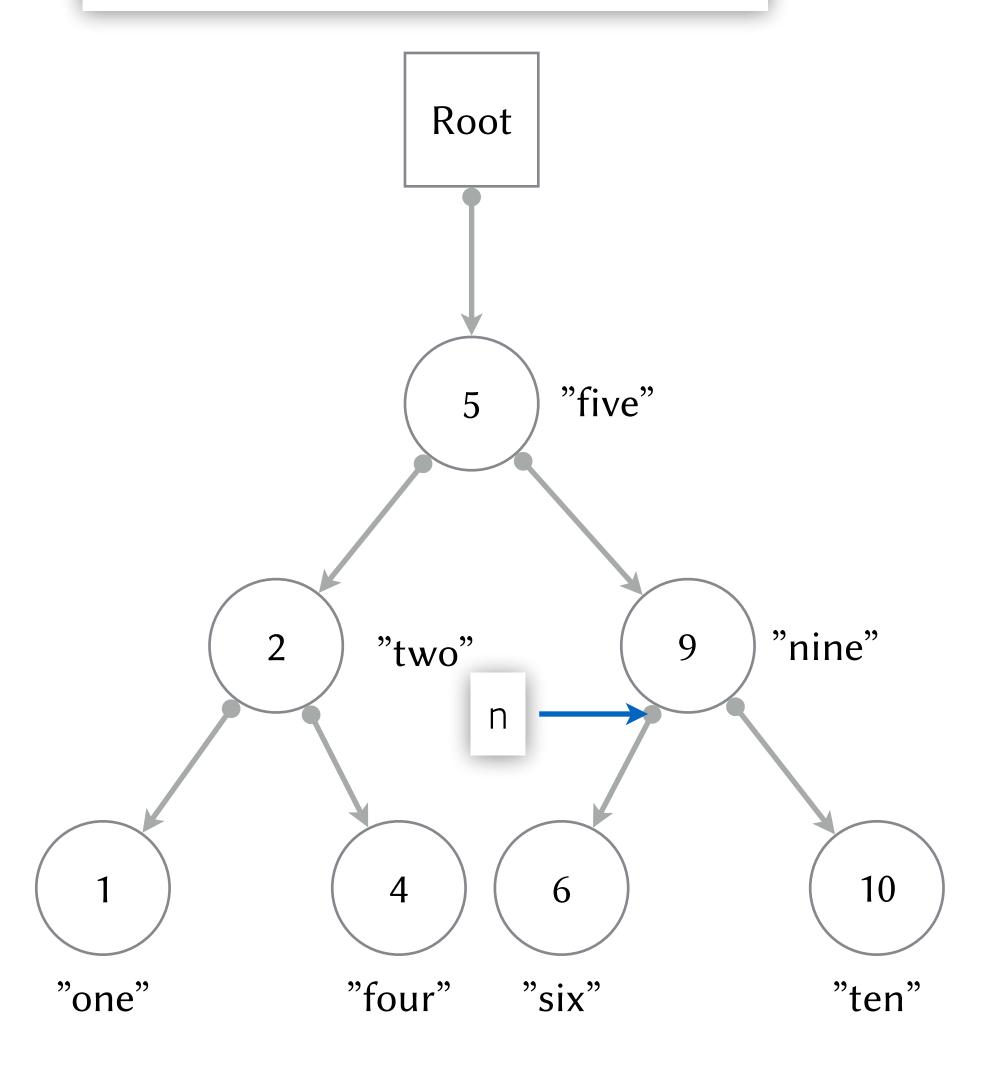
```
char *tree_get(tree_t *t, int key)
  node_t **n = node_find_incoming_ptr(&t->root, key);
  return *n ? (*n)->value : NULL;
char *tree_put(tree_t *t, int key, char *value)
 node_t **n = node_find_incoming_ptr(&t->root, key);
 if (*n == NULL)
      *n = node_create(key, value);
  else
      char *old = (*n)->value;
      (*n)->value = value;
      return old;
```



