

2.5 Bäume

- 2.5.1 Binäre Suchbäume
- 2.5.2 Optimale Suchbäume
- 2.5.3 Balancierte Bäume
- 2.5.4 Skip-Listen
- 2.5.5 Union-Find-Strukturen

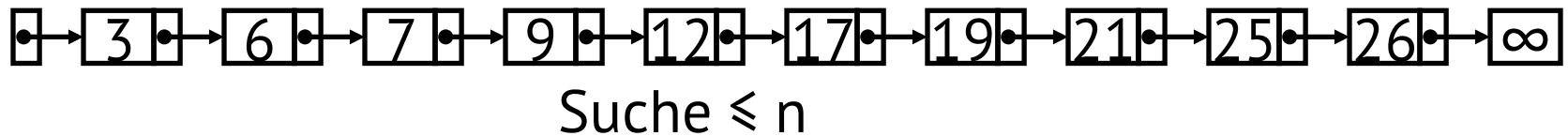


- Worst-Case Aufwand für Search(), Insert(), Delete() bei Rot-Schwarz-Bäumen ist $O(\log n)$
- Schwer zu implementieren



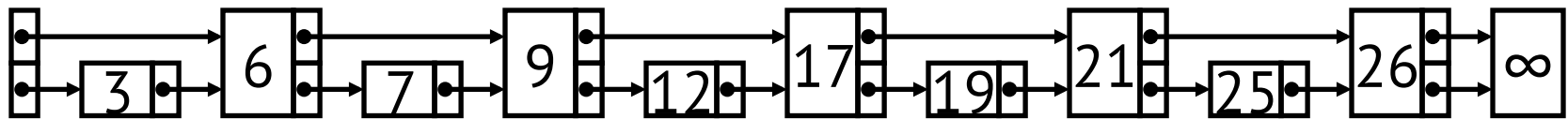
Idee

- Idee: Halte eine einfach verkettete sortierte Liste



Idee

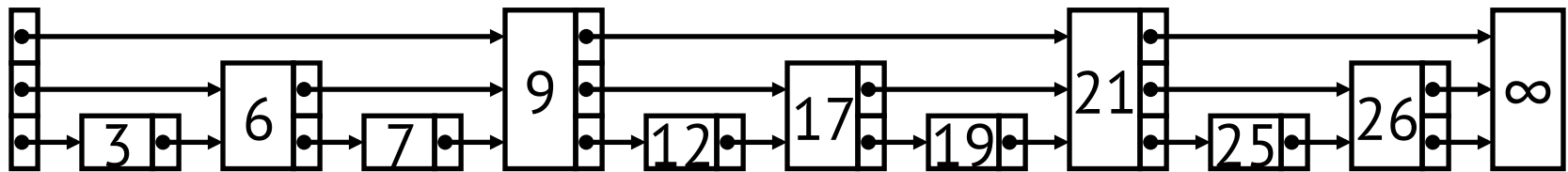
- Idee: Halte eine einfach verkettete sortierte Liste
- Füge Abkürzungen zwischen den Elementen ein



$$\text{Suche} \leq \lceil n/2 \rceil + 1$$

Idee

- Idee: Halte eine einfach verkettete sortierte Liste
- Füge Abkürzungen zwischen den Elementen ein
- Füge Abkürzungen zwischen den Abkürzungen ein



$$\text{Suche} \leq \lceil n/4 \rceil + 2$$

Definition

- Skip-Listen sind sortierte, vorwärts-verkettete Listen
- Jeder Knoten k enthält $\text{level}(k) \geq 1$ Vorwärtszeiger
- Der i -te Vorwärtszeiger eines Knotens k ($1 \leq i \leq \text{level}(k)$) zeigt auf den nächsten Knoten k' mit $\text{level}(k') \geq i$ oder auf NIL
- Der Level eines Knotens wird bei der Erzeugung des Knotens zufällig festgelegt und danach nicht mehr geändert!



Definition

- Erzeugung eines zufälligen Levels
- RandomLevel()
 - $v \leftarrow 1$
 - while** random() < p and $v < \text{MaxLevel}$ **do**
 - $v \leftarrow v + 1$
 - return** v
- Level-Verteilung für $p = 1 / 2$
 - $\approx 50\%$ Level 1
 - $\approx 25\%$ Level 2
 - ...



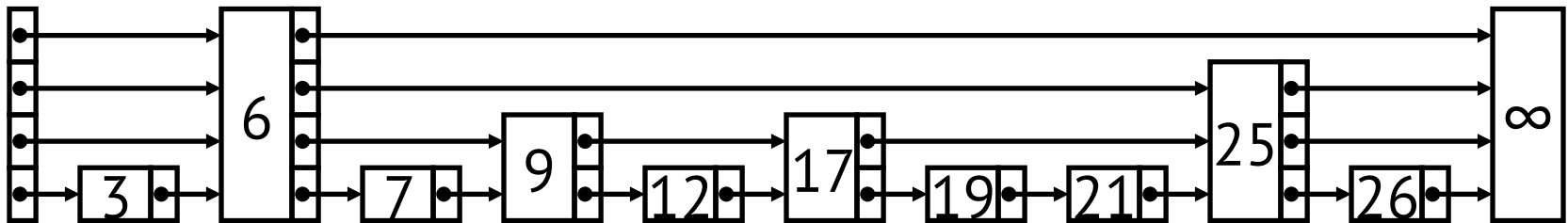
Search

- Search(list, search_key)
 $x \leftarrow \text{list.head}$
 for $i \leftarrow \text{list.level}$ downto 1 do
 while $x.\text{next}(i).\text{key} < \text{search_key}$ do
 $x \leftarrow x.\text{next}(i)$
 $x \leftarrow x.\text{next}(i)$
 if $x.\text{key} = \text{search_key}$ then
 return x
 else
 return not found;



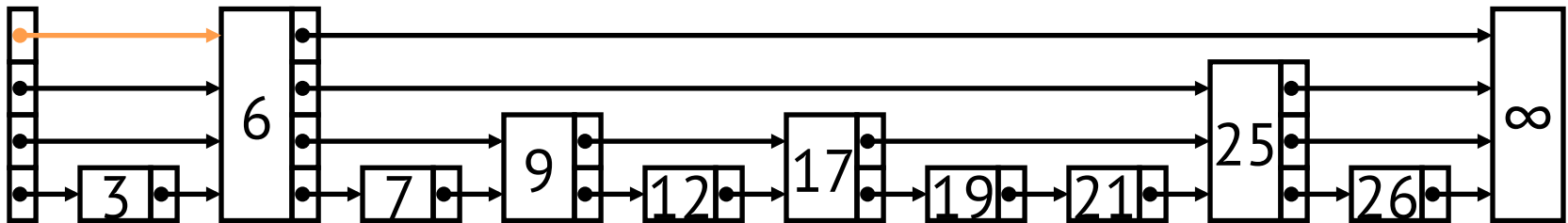
Search

Search(19)



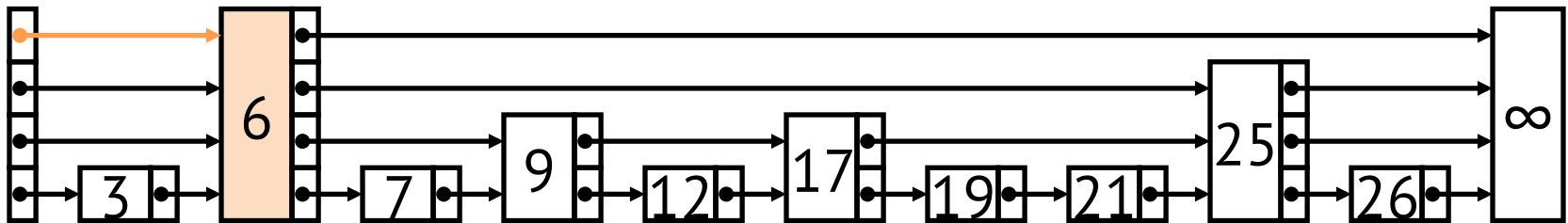
Search

Search(19)



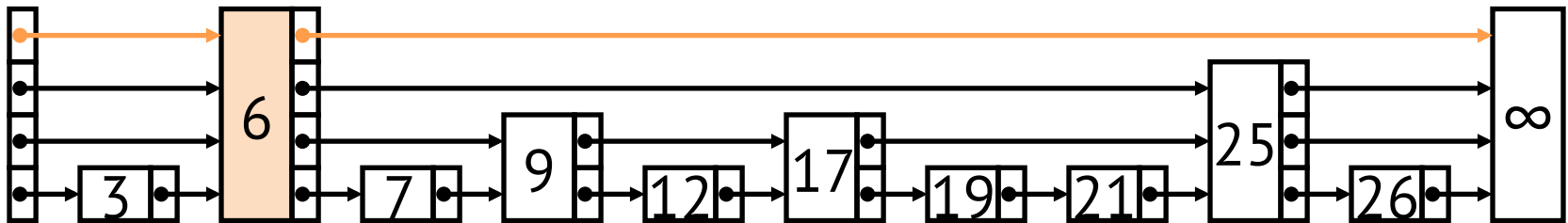
Search

Search(19)



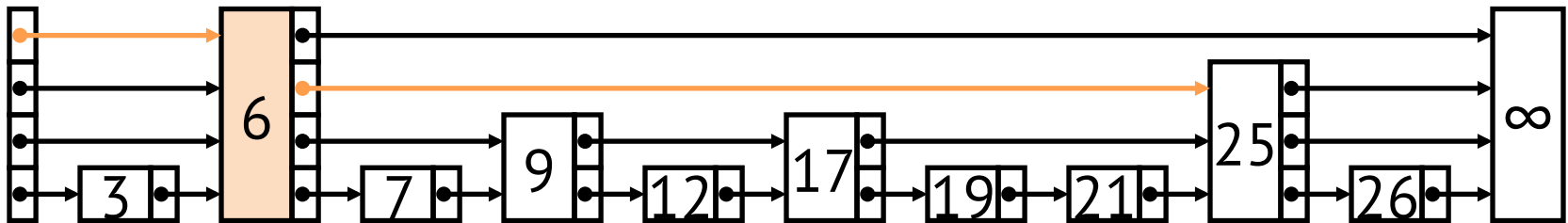
Search

Search(19)



