

■ Satz: Ein maximal vollständiger binärer Baum der Höhe  $h$  enthält  $2^{h-1}$  Blätter und  $2^h-1$  Knoten und  $2^{h-1}-1$  inneren Knoten.

■ Beweis:

- Induktionsanfang:  $h=1$   
 Der Baum besteht nur aus der Wurzel, die auch das einzige Blatt ist:  
 $2^{1-1} = 2^0 = 1$  Blatt  
 $2^1 - 1 = 2 - 1 = 1$  Knoten
- Induktionsschritt:  $h \rightarrow h' = h + 1$   

Höhe $h$	Höhe $h' = h + 1$
$2^{h-1}$ Blätter	$2 \cdot 2^{h-1} = 2^h = 2^{h'-1}$ Blätter $\rightarrow$ Beh.
$2^{h-1}$ Knoten	$2^{h-1}$ innere Knoten + $2^h$ Blätter = $2^{h+1}-1 = 2^{h'-1}$

G. Zachmann Informatik 2 - SS 10 Bäume 16

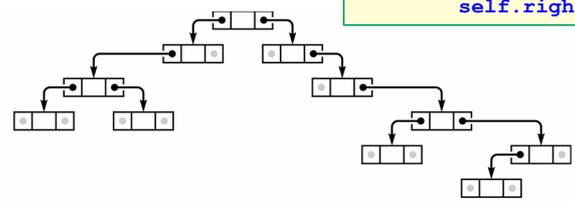
## Implementierung eines Baumes (in Python)

■ Ein Knoten hat (mind.) 3 Instanzvariablen:

- Eine Referenz zu item (*payload data*)
- Eine Referenz zum linken Unterbaum
- Eine Referenz zum rechten Unterbaum

```

class Tree:
    def __init__( self, item,
                  left = None,
                  right = None ):
        self.item = item
        self.left = left
        self.right = right
  
```



G. Zachmann Informatik 2 - SS 10 Bäume 18

## Anwendung: Parse-Tree von Ausdrücken

- Parse-Tree = Abstrakte Repräsentation von Ausdrücken
- Anwendung: Compiler, Computerlinguistik, ...
- Beispiel für den Aufbau:

```

a = Tree(10)
b = Tree(12)
c = Tree("*", a, b)
d = Tree(7)
e = Tree("+", c, d)

```

```

graph TD
    e["e +"] --> c["c *"]
    e --> d["d 7"]
    c --> a["a 10"]
    c --> b["b 12"]
    a --> na["None"]
    a --> aa["None"]
    b --> nb["None"]
    b --> bb["None"]
    d --> nd["None"]
    d --> dd["None"]

```

G. Zachmann Informatik 2 - SS 10 Bäume 19

## Auswertung eines Ausdruckes mit Hilfe von Parse-Trees

- Auswertung eines Parse-Tree:
  - Wenn Knoten ein Integer ist → Wert = Integer
  - Sonst, werte rekursiv beide Unterbäume aus und gebe die Summe oder das Produkt aus (je nach Operator, der im Knoten gespeichert ist)

$((10 * 12) + (7)) = 127$

```

class Tree:
    def eval(self):
        if self.item == "+":
            return self.left.eval() + self.right.eval()
        elif self.item == "*":
            return self.left.eval() * self.right.eval()
        else:
            return self.item

```

G. Zachmann Informatik 2 - SS 10 Bäume 20

## Baumtraversierungen: Preorder-Traversierung

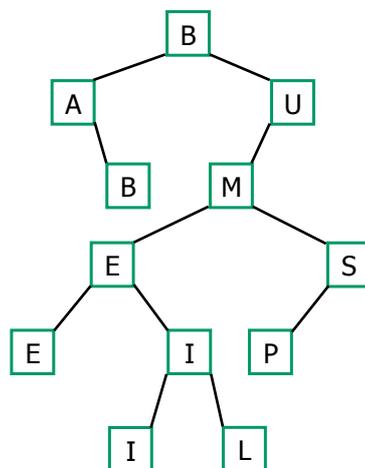
- Reihenfolge:

