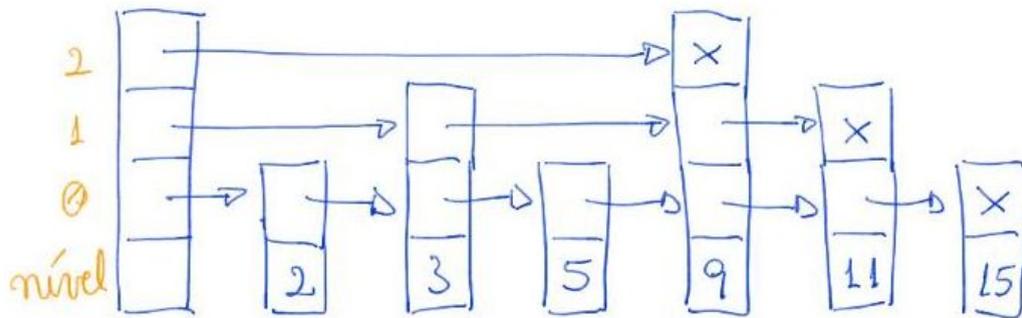


AED2 - Aula 08

Skip lists

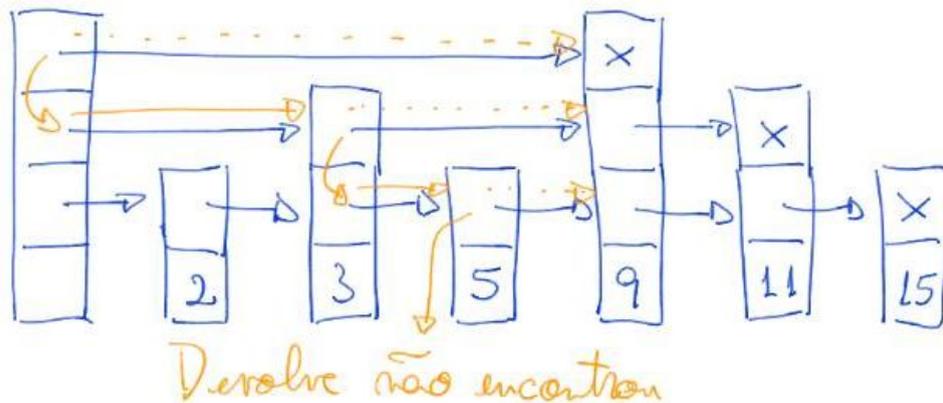
Ideia:

- listas hierárquicas, com diferentes densidades de itens e conectadas, possibilitando busca (e outras operações) eficientes.
- exemplo



Busca:

- exemplo de busca pelo 8



- código

```
Noh *buscaR(Noh *t, Chave chave, int nivel)
{
    if (t != lista && chave == t->chave)
        return t;
    if (t->prox[nivel] == NULL || chave < t->prox[nivel]->chave)
    {
        if (nivel == 0)
            return NULL;
        return buscaR(t, chave, nivel - 1);
    }
    return buscaR(t->prox[nivel], chave, nivel);
}
```

```
Noh *busca(Chave chave)
{
```

```

return buscaR(lista, chave, lgN);
}

```

Eficiência de tempo:

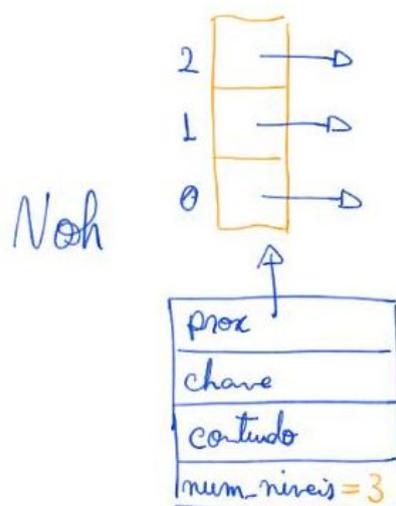
- busca em skip lists leva, em média, $(t \log_t N) / 2 = O(\log n)$ comparações,
 - sendo $t > 2$ o fator de dispersão da skip list, i.e., o número de nós do nível i para o nível $i + 1$ cai, em média, de $1/t$.
 - por ser uma estrutura probabilística, falamos de eficiência média
 - no entanto, note que essa média depende apenas das escolhas aleatórias da própria estrutura, e não dos valores da entrada.
- para entender de onde vem o valor $(t \log_t N) / 2$, observe que
 - uma skip list com N itens deve ter $\log_t N$ níveis
 - já que o número de itens cai de $1/t$ por nível
 - além disso, entre dois valores do nível $i + 1$ devem existir, em média, t valores no nível i
 - por isso esperamos dar $t / 2$ saltos por nível, em média, antes de descer para o nível seguinte
 - o resultado deriva do produto do número esperado de níveis pelo número esperado de saltos por nível.