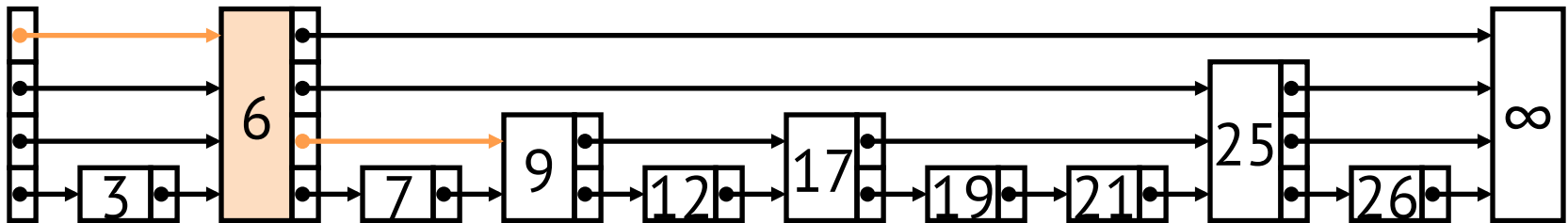
Search

Search(19)



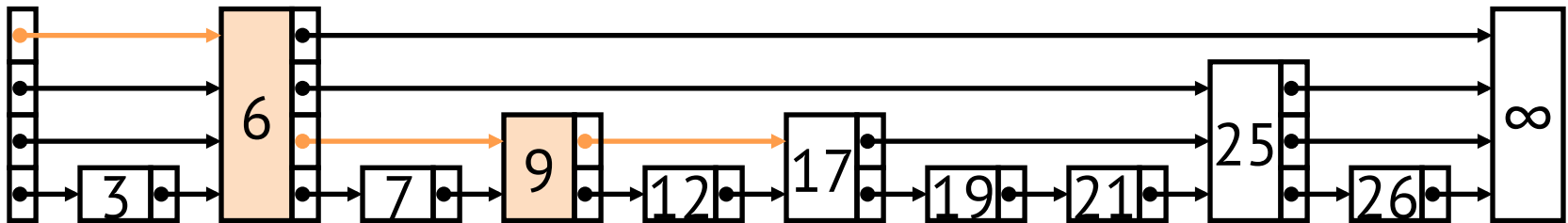
Search

Search(19)



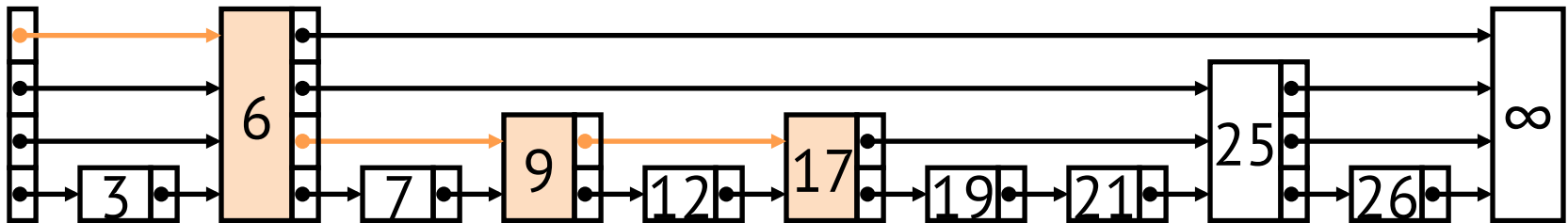
Search

Search(19)



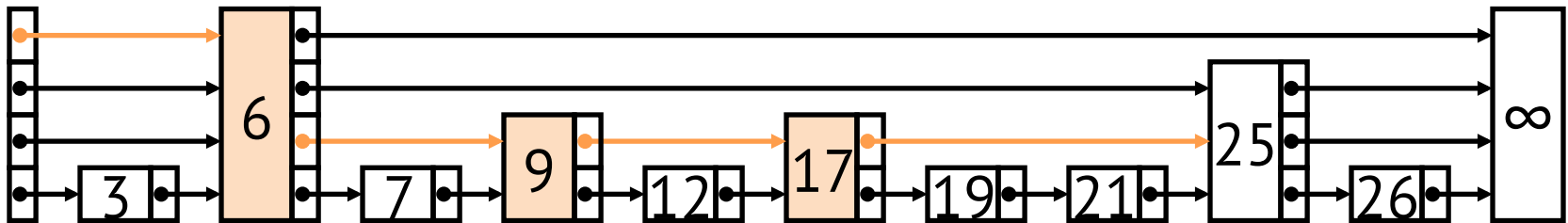
Search

Search(19)



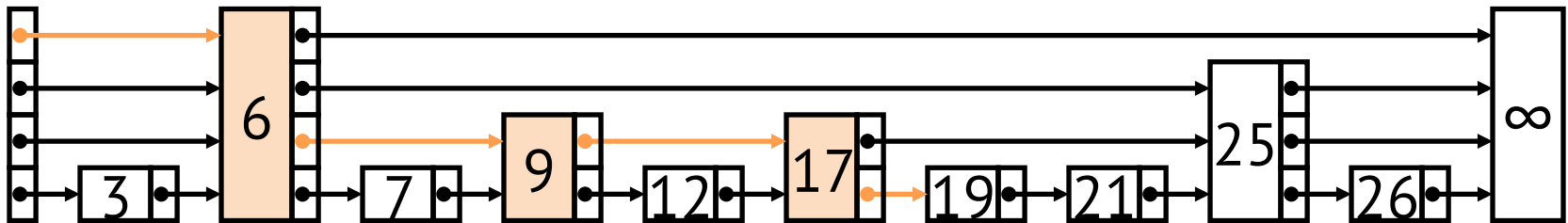
Search

Search(19)



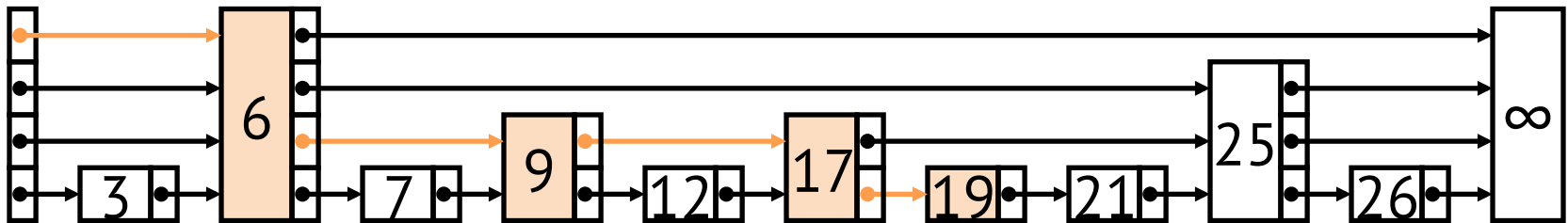
Search

Search(19)



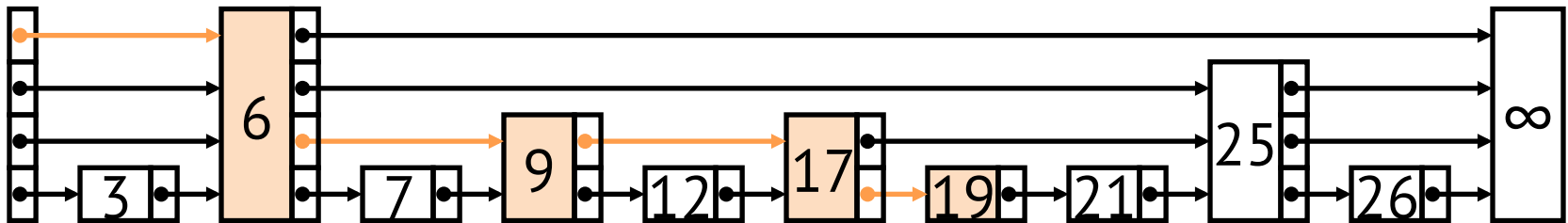
Search

Search(19)



Search

Search(19)



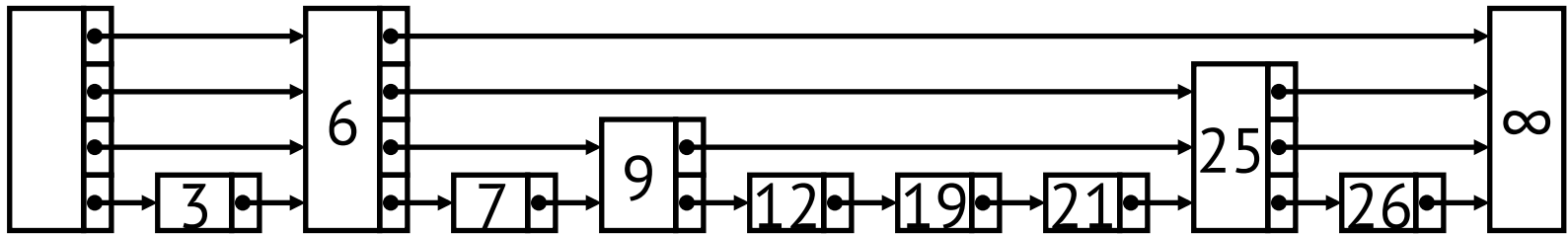
gefunden!

