

Banco de dados II

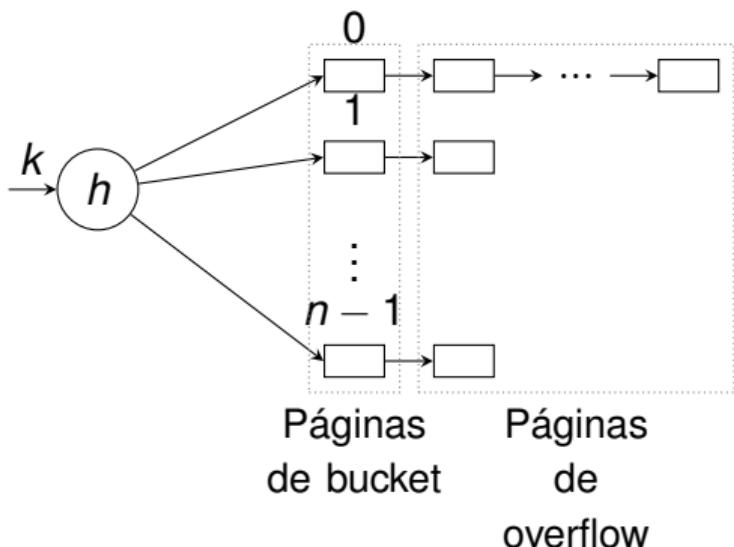
4 – Indexação baseada em hash

Marcos Roberto Ribeiro

Departamento de Engenharia e Computação (DEC)
Curso de Engenharia de Computação
2024



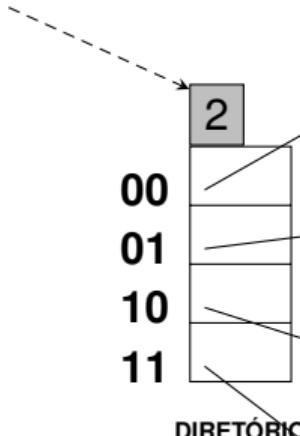
Hash estático