Eficiência de espaço:

- skip lists tem, em média, $N (t / (t - 1)) = O(N)$ nós.
- observe que o primeiro nível tem N nós, o segundo tem N/t , o terceiro N/t^2 .
 - Assim, o número esperado de nós corresponde à soma dos termos de uma Progressão Geométrica (PG) que começa em N e tem razão $1/t$.
 - Como toda PG de razão < 1 , sua soma converge para $N * 1 / (1 - 1/t) = N / ((t - 1) / t) = N (t / (t - 1))$

Nós e definições:

- esquema



- código

```
#define lgNmax 100

typedef int Chave;
typedef int Item;

typedef struct noh
{
    Chave chave;
    Item conteudo;
    struct noh **prox;
    int num_niveis;
} Noh;

static Noh *lista;
static int N, lgN; // numero de nós e nível do nó mais alto
```

Probabilidade:

- a ideia central das skip lists é que a cada novo nível temos
 - menos nós, mais especificamente $1/t$ do número do nível anterior,
 - e que estes estão homogeneamente espaçados
- para obter tal resultado precisamos utilizar escolhas aleatórias, de modo que
 - um nó qualquer pertença ao nível i com probabilidade $(1/t)^i$
 - lembrando que $t > 2$ é o fator de dispersão da skip list

nível	prob. de nó pertencer ao nível	
⋮	⋮	⋮
4	$1/16$	$1/2^4$
3	$1/8$	$1/2^3$
2	$1/4$	$1/2^2$
1	$1/2$	$1/2^1$
0	1	$1/2^0$

fórmula geral
 $1/2^{\text{nível}}$

- a seguinte função implementa essa ideia

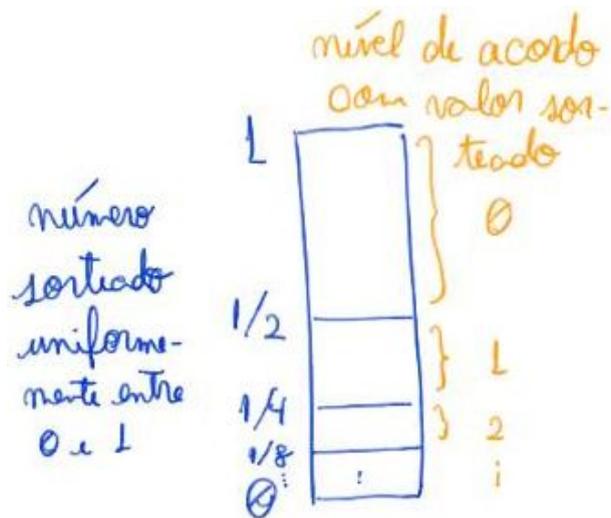
```
int nivelAleatorio()
{
    int i, j, t = 2, v = rand();
    for (i = 0, j = t; i < lgNmax; i++, j *= t)
        if (v > RAND_MAX / j)
            break;
}
```

```

if (i > lgN)
    lgN = i;
return i;
}

```

- observe que essa função sorteia um valor v e
 - quanto menor tal valor maior será o nível do nó
- note que a comparação $v > \text{RAND_MAX} / j$
 - equivale a $v / \text{RAND_MAX} > 1 / j$
- assim, podemos pensar que estamos sorteando um valor entre 0 e 1
 - e colocando o nó no nível i se tal valor $\leq 1/t^i$



Inserção:

- código

```

void insereR(Noh *t, Noh *novoNoh, int nivel)
{
    Chave chave = novoNoh->chave;
    if (t->prox[nivel] == NULL || chave < t->prox[nivel]->chave)
    {
        if (nivel < novoNoh->num_niveis)
        {
            novoNoh->prox[nivel] = t->prox[nivel];
            t->prox[nivel] = novoNoh;
        }
        if (nivel > 0)
            insereR(t, novoNoh, nivel - 1);
        return;
    }
    insereR(t->prox[nivel], novoNoh, nivel);
}

void insere(Chave chave, Item conteudo)
{
    int nivelAleat = nivelAleatorio();
}

```

```

    Noh *novoNoh = novo(chave, conteudo, nivelAleat + 1);
    insereR(lista, novoNoh, lgN);
    N++;
}

```

Remoção:

- código

```

int removeR(Noh *t, Chave chave, int nivel)
{
    Noh *p = t->prox[nivel];
    if (p == NULL || chave <= p->chave)
    {
        if (p != NULL && chave == p->chave)
        {
            t->prox[nivel] = p->prox[nivel];
            if (nivel == 0)
            {
                free(p->prox);
                free(p);
                return 1;
            }
        }
        if (nivel == 0)
            return 0;
        return removeR(t, chave, nivel - 1);
    }
    return removeR(t->prox[nivel], chave, nivel);
}

```

```

void TSremove(Chave chave)
{
    if (removeR(lista, chave, lgN))
        N--;
}

```