Insert

- Insert(list, search_key)
 update[1..list.level] ← list.head
 x ← list.head
 for i ← list.level downto 1 do
 while x.next(i).key < search_key do
 x ← x.next(i)
 update[i] ← x
 x ← x.next(i)
 if x.key ≠ search_key then
 new_level ← RandomLevel()
 if new_level > list.level then
 list.level ← new_level
 x = MakeNode(new_level, search_key)
 for i ← 1 to new_level do
 x.next(i) ← update[i].next(i)
 update[i].next(i) ← x

Insert

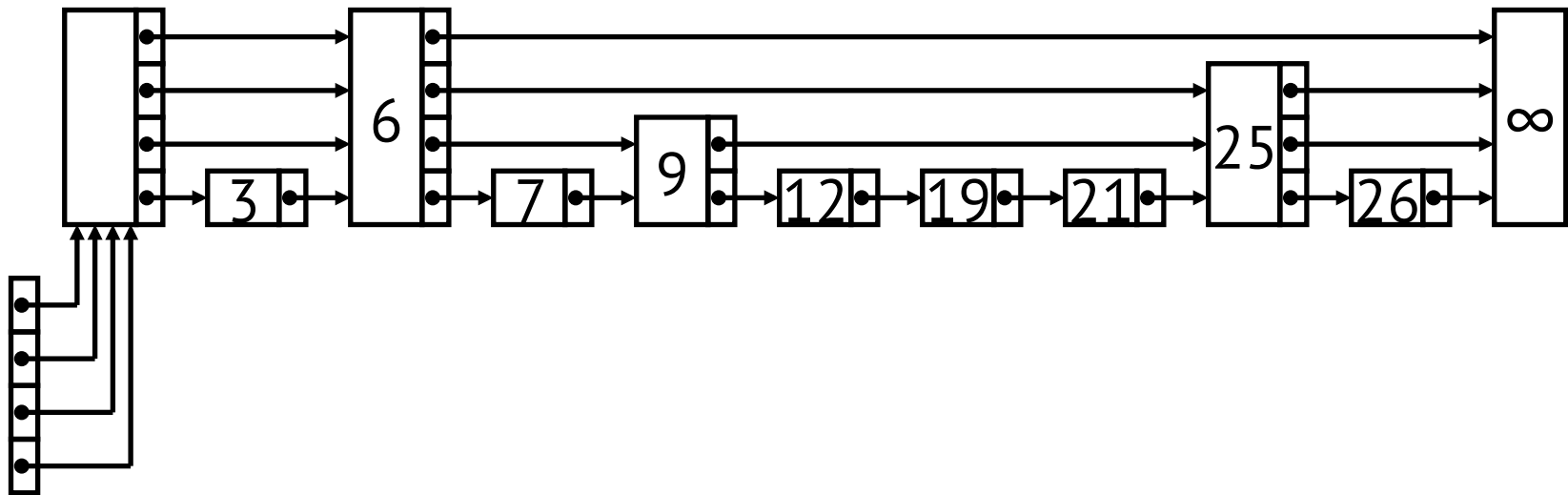
Insert(17)



update[]

Insert

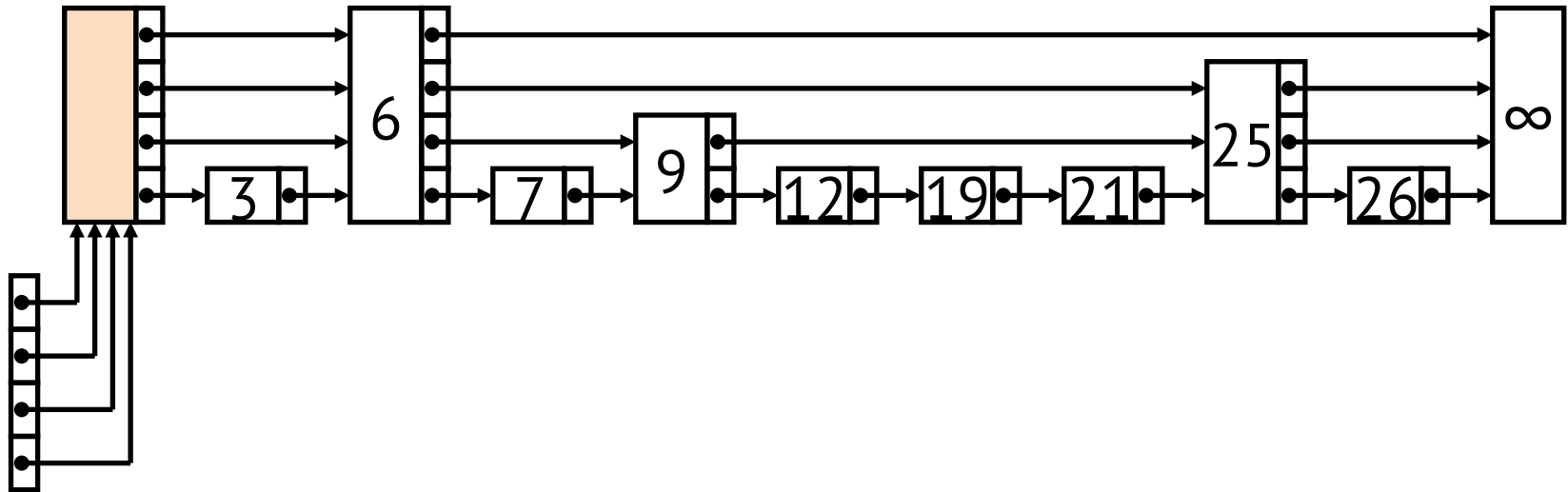
Insert(17)



update[]

Insert

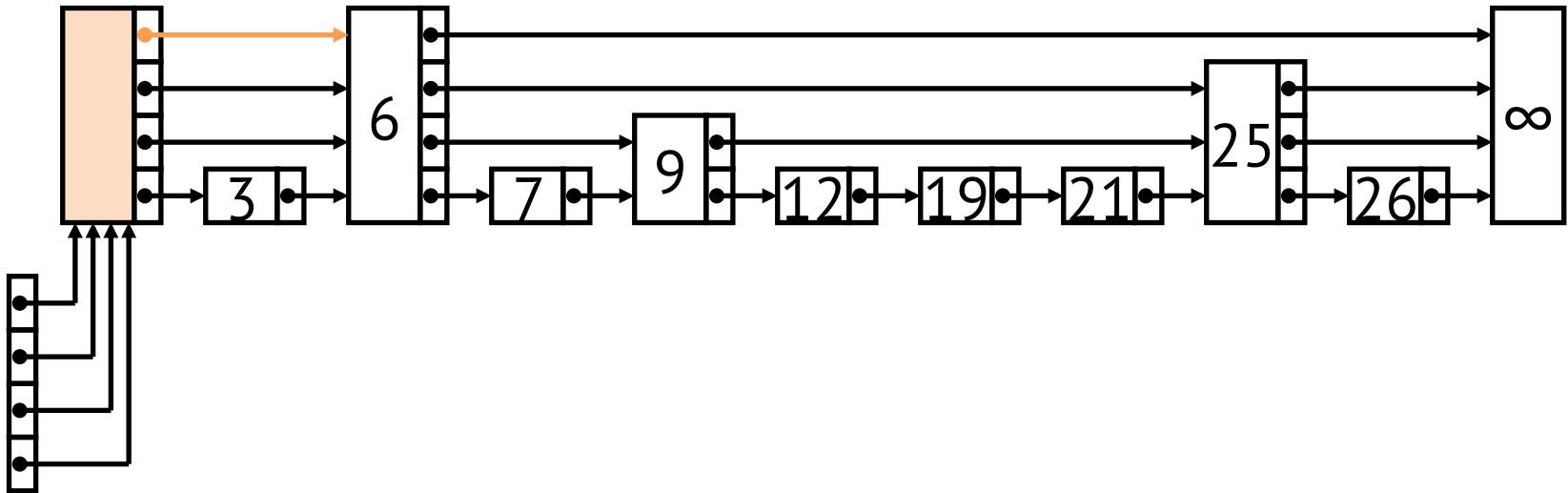
Insert(17)



update[]

Insert

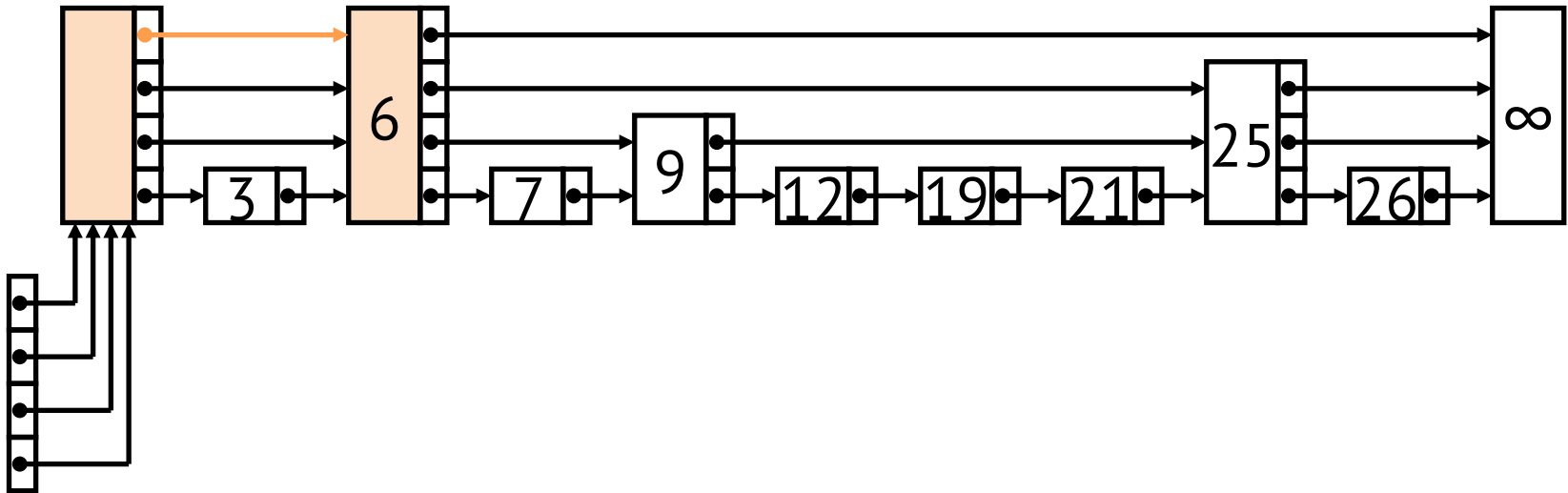
Insert(17)



update[]