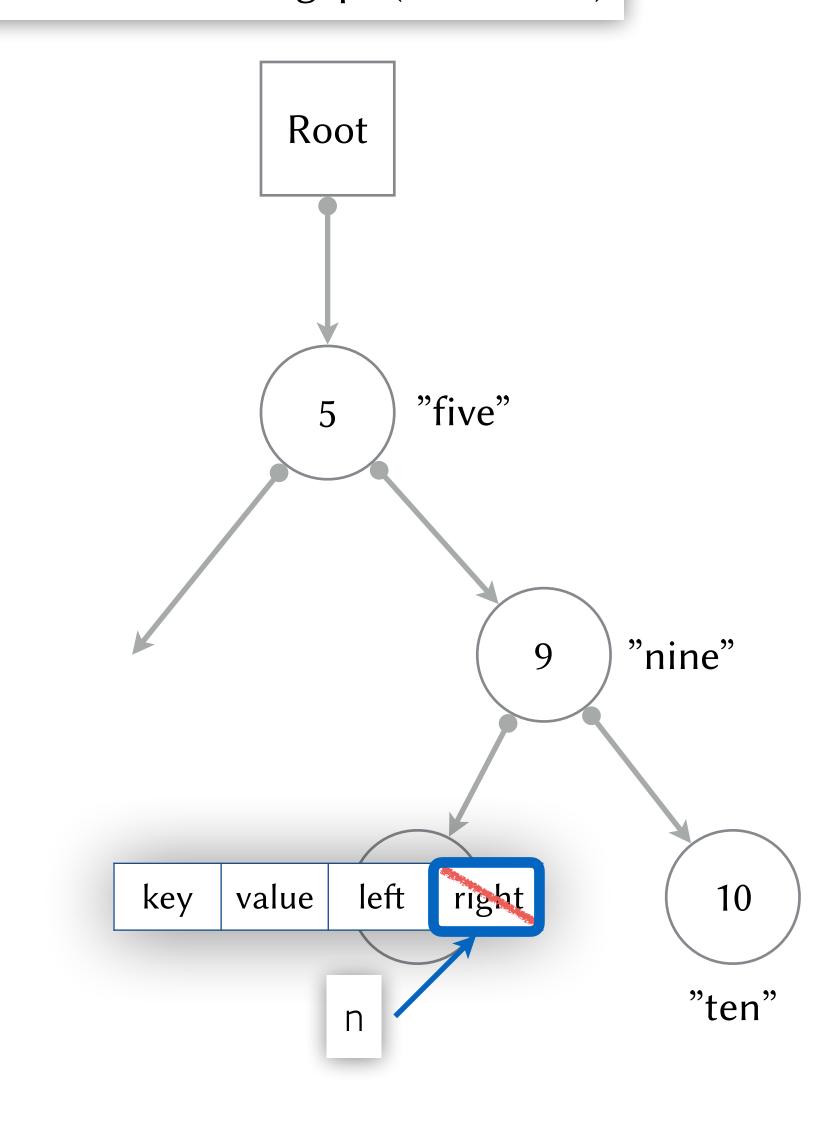
```
char *tree_get(tree_t *t, int key)
  node_t **n = node_find_incoming_ptr(&t->root, key);
  return *n ? (*n)->value : NULL;
char *tree_put(tree_t *t, int key, char *value)
 node_t **n = node_find_incoming_ptr(&t->root, key);
 if (*n == NULL)
      *n = node_create(key, value);
  else
      char *old = (*n)->value;
      (*n)->value = value;
      return old;
```



