

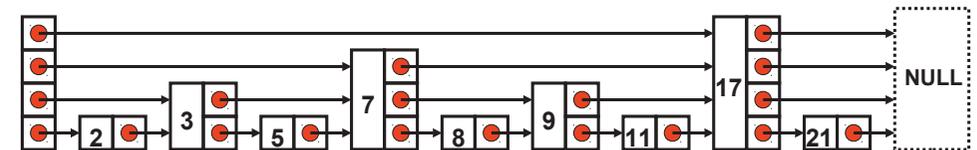
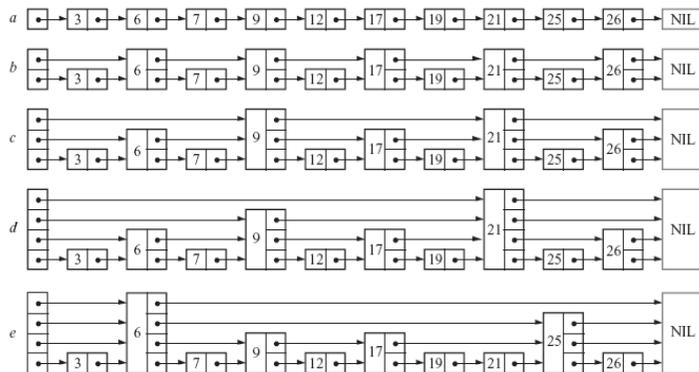
# Skip-List

- je datová struktura, která může být použita jako náhrada za vyvážené stromy.
- představují pravděpodobnostní alternativu k vyváženým stromům (struktura jednotlivých uzlů se volí náhodně)
- Na rozdíl od stromů má **skip list** následující výhody:
  - jednoduchá implementace
  - jednoduché algoritmy vložení/zrušení
  - časová složitost vyhledávání je obdobná jako u stromů

# Skip-List

- prvky v seznamu jsou uspořádány
- seznam obsahuje prvky, které mají  $k$  ukazatelů  
 $1 \leq k \leq \text{max\_level}$
- uzel s  $k$ -ukazateli se nazývá uzel úrovně  $k$
- seznam úrovně  $k$  - obsahuje prvky s maximálně  $k$  ukazateli
- **ideální skip-list** - každý  $2^i$ -tý prvek má ukazatel, který ukazuje o  $2^i$  prvků dopředu

## Základní myšlenka zavedení skip-listů



Pokud má každý  $2^i$ -tý uzel  $2^i$  ukazatelů na následující uzly, pak jsou uzly jednotlivých úrovní rozloženy následovně:

50% uzlů úrovně 1  
25% uzlů úrovně 2  
12.5% uzlů úrovně 3  
atd.

**Výhoda:** složitost vyhledávání  $O(\log n)$

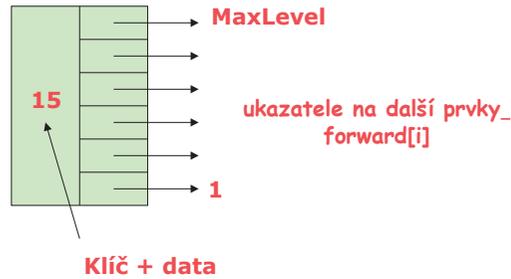
**Nevýhoda:** po provedení operací insert/delete je nutné provádět restrukturalizaci seznamu

**Řešení:** ponechat rozložení uzlů ale vyhnout se restrukturalizaci - tj. uzly úrovně  $k$  jsou vkládány náhodně s uvedeným pravděpodobnostním rozložením

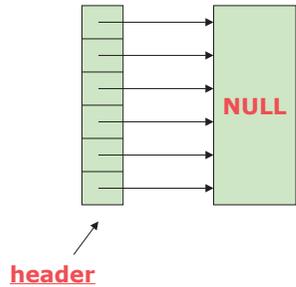
seznam	složitost vyhledávání - nejhorší případ
a) obyčejný spoj.seznam	$n$
b) extra ukazatele mezi každým 2. uzlem	$\lceil n/2 \rceil + 1$
c) extra ukazatele mezi každým 4. uzlem	$\lceil n/4 \rceil + 1$
d) extra ukazatele mezi každým $2^i$ . uzlem	$\lceil \log n \rceil$
e) náhodná volba extra uzlů s ukazateli (skip list)	???