Insert

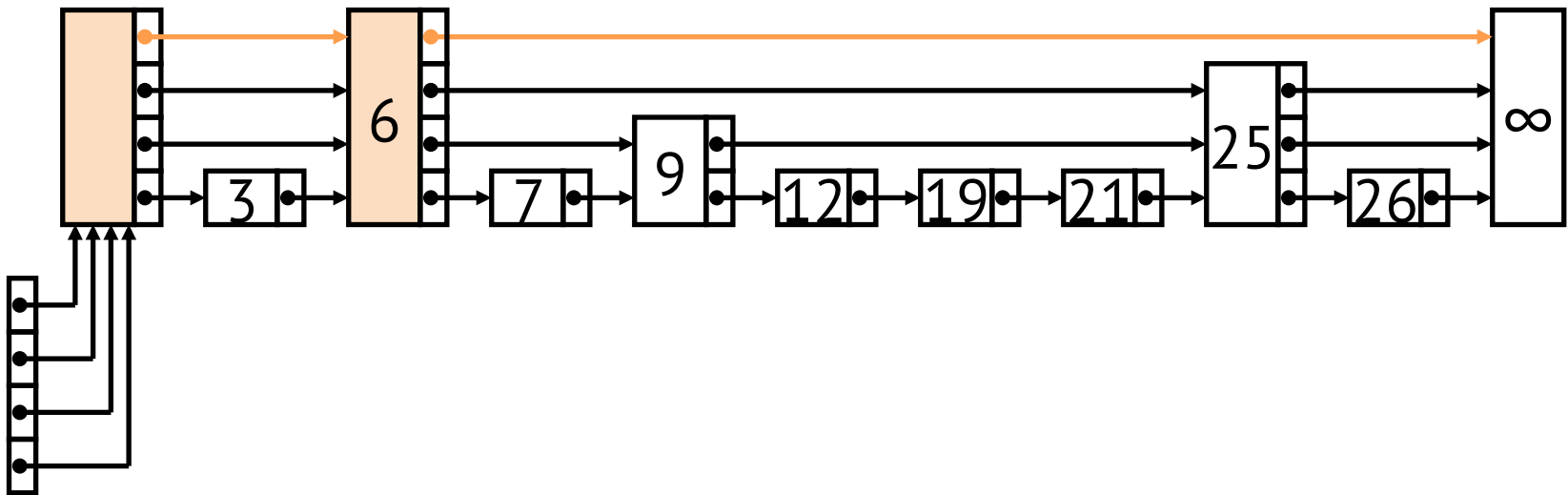
Insert(17)



update[]

Insert

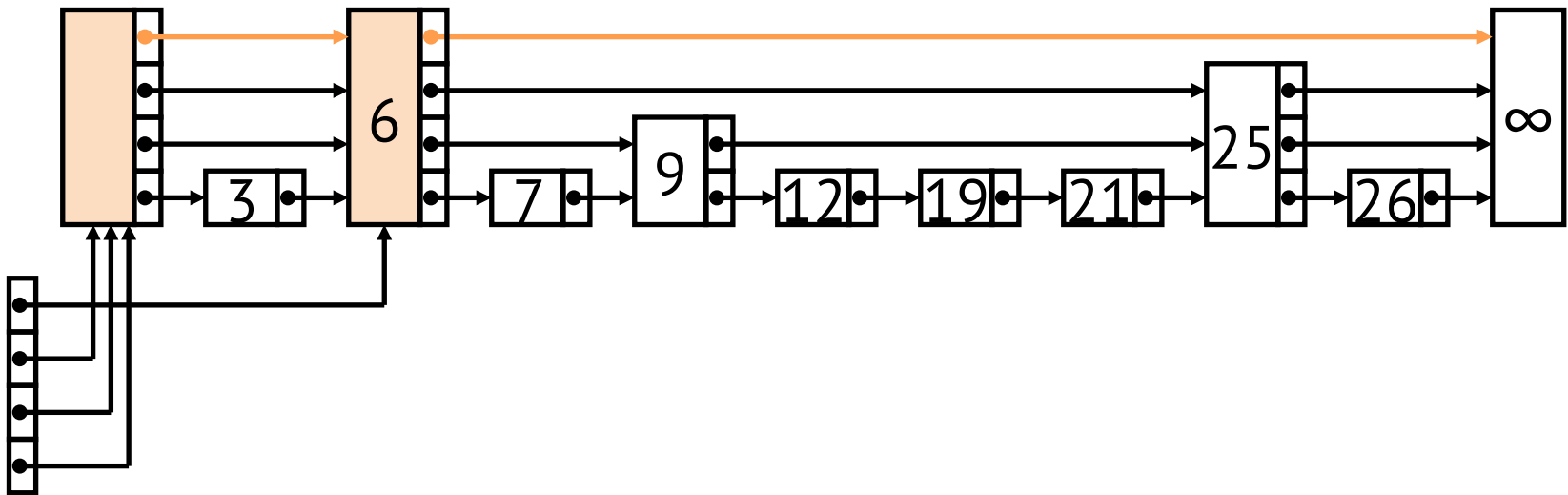
Insert(17)



update[]

Insert

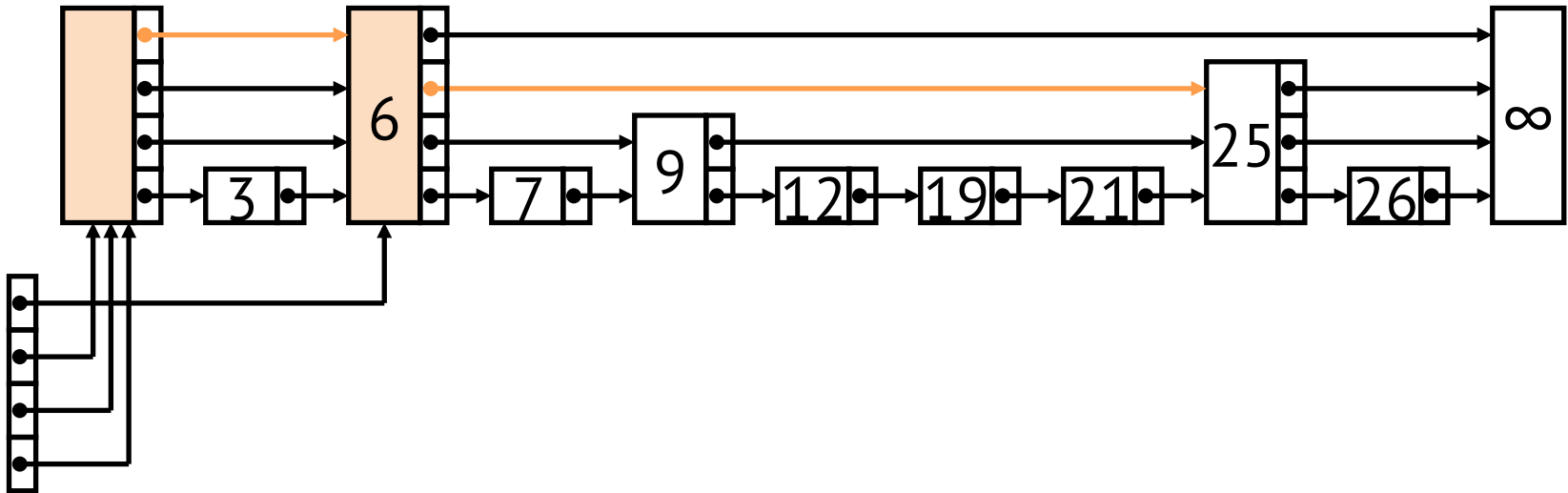
Insert(17)



update[]

Insert

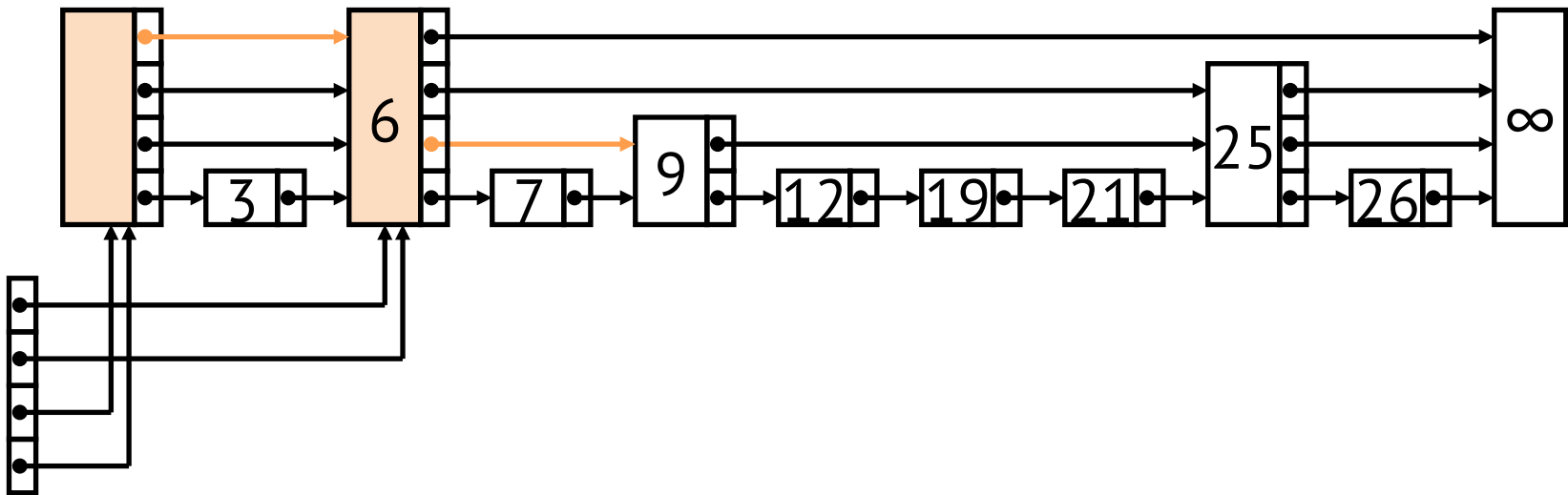
Insert(17)



update[]

Insert

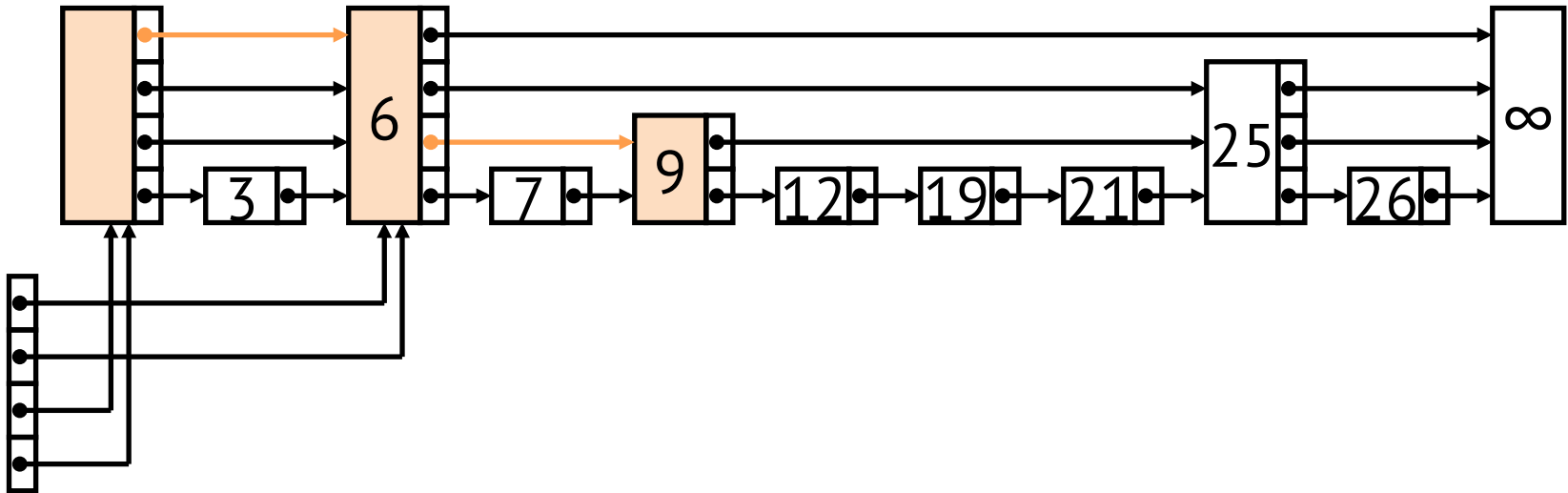
Insert(17)



update[]