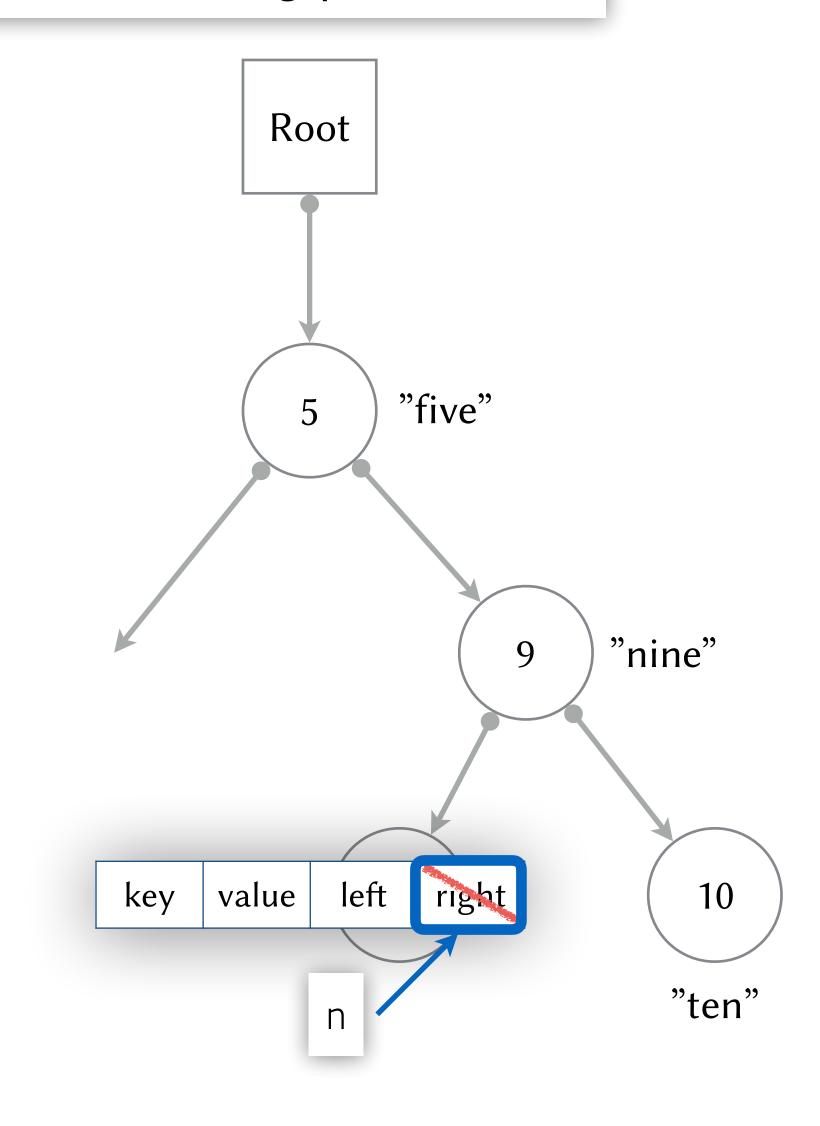
```
char *tree_get(tree_t *t, int key)
  node_t **n = node_find_incoming_ptr(&t->root, key);
  return *n ? (*n)->value : NULL;
char *tree_put(tree_t *t, int key, char *value)
 node_t **n = node_find_incoming_ptr(&t->root, key);
 if (*n == NULL)
      *n = node_create(key, value);
  else
      char *old = (*n)->value;
      (*n)->value = value;
      return old;
```