## Prvek Skip-listu

- každý prvek seznamu úrovně  $k$  má  $k$  ukazatelů (k se volí náhodně při vytvoření prvku)



## Prázdný seznam



## Inicializace seznamu\_

- je vytvořena hlavička seznamu (obsahuje  $MaxLevel$  ukazatelů)
- všechny ukazatele se inicializují na  $NIL$
- celkový počet úrovní  $MaxLevel$  se volí na základě maximálního počtu prvků  $N$   
 $MaxLevel = \log_2(N)$

## Vyhledávání

- Začínáme v nejvyšší úrovni
  - Dokud je hledaný prvek větší než prvek na který ukazuje ukazatel,
    - posouváme se vpřed v dané úrovni .
  - Pokud je hledaný prvek menší než následující klíč,
    - přesuneme se o jednu úroveň níž.
  - Opakujeme postup pokud není prvek nalezen, nebo pokud není jisté (v úrovni 1), že prvek neexistuje.
- Časová složitost
    - nejlepší/průměrný případ : logaritmický
    - nejhorší případ : lineární (skip list přechází v normální spojový seznam)

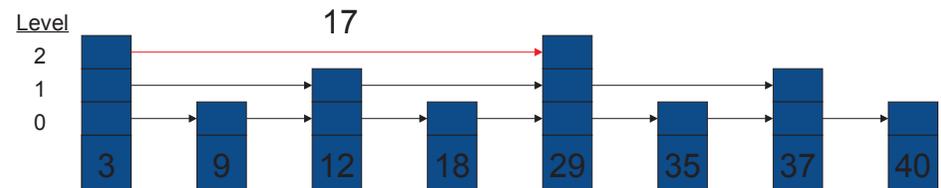
## Algoritmus vyhledávání

```

Search(list, searchKey)
x := list→header
- loop invariant: x→key < searchKey
for i := list→level downto 1 do
  while x→forward[i]→key < searchKey do
    x := x→forward[i]
- x→key < searchKey ≤ x→forward[1]→key
x := x→forward[1]
if x→key = searchKey then return x→value
else return failure
    
```

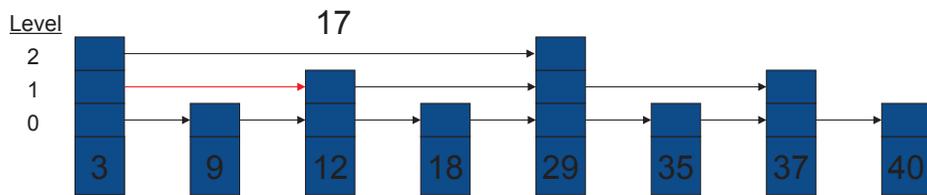
## Vložení prvku

- Vyhledávacím algoritmem nalezněte pozici pro vložení prvku
  - zapamatujte pozici předchůdce
- Zvolte úroveň nově vkládaného uzlu
- Vložte nový uzel a pokud je to nutné zvětšete hodnotu  $MaxLevel$



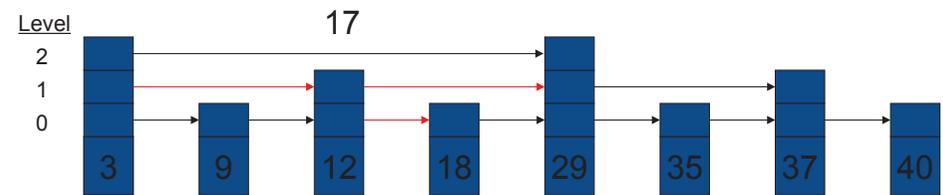
## Vložení prvku

- Vyhledávacím algoritmem nalezněte pozici pro vložení prvku
  - zapamatujte pozici předchůdce
- Zvolte úroveň nově vkládaného uzlu
- Vložte nový uzel a pokud je to nutné zvětšete hodnotu MaxLevel



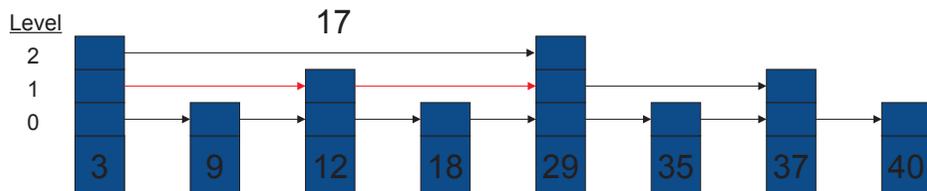
## Vložení prvku

- Vyhledávacím algoritmem nalezněte pozici pro vložení prvku
  - zapamatujte pozici předchůdce
- Zvolte úroveň nově vkládaného uzlu
- Vložte nový uzel a pokud je to nutné zvětšete hodnotu MaxLevel