Insert

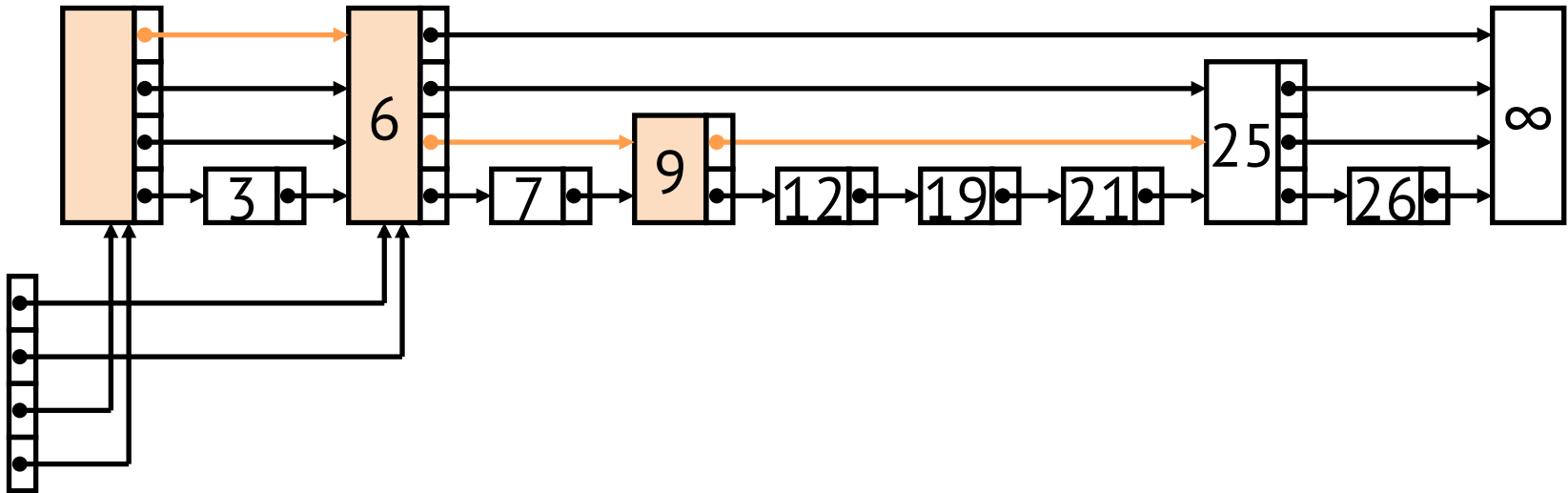
Insert(17)



update[]

Insert

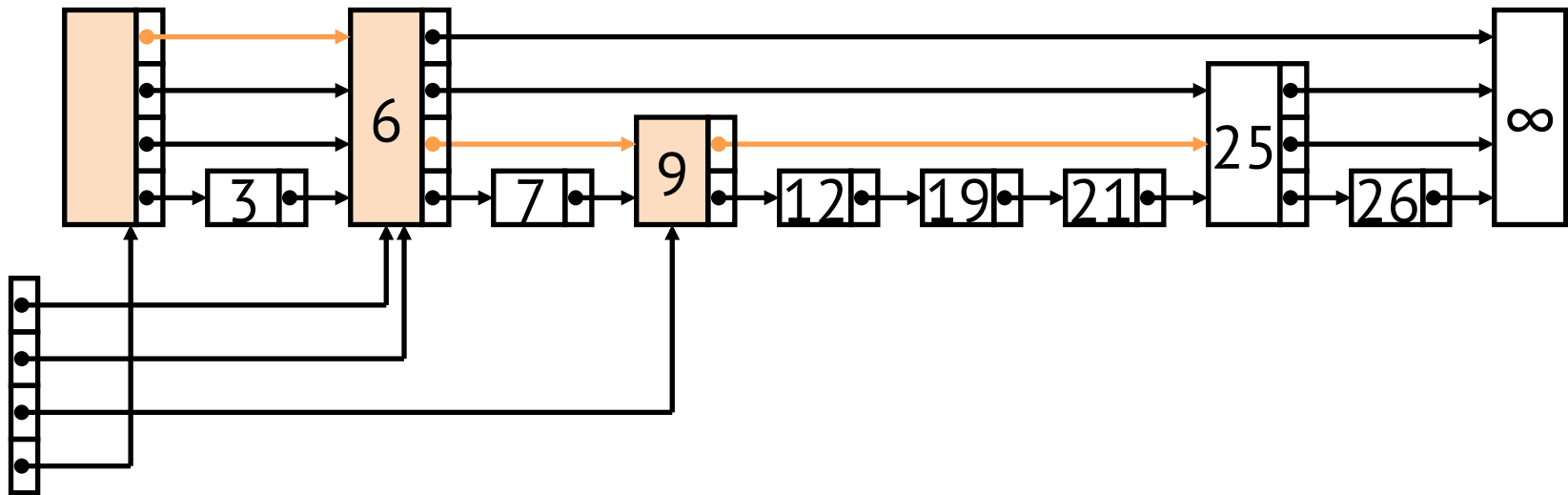
Insert(17)



update[]

Insert

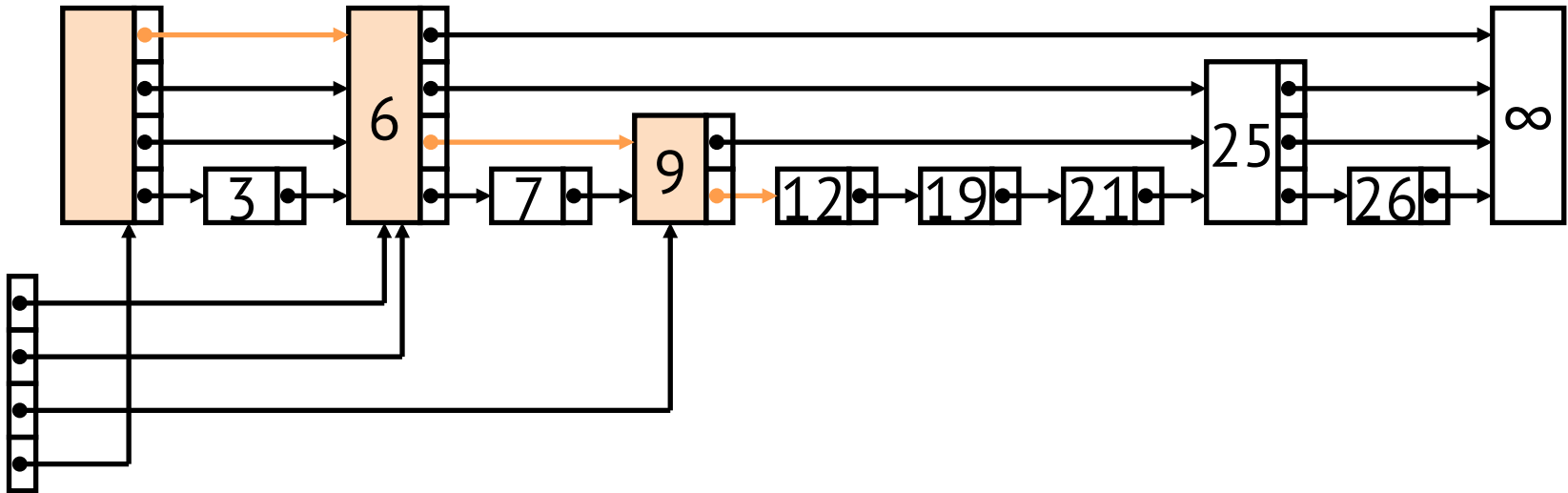
Insert(17)



update[]

Insert

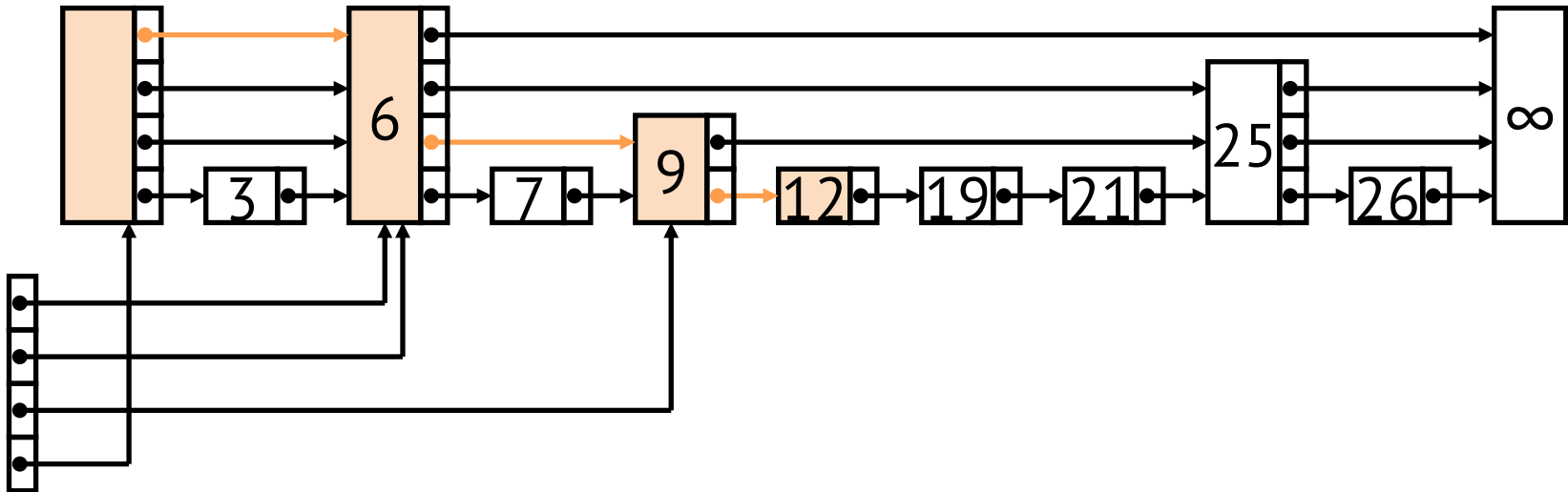
Insert(17)



update[]