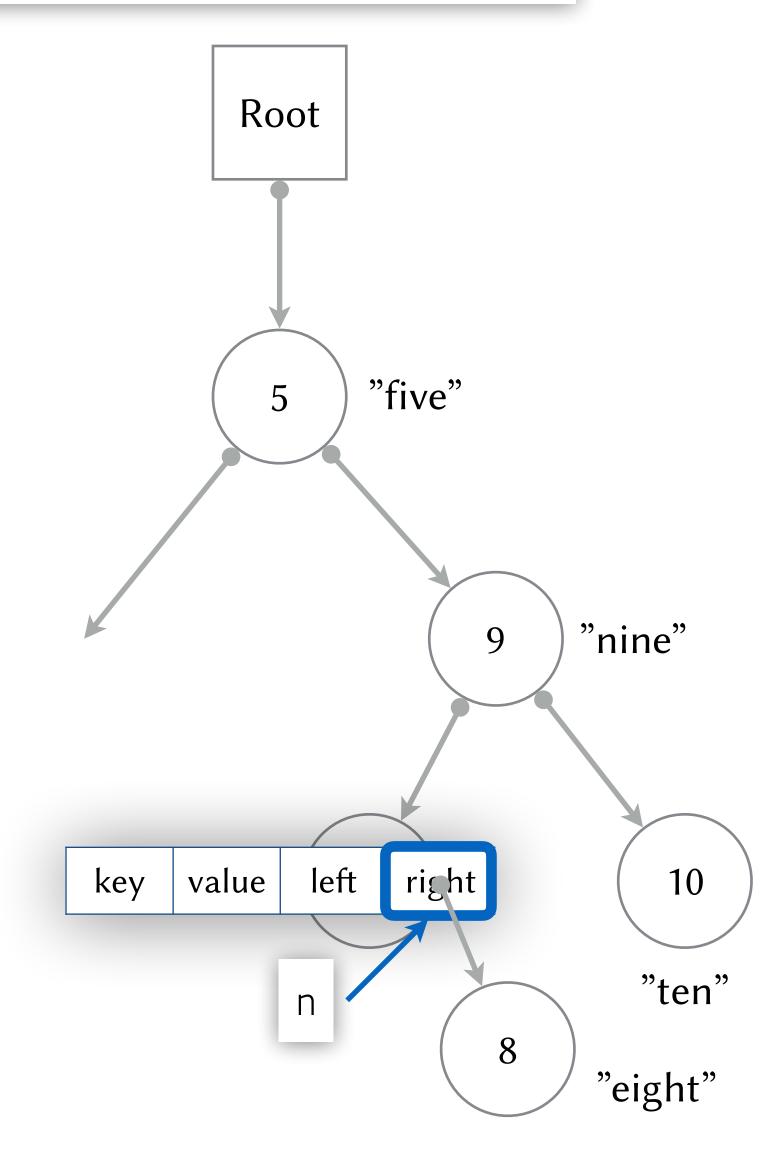
```
char *tree_get(tree_t *t, int key)
  node_t **n = node_find_incoming_ptr(&t->root, key);
  return *n ? (*n)->value : NULL;
char *tree_put(tree_t *t, int key, char *value)
 node_t **n = node_find_incoming_ptr(&t->root, key);
 if (*n == NULL)
     *n = node_create(key, value);
  else
      char *old = (*n)->value;
      (*n)->value = value;
      return old;
```