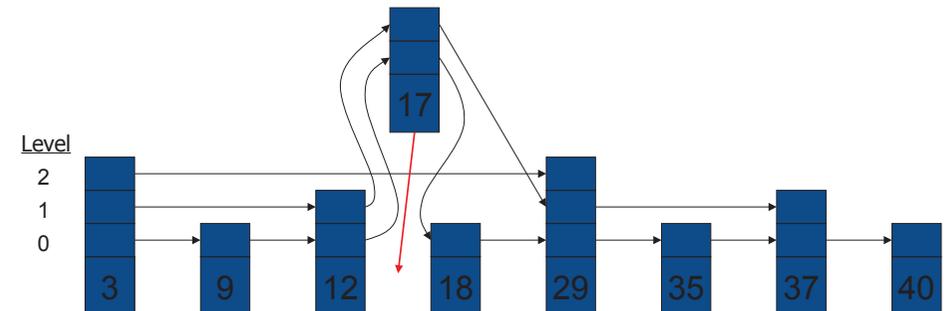
## Vložení prvku

- Vyhledávacím algoritmem nalezněte pozici pro vložení prvku
  - zapamatujte pozici předchůdce
- Zvolte úroveň nově vkládaného uzlu
- Vložte nový uzel a pokud je to nutné zvětšete hodnotu MaxLevel



## Vložení prvku

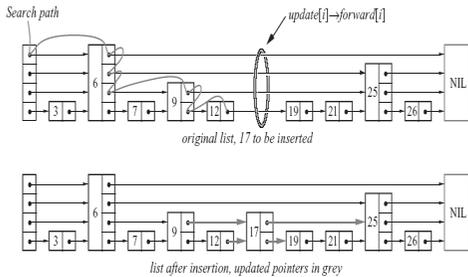
- Vyhledávacím algoritmem nalezněte pozici pro vložení prvku
  - zapamatujte pozici předchůdce
- Zvolte úroveň nově vkládaného uzlu
- Vložte nový uzel a pokud je to nutné zvětšete hodnotu MaxLevel



## Volba náhodné úrovně

```

randomLevel()
lvl := 1
-- random() that returns a random value in [0...1)
while random() < p and lvl < MaxLevel do
    lvl := lvl + 1
return lvl
    
```



## Algoritmus vložení prvku

```

Insert(list, searchKey, newValue)
local update[1..MaxLevel]
x := list→header
for i := list→level downto 1 do
    while x→forward[i]→key < searchKey do
        x := x→forward[i]
        -- x→key < searchKey ≤ x→forward[i]→key
        update[i] := x
    x := x→forward[1]
if x→key = searchKey then x→value := newValue
else
    lvl := randomLevel()
    if lvl > list→level then
        for i := list→level + 1 to lvl do
            update[i] := list→header
        list→level := lvl
    x := makeNode(lvl, searchKey, value)
    for i := 1 to level do
        x→forward[i] := update[i]→forward[i]
        update[i]→forward[i] := x
    
```

## Porovnání s ostatními datovými strukturami

Implementation	Search Time	Insertion Time	Deletion Time
<i>Skip lists</i>	0.051 msec (1.0)	0.065 msec (1.0)	0.059 msec (1.0)
<i>non-recursive AVL trees</i>	0.046 msec (0.91)	0.10 msec (1.55)	0.085 msec (1.46)
<i>recursive 2-3 trees</i>	0.054 msec (1.05)	0.21 msec (3.2)	0.21 msec (3.65)
<i>Self-adjusting trees:</i>			
<i>top-down splaying</i>	0.15 msec (3.0)	0.16 msec (2.5)	0.18 msec (3.1)
<i>bottom-up splaying</i>	0.49 msec (9.6)	0.51 msec (7.8)	0.53 msec (9.0)

Table 2 - Timings of implementations of different algorithms

$p$	Normalized search times (i.e., normalized $L(n)/p$ )	Avg. # of pointers per node (i.e., $1/(1-p)$ )
$1/2$	1	2
$1/e$	0.94...	1.58...
$1/4$	1	1.33...
$1/8$	1.33...	1.14...
$1/16$	2	1.07...

## Zrušení prvku

- Vyhledávacím algoritmem naleznete pozici pro zrušení prvku
  - zapamatujte pozici předchůdce
- Zrušte uzel, je-li to nutné zmenšete MaxLevel.

```

Delete(list, searchKey)
local update[1..MaxLevel]
x := list→header
for i := list→level downto 1 do
    while x→forward[i]→key < searchKey do
        x := x→forward[i]
        update[i] := x
    x := x→forward[1]
if x→key = searchKey then
    for i := 1 to list→level do
        if update[i]→forward[i] = x then break
        update[i]→forward[i] := x→forward[i]
    free(x)
    while list→level > 1 and
        list→header→forward[list→level] = NIL do
        list→level := list→level - 1
    
```