Insert

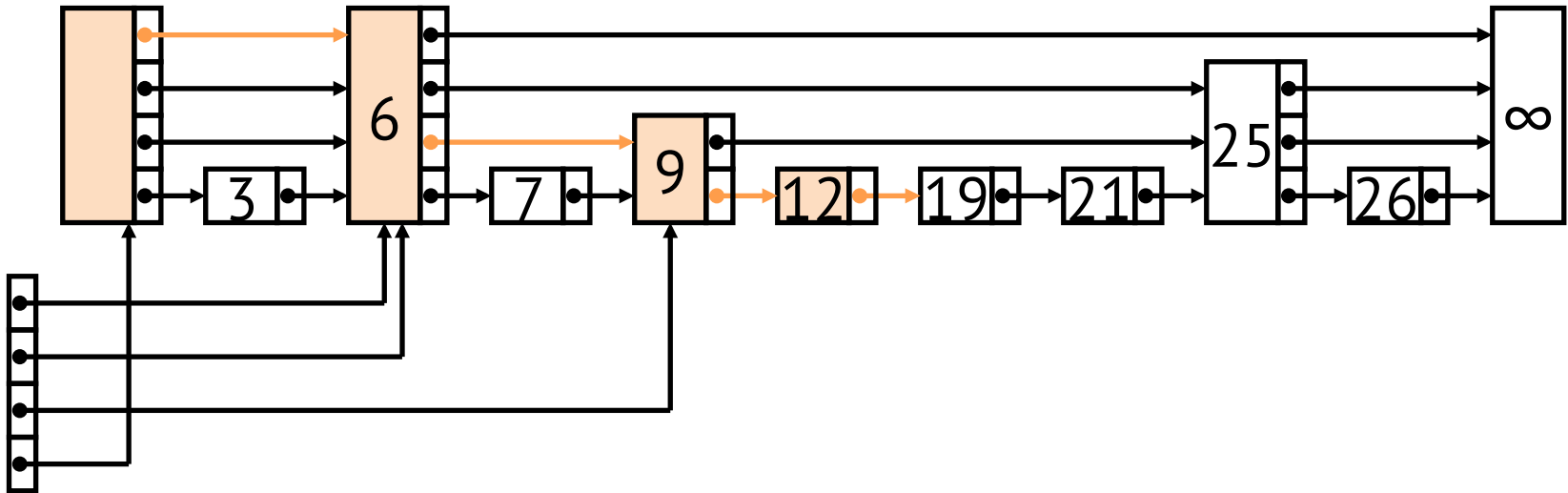
Insert(17)



update[]

Insert

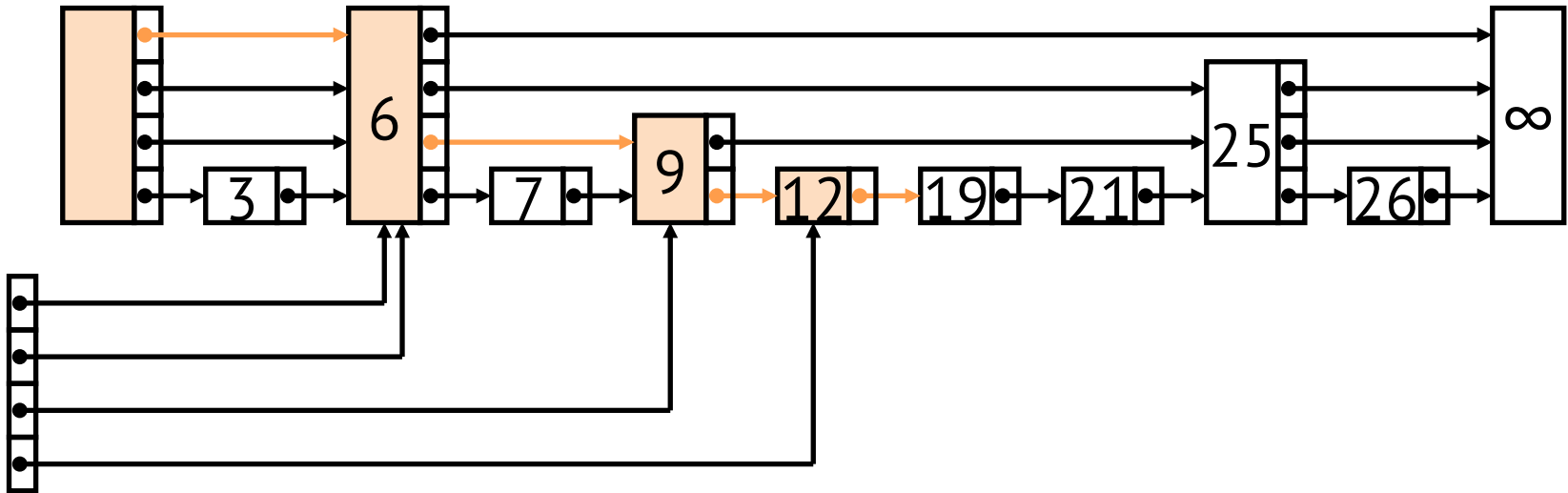
Insert(17)



update[]

Insert

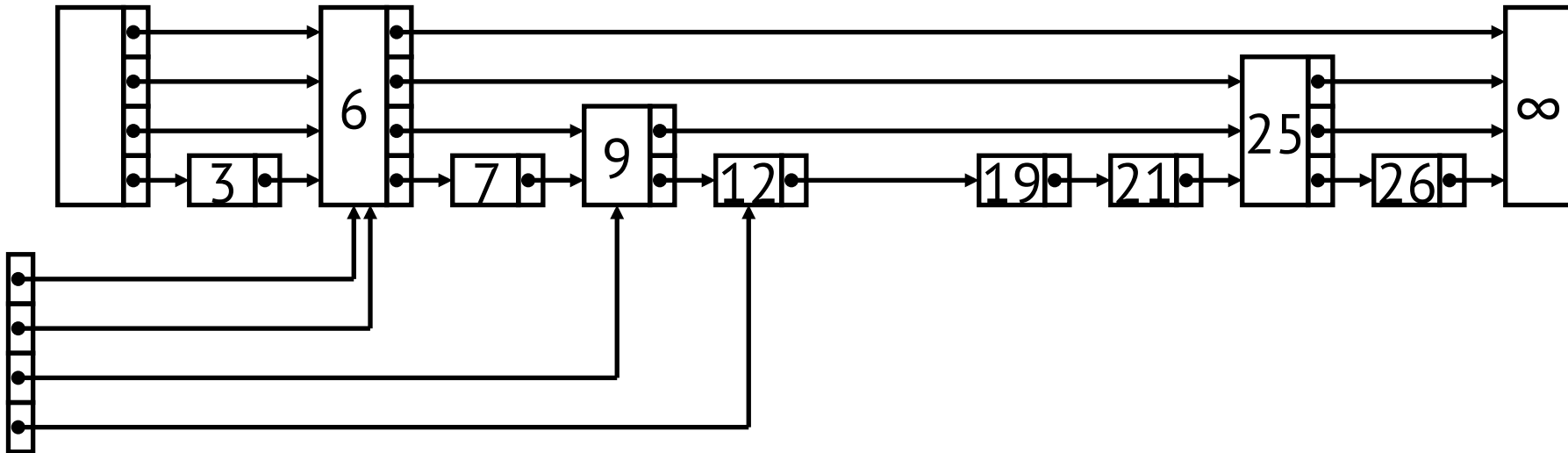
Insert(17)



update[]

Insert

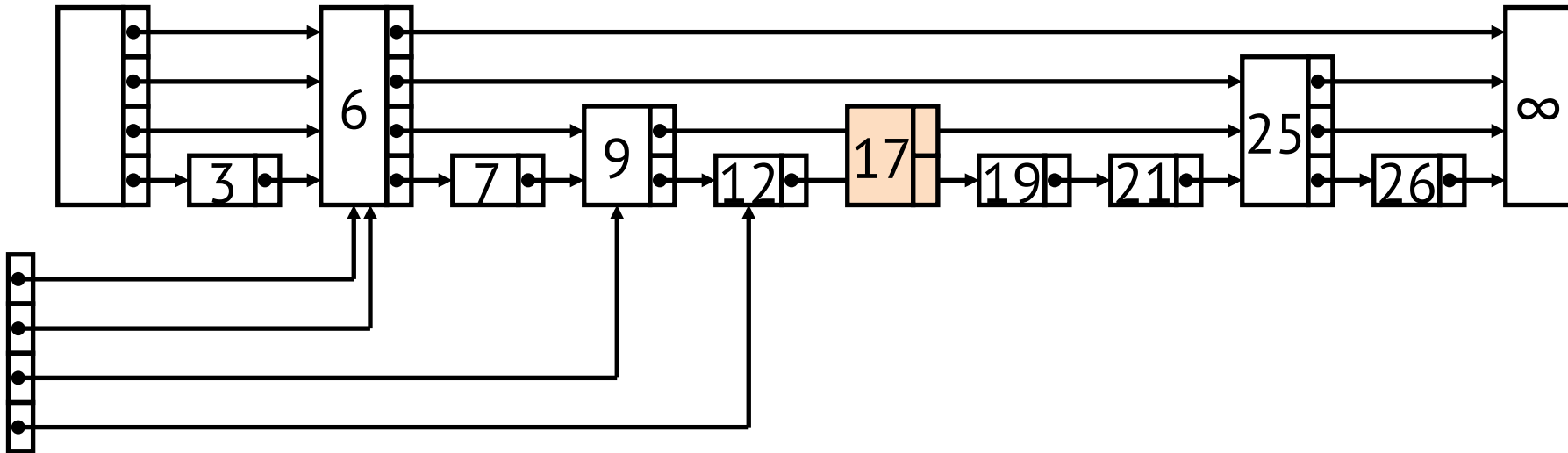
Insert(17)



update[]