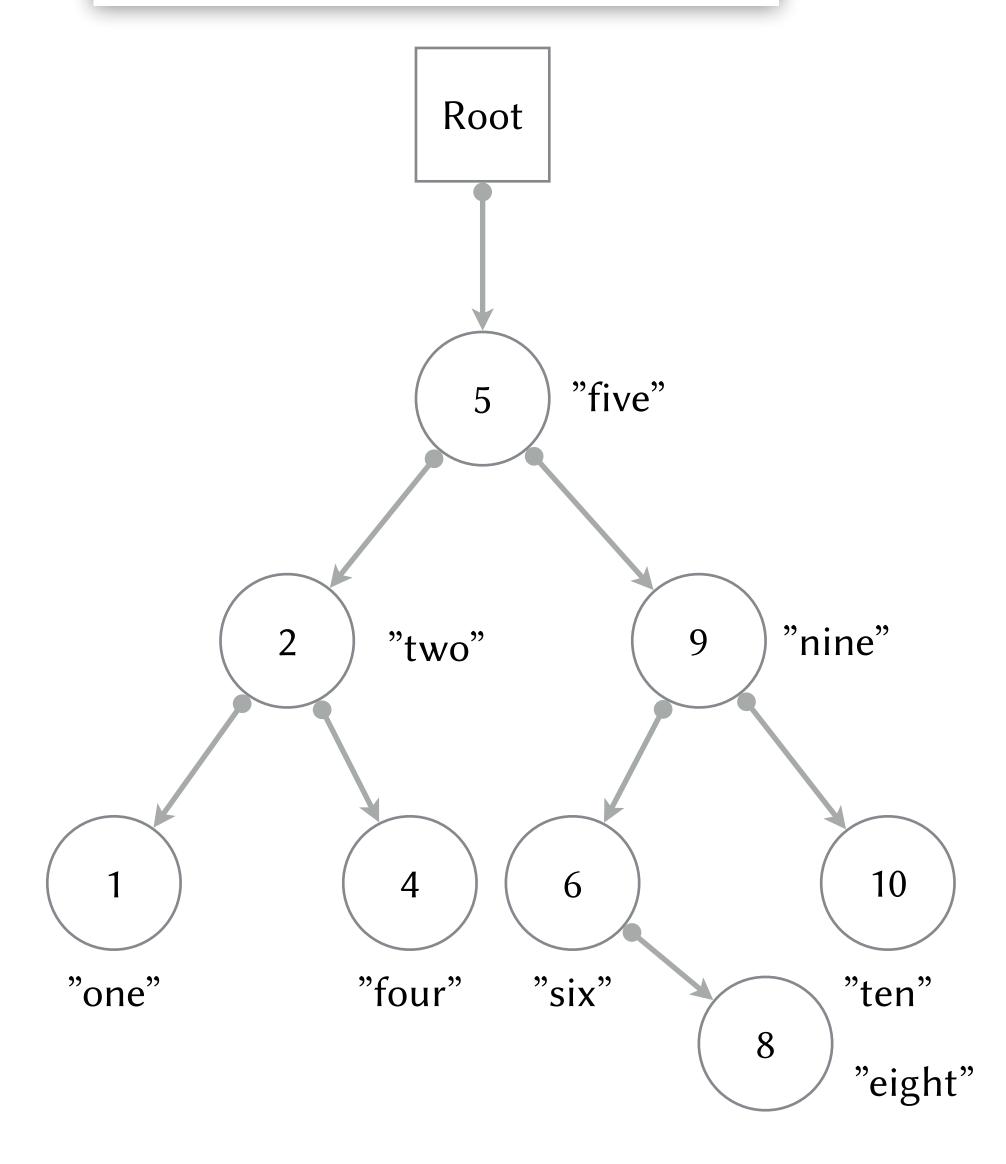
```
char *tree_get(tree_t *t, int key)
  node_t **n = node_find_incoming_ptr(&t->root, key);
  return *n ? (*n)->value : NULL;
char *tree_put(tree_t *t, int key, char *value)
 node_t **n = node_find_incoming_ptr(&t->root, key);
 if (*n == NULL)
      *n = node_create(key, value);
  else
      char *old = (*n)->value;
      (*n)->value = value;
      return old;
```



```
char *tree_get(tree_t *t, int key)
  node_t **n = node_find_incoming_ptr(&t->root, key);
  return *n ? (*n)->value : NULL;
char *tree_put(tree_t *t, int key, char *value)
 node_t **n = node_find_incoming_ptr(&t->root, key);
 if (*n == NULL)
      *n = node_create(key, value);
  else
      char *old = (*n)->value;
      (*n)->value = value;
      return old;
```



```
char *tree_get(tree_t *t, int key)
  node_t **n = node_find_incoming_ptr(&t->root, key);
  return *n ? (*n)->value : NULL;
char *tree_put(tree_t *t, int key, char *value)
 node_t **n = node_find_incoming_ptr(&t->root, key);
 if (*n == NULL)
      *n = node_create(key, value);
  else
      char *old = (*n)->value;
      (*n)->value = value;
      return old;
```



Sammanfattning

Länkade strukturer är extremt vanliga

Länkade listan är enklaste exemplet

Binära träd, n-ställiga träd, grafer, skip lists, etc.

Länkarna i strukturen styr möjligheterna att navigera i datat

Ex: last-pekare, next/previous, parent pointer, etc.

Extra länkar eller pekare kan göra koden enklare (trade-off)

Länkade strukturer är pekartunga

Så ett bra sätt att förstå pekare under kursen