1. Besuche die Wurzel, führe Operation an Wurzel durch
2. Traversiere den linken Teilbaum (in Preorder-Reihenfolge)
3. Traversiere den rechten Teilbaum (in Preorder)

- Implementierung :

```
class Tree (cont'd) ...  
  
    def preorder( self, params ):  
        do something with node self  
        if self.left != None:  
            self.left.preorder(params)  
        if self.right != None :  
            self.right.preorder(params)  
  
tree.preorder( params )
```

- Beispiel



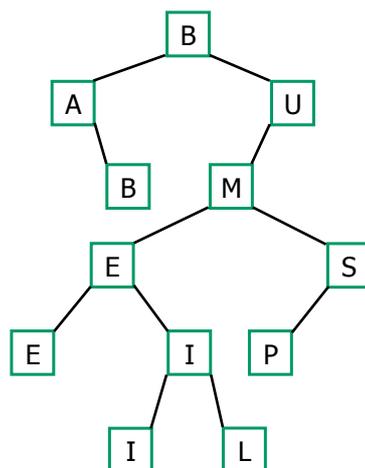
Preorder Traversierung:  
BABUMEEIILSP

## Postorder-Traversierung

- Reihenfolge:
  - Traversiere den linken Teilbaum (in Postorder)
  - Traversiere den rechten Teilbaum (in Postorder)
  - "Besuche" den Knoten selbst = führe die Operation durch
- Implementierung :

```
class Tree (cont'd) ...  
  
    def postorder( self, params):  
        if self.left:  
            self.left.postorder(params)  
        if self.right:  
            self.right.postorder(params)  
        do something with node self
```

- Beispiel:



Postorder Traversierung:

BAEILIEPSMUB



## Inorder-Traversierung

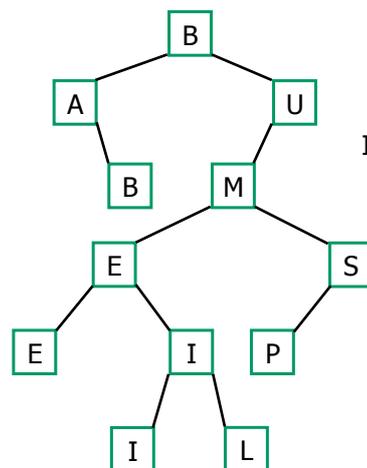
### Reihenfolge:

1. Traversiere den linken Teilbaum (in Inorder)
2. "Besuche" den Knoten, **Operation darauf durchführen**
3. Traversiere den rechten Teilbaum (in Inorder)

```
def inorder(self, params):  
    if self.left:  
        self.left.inorder(params)  
    do something with node self  
    if self.right:  
        self.right.inorder(params)
```



### Beispiel



Inorder Traversierung:

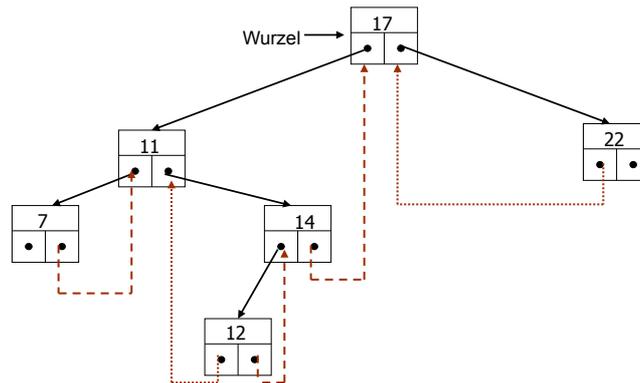
ABBEEIILMPSU



## Nicht-rekursive Varianten mit *threaded trees*



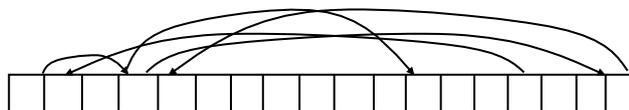
- Rekursion kann vermieden werden, wenn man anstelle der Null-Referenzen sogenannte *thread pointer* auf den in-order Vorgänger bzw. den in-order Nachfolger verwendet:



## Lokalität und Bäume



- Einfügen, Löschen und Umhängen von Knoten führen zu Adressfolgen, die keinerlei Lokalität aufweisen



