

```
algorithm BINOMIALLINK( $y, z$ )  
    parent[ $y$ ] =  $z$   
    brother[ $y$ ] = child[ $z$ ]  
    child[ $z$ ] =  $y$   
    deg[ $z$ ] = deg[ $z$ ] + 1  
end algorithm
```

algorithm BINOMIALHEAPUNION(H_1, H_2)

Verkette die Wurzellisten von H_1 und H_2 zu einer Wurzelliste H , die aufsteigend nach dem Grad der Bäume sortiert ist.

Durchlaufe H und verkette die Bäume von gleichem Grad in folgender Weise:

- ★ Fall 1: vom Grad i gibt es genau 1 Baum: erhalte ihn.
- ★ Fall 2: vom Grad i gibt es genau 2 Bäume: verlinke beide, wobei der Knoten mit der kleineren Wurzel die neue Wurzel wird.
- ★ Fall 3: vom Grad i gibt es genau 3 Bäume: erhalte den ersten, verlinke die beiden anderen, wobei der Knoten mit der kleineren Wurzel die neue Wurzel wird.

end algorithm

algorithm BINOMIALHEAPINSERT(H, x)
 $H' = \text{MAKEBINOMIALHEAP}(H, x)$
 parent[x] = NIL
 child[x] = NIL
 brother[x] = NIL
 deg[x] = 0
 head[H'] = x
 $H = \text{BINOMIALHEAPUNION}(H, H')$
end algorithm

algorithm BINOMIALHEAPEXTRACTMIN(H)

Finde Wurzel x mit minimalem Schlüssel in der Wurzelliste von H und entferne x aus der Wurzelliste.

$H' = \text{MAKEBINOMIALHEAP}(x)$

Verkette die Kinder von x in umgekehrter Reihenfolge. Setze den Vater jedes Kindes auf NIL. Setze $\text{head}[H']$ auf den Kopf der resultierenden Liste.

$H = \text{BINOMIALHEAPUNION}(H, H')$

return x

end algorithm

```

algorithm BINOMIALHEAPDECREASEKEY( $H, x, k$ )
    if  $k > \text{key}[x]$  then
        Error
    end if
     $\text{key}[x] = k$ 
     $y = x$ 
     $z = \text{parent}[y]$ 
    while  $z \neq \text{NIL}$  and  $\text{key}[y] < \text{key}[z]$  do
        SWAP( $\text{key}[y], \text{key}[z]$ )
         $\triangleright$  auch Satellitendaten tauschen
         $y = z$ 
         $z = \text{parent}[y]$ 
    end while
end algorithm

```

algorithm BINOMIALHEAPDELETE(H, x)
 BINOMIALHEAPDECREASEKEY($H, x, -\infty$)
 BINOMIALHEAPEXTRACTMIN(H)
end algorithm