Insert

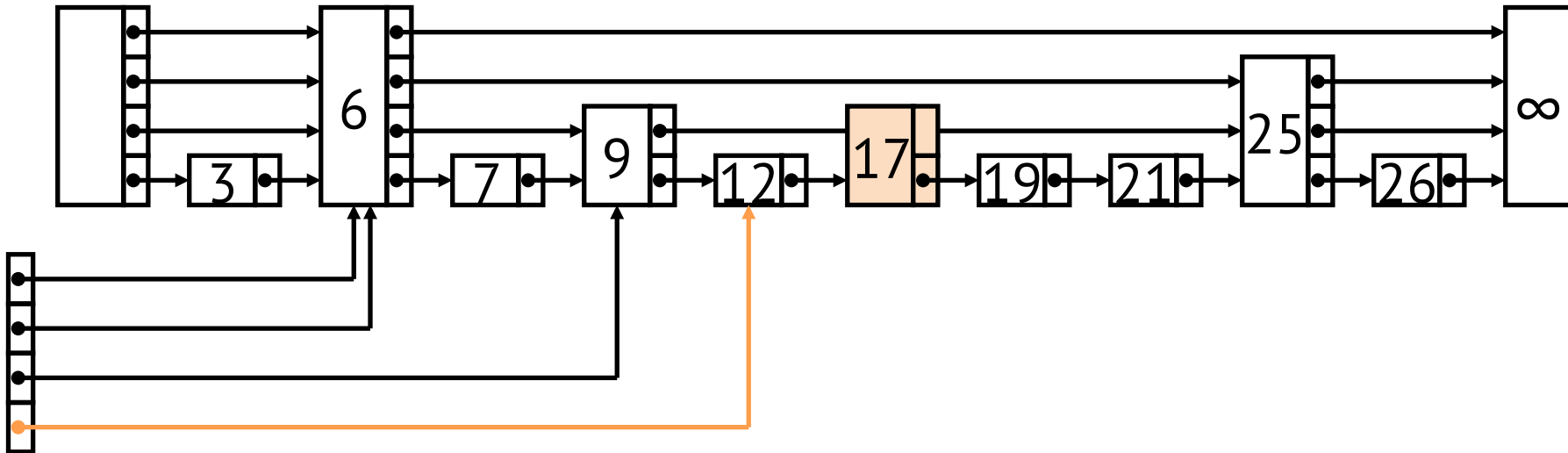
Insert(17)



update[]

Insert

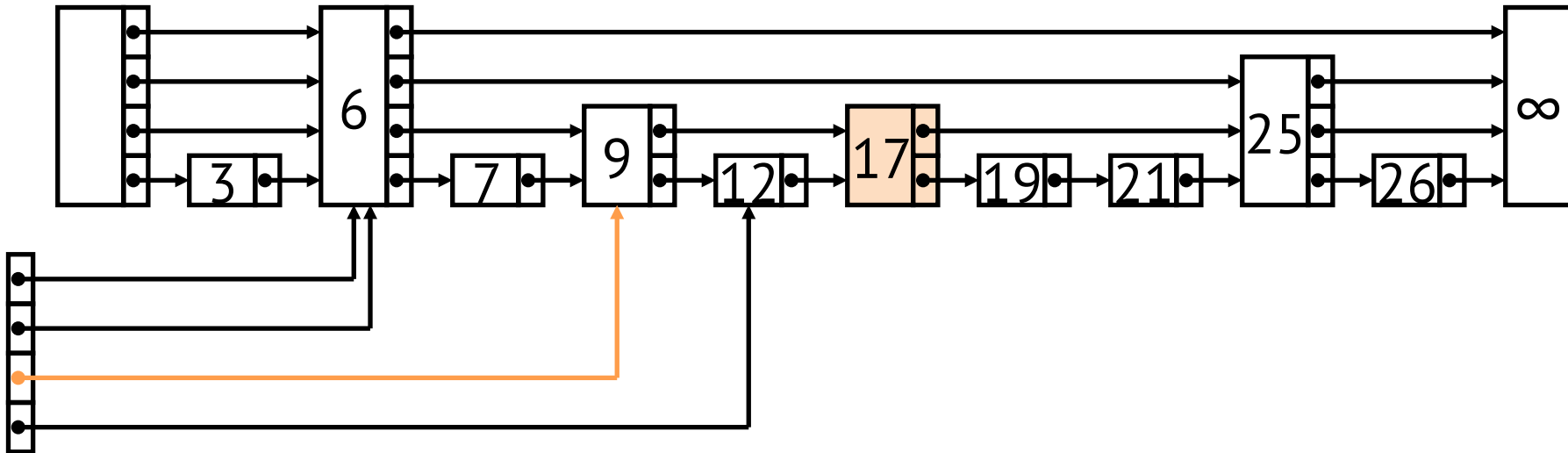
Insert(17)



update[]

Insert

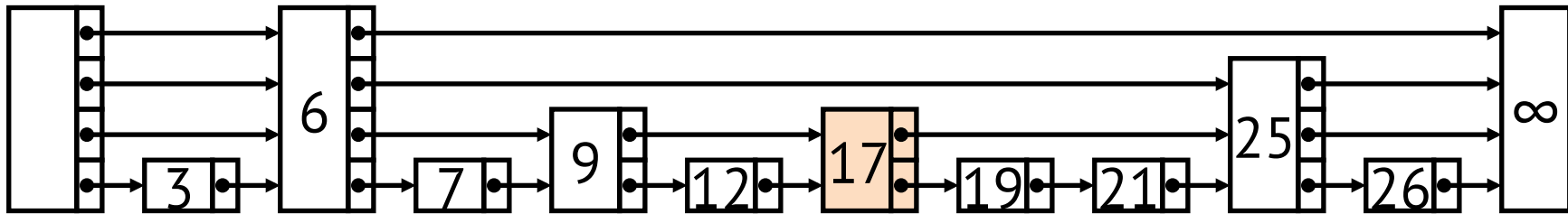
Insert(17)



update[]

Insert

Insert(17)



Delete

- Delete(list, search_key)
 update[1..list.level] \leftarrow list.header
 x \leftarrow list.header
 for i = list.level **downto** 1 **do**
 while x.next(i).key < search_key **do**
 x \leftarrow x.next(i)
 update[i] \leftarrow x
 x \leftarrow x.next(i)
 if x.key = search_key **then**
 for i \leftarrow 1 **to** x.level **do**
 update[i].next[i] \leftarrow x.next[i]
 free(x)
 while list.level > 1 and list.header.next(list.level) = NIL **do**
 list.level \leftarrow list.level - 1

Analyse

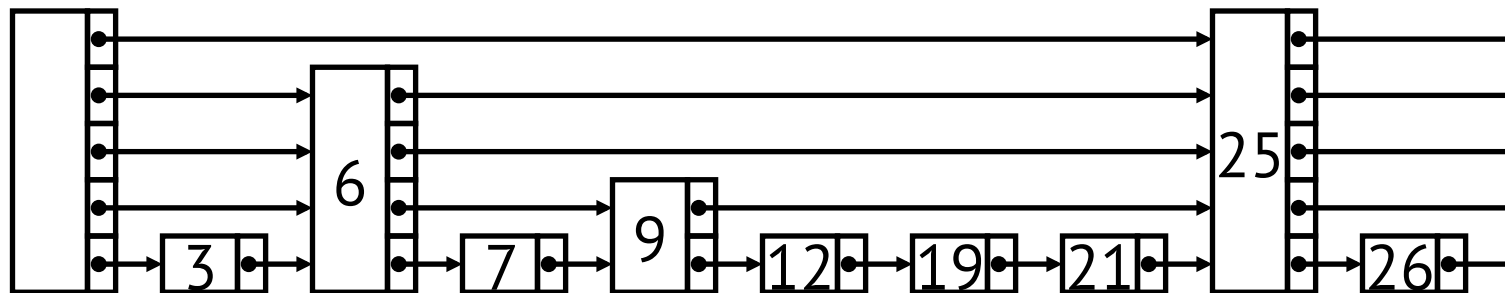
- Was ist die erwartete Länge des Suchpfads?
- Was ist die erwartete Höhe der Knoten?
- Es sei $L(n) = \log_{1/p} n$, insbesondere $p^{L(n)} = 1/n$
- Analysiere die Zahl der horizontalen und vertikalen Schritte getrennt!



Analyse

- Was ist die erwartete Länge des Suchpfads?
- Idee: Analysiere den Suchpfad rückwärts.

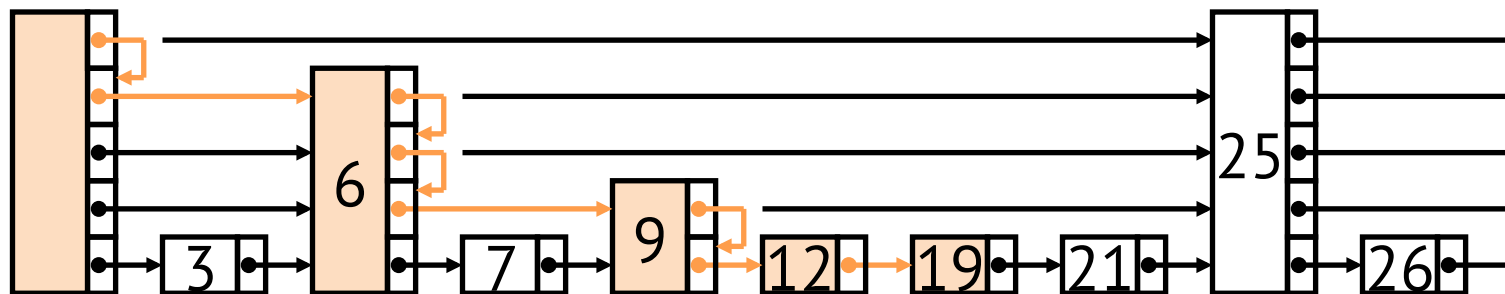
Search(19)



Analyse

- Was ist die erwartete Länge des Suchpfads?
- Idee: Analysiere den Suchpfad rückwärts.