- relativ harmlos, falls sich alle Daten im Hauptspeicher befinden
  - aber: schlechte Ausnutzung des Caches
- Katastrophe, falls Daten auf Festplatte oder Magnetband
  - siehe 2-3-4-Bäume, B-Bäume, Rot-Schwarz-Bäume

## Levelorder-Traversierung (aka breadth-first search, BFS)

### Reihenfolge:

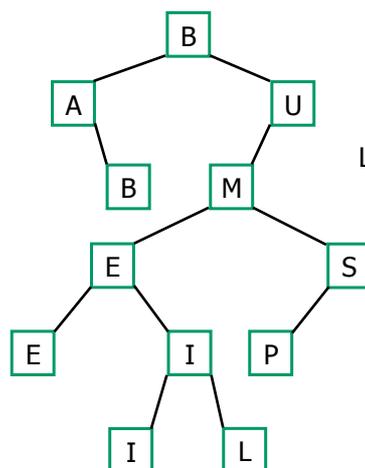
- besuche die Knoten schichtweise
  - zuerst die Wurzel
  - dann die Wurzeln des linken und rechten Teilbaums
  - etc.

### Algorithmus

- kann nicht rekursiv angegeben werden!
- erfordert eine Zwischenspeicherung der Knoten in einer Queue

```
def levelorder(self, params):  
    q = Queue()  
    q.enqueue(self)  
    while not q.empty():  
        n = q.dequeue()  
        if n != None:  
            do something with node n  
            q.enqueue(n.left)  
            q.enqueue(n.right)
```

### Beispiel



Levelorder Traversierung:

BAUBMESEIPIIL



## Exkurs: Visitor Pattern



- Oftmals muß man verschiedene Operationen (= *do something with node* im Code) auf dem Baum ausführen
- Bisherige (naive) Implementierung würde jedesmal eine neue `preorder`-Methode benötigen
- **Auslagerung** der Operationen außerhalb der Traversierungsmethoden ist die einfachste Form des sog. **Visitor Patterns**
- Klasse `DoSomethingWithANode` heißt **Visitor**, weil diese jeden Knoten "besucht"
- Methode `preorder/postorder` heißt **Mapper**, weil diese die Operation (`DoSomethingWithANode.visit`) auf jeden Knoten anwenden (mappen), und wissen, in welcher Reihenfolge dies geschehen soll



## Beispiel



- Ansatz: diese Operation in eine sog. **Visitor-Klasse** verpacken, z.B.

```
class DoSomethingWithANode(object):  
    def __init__( self, params ):  
        . . .  
    def visit( self, treenode ):  
        do something with treenode.item
```



## Beispiel

- Instanz davon kann dann der allgemeinen Traversierungsmethode als Parameter übergeben werden:

```
class Tree (object):
    ...
    def preorder( self, visitor ):
        visitor.visit(self)
        if self.left != None:
            self.left.preorder(visitor)
        if self.right != None :
            self.right.preorder(visitor)

doIt = DoSomethingWithANode( params )
tree.preorder( doIt )
```



- Vorteil von Visitor-Klasse im Gegensatz zu einer Visitor-Funktion: man kann damit die Operationen sehr einfach parametrisieren, z.B.

```
class PrintNode(object):
    def __init__(self, tolower):
        self.tolower = tolower
    def visit(node):
        s = str( node.getData() ) # make sure we
        if self.tolower:         # get a string
            s = s.lower()
        print s
```

```
r = root of tree
v = PrintNode(false)
r.preorder(v) # print all nodes in preorder
v = PrintNode(true)
r.preorder(v) # again, but all in lowercase
```

- Vorteil der Trennung in Visitor-Klasse und Baum-Traversierungsmethode:
  - man muß Traversierungsroutine nur 1x schreiben
  - man kann trotzdem beliebige Operationen ausführen lassen
- Beispiel: andere Operation, z.B. alle Knoten in eine Liste sammeln

```
class CollectNodes(object):  
    def __init__(self):  
        self.nodes = []  
    def visit(self, node):  
        self.nodes.append( node.getData() )
```

```
v = CollectNodes()  
root.preorder(v)  
print v.nodes
```