

## Drzewa poszukiwań binarnych

**Definicja** Drzewo poszukiwań binarnych to drzewo binarne, w którego węzłach znajdują się pewne wartości i które spełnia następujące warunki:

- dla każdego węzła  $x$ , wartości znajdujące się we wszystkich węzłach poddrzewa, którego ojcem jest lewy syn węzła  $x$  są mniejsze lub równe od wartości znajdującej się w węźle  $x$
- dla każdego węzła  $x$ , wartości znajdujące się we wszystkich węzłach poddrzewa, którego ojcem jest prawy syn węzła  $x$  są większe lub równe od wartości znajdującej się w węźle  $x$

## Szukanie

```
Tree-search(x,k)
// szuka klucza k w poddrzewie o korzeniu x
while x!=NIL and k!=x.key
  if k<x.key
    x=x.left
  else
    x=x.right
return x // zwraca NIL gdy nie ma klucza k
```

## Wstawianie

Nowy węzeł wstawiamy jako liść. Miejsca, do którego doczepimy nowy węzeł szukamy wędrując ścieżką od korzenia drzewa w dół, zgodnie z porządkiem drzewa.

```
Tree-insert(T,z)
// wstawia węzeł z do drzewa T
  x=T.root
  y=NIL // y jest ojcem x
  while x!=NIL
    y=x
    if z.key<x.key
      x=x.left
    else x=x.right
  z.p=y
  if y==NIL
    T.root=z
  else if z.key<y.key
    y.left=z
  else y.right=z
```

## Usuwanie

Są 3 przypadki: usuwany węzeł nie ma synów, ma jednego syna, ma dwóch synów.

Poniżej są dwie wersje algorytmu.

### wersja “naturalna”

Ten pseudokod odzwierciedla w najoczywistszy sposób trzy możliwe przypadki

```
Tree-delete(T,z)
// usuwa węzeł "z" z drzewa T
// wersja "naturalna"
  if z.left==NIL and z.right==NIL
    if z==T.root
      T.root=NIL
    else if z==z.p.left
      z.p.left=NIL
    else
      z.p.right=NIL
  else if z.left != NIL and z.right != NIL
    y=Tree-Minimum(z.right)
    przepisz zawartość wezła y do z
    TreeDelete(T,y) // przypadek (1) lub (2)
  else if z.left != NIL // z.right==NIL
    z.left.p=z.p
    if z==T.root
      T.root=z.left
    else if z==z.p.left
      z.p.left=z.left
    else
      z.p.right=z.left
  else // z.left==NIL
    z.right.p=z.p
    if z==T.root
      T.root=z.right
    else if z==z.p.left
      z.p.left=z.left
    else
      z.p.right=z.left
```

```
Tree-Minimum(x)
// zwraca skrajny lewy węzeł w poddrzewie o korzeniu x
// czyli węzeł o najmniejszym kluczu w tym poddrzewie
  while x.left != NIL
    x = x.left
  return x
```

wersja według podręcznika Cormena (nowsze wydania)

```
Tree-delete(T,z)
// wersja wg nowszych wydań Cormena
  if z.left == NIL
    Transplant(T,z,z.right)
  else if z.right == NIL
    Transplant(T,z,z.left)
  else y=Tree-Minimum(z.right)
    if y.p != z
      Transplant(T,y,y.right)
      y.right=z.right
      y.right.p=y
    Transplant(T,z,y)
    y.left=z.left
    y.left.p=y

Transplant(T,u,v)
// podczepia poddrzewo o korzeniu "v" w miejsce węzła u
// w drzewie T
  if u.p==NIL // u jest korzeniem
    T.root=v
  else if u==u.p.left // u jest lewym synem
    u.p.left=v
  else
    u.p.right = v // u jest prawym synem
  if v != NIL
    v.p=u.p
```

**Stwierdzenie** Pesymistyczna złożoność wstawienia, szukania i usuwania w drzewie poszukiwań binarnych jest

$\Theta(h)$ , gdzie  $h$  to wysokość drzewa

$\Theta(n)$ , gdzie  $n$  to ilość węzłów w drzewie

**Definicja** *Losowo skonstruowane drzewo poszukiwań binarnych* to drzewo poszukiwań binarnych otrzymane w wyniku wstawienia pewnej ilości parami różnych kluczy do początkowo pustego drzewa, przy czym zakładamy, że każda kolejność wstawianych kluczy jest jednakowo prawdopodobna.

**Stwierdzenie** Oczekiwana wysokość losowo skonstruowanego drzewa poszukiwań binarnych jest  $\Theta(\lg n)$ , gdzie  $n$  to ilość węzłów w drzewie.

**Wniosek** Oczekiwana złożoność czasowa wstawienia, szukania i usuwania w losowo skonstruowanym drzewie poszukiwań binarnych jest  $\Theta(\lg n)$ , gdzie  $n$  to ilość węzłów w drzewie.

**Uwaga** Po wykonaniu operacji usunięcia węzła, losowo skonstruowane drzewo poszukiwań binarnych przestaje być losowo skonstruowane.