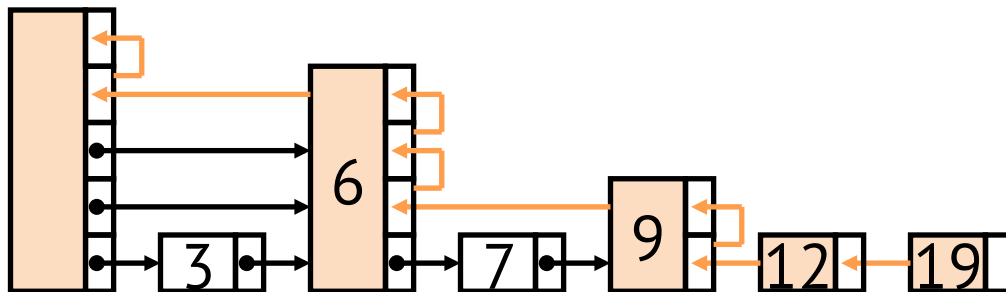
Search(19)



Analyse

- Was ist die erwartete Länge des Suchpfads?
- Idee: Analysiere den Suchpfad rückwärts.

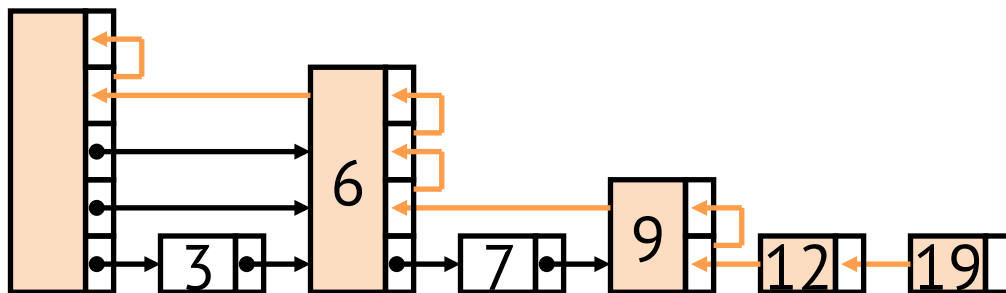
Search(19)



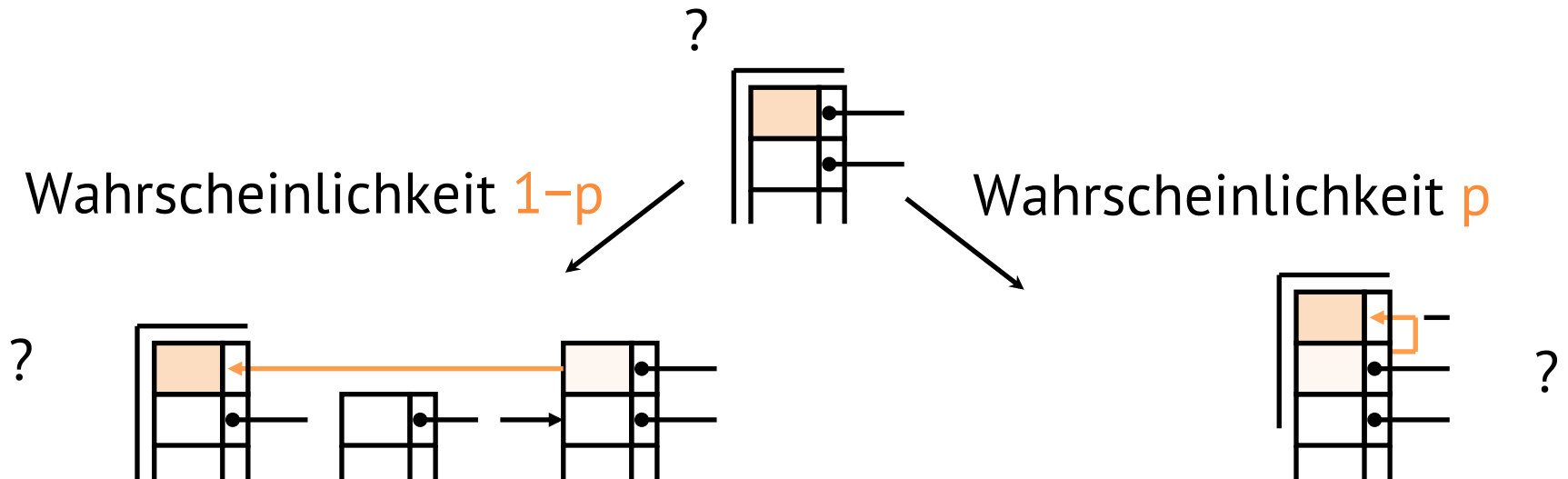
Analyse

- Es sei $C(k)$ die erwartete Anzahl der Schritte, um k Level nach oben zu steigen.
- $C(0) = 0$

Search(19)



Analyse



$$C_k = (1-p) \times (1+C_k) + p \times (1+C_{k-1})$$

$$C_k = 1 + C_k - p - p \times C_k + p + p \times C_{k-1}$$

$$C_k = 1 / p + C_{k-1}$$

$$C_k = k / p$$

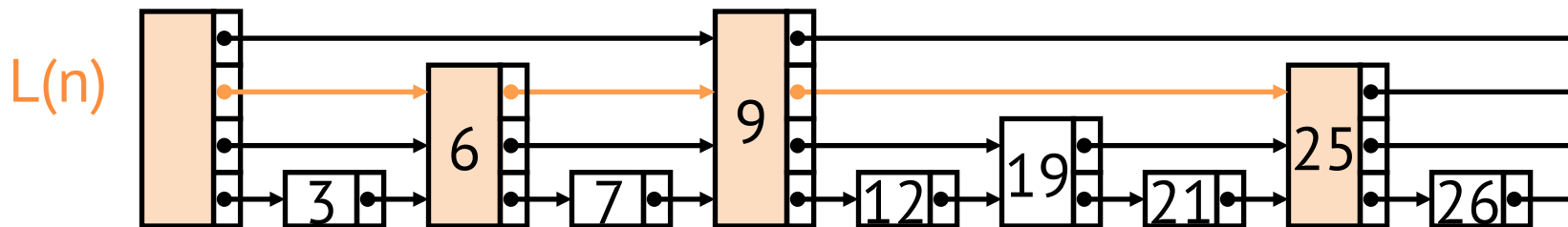
1. die erwartete Anzahl der Schritte, um $L(n)-1$ Level nach oben zu steigen, ist

$$C_{L(n)-1} = (L(n)-1) / p$$

2....

Analyse

- Die erwartete Zahl der verbleibenden horizontalen Schritte bis zum Anfang der Liste ist durch die Zahl der Knoten mit Level $\geq L(n)$ beschränkt.
- Es gibt $np^{L(n)-1} = 1/p$ solcher Knoten



Analyse

- Es sei w_i die Wahrscheinlichkeit, dass ein Knoten q mit $\text{level}(q) \geq i$ erzeugt wird

$$\begin{aligned}w_i &= \sum_{j=i}^{\infty} p^{j-1} (1-p) \\&= \frac{1-p}{p} \sum_{j=i}^{\infty} p^j \\&= \frac{1-p}{p} \left(\sum_{j=0}^{\infty} p^j - \sum_{j=0}^{i-1} p^j \right) \\&= \frac{1-p}{p} \left(\frac{1}{1-p} - \frac{1-p^i}{1-p} \right) \\&= p^{i-1}\end{aligned}$$

- Die Wahrscheinlichkeit, dass ein Knoten q mit $\text{level}(q) \geq L(n)$ erzeugt wird, ist also

$$w_{L(n)} = p^{L(n)-1} = \frac{1}{p} p^{\log_{1/p} n} = \frac{1}{pn}$$

und die erwartete Zahl von Knoten mit Level $\geq L(n)$ ist somit $1 / p$

1. die erwartete Anzahl der Schritte, um $L(n)-1$ Level nach oben zu steigen, ist

$$C_{L(n)-1} = (L(n)-1) / p$$

2. Die erwartete verbleibende horizontale Länge bis zum Startknoten ist $\leq 1 / p$

3....

Analyse

- Im Startknoten müssen wir von Level $L(n)$ zum maximalen Level kommen
- Die Wahrscheinlichkeit, dass der Level eines Elements $> k$ ist, ist p^k
- Die Wahrscheinlichkeit, dass kein Knoten mit Level $> k$ existiert, ist $(1-p^k)^n$
- Die Wahrscheinlichkeit, dass der maximale Level der n Elemente $> k$ ist, ist $1-(1-p^k)^n \leq np^k$
- Ist M der maximale Level, so ist $P(M > k) \leq np^k$



Analyse

$$\begin{aligned} E(M) &= \sum_{k=0}^{L(n)} kP(M = k) + \sum_{k=L(n)+1}^{\infty} kP(M = k) \\ &\leq L(n) + \sum_{k=L(n)+1}^{\infty} kP(M > k - 1) \\ &\leq L(n) + \sum_{k=L(n)+1}^{\infty} knp^{k-1} \\ &= L(n) + \sum_{k=0}^{\infty} (k + L(n) + 1)np^{k+L(n)} \end{aligned}$$

Analyse

$$\begin{aligned} E(M) &= \dots \\ &= L(n) + \sum_{k=0}^{\infty} (k + L(n) + 1) np^{k+L(n)} \\ &= L(n) + \sum_{k=0}^{\infty} (k + L(n) + 1) p^k \\ &= L(n) + \sum_{k=0}^{\infty} kp^k + \sum_{k=0}^{\infty} (L(n) + 1) p^k \\ &= L(n) + \frac{p}{(1-p)^2} + (L(n) + 1) \frac{1}{1-p} \\ &= O(L(n)) \end{aligned}$$

1. die erwartete Anzahl der Schritte, um $L(n)-1$ Level nach oben zu steigen, ist $C_{L(n)-1} = (L(n)-1) / p$
2. Die erwartete verbleibende horizontale Länge bis zum Startknoten ist $\leq 1 / p$
3. Der erwartete maximale Level ist $O(L(n))$

1. die erwartete Anzahl der Schritte, um $L(n)-1$ Level nach oben zu steigen, ist
$$C_{L(n)-1} = (L(n)-1) / p = O(L(n))$$
2. Die erwartete verbleibende horizontale Länge bis zum Startknoten ist $\leq 1 / p = O(1)$
3. Der erwartete maximale Level ist $O(L(n))$

- Die erwartete Länge des Suchpfades bei einer Skip-Liste mit n Elementen ist

$$O(L(n)) = O(\log_{1/p} n) = O(\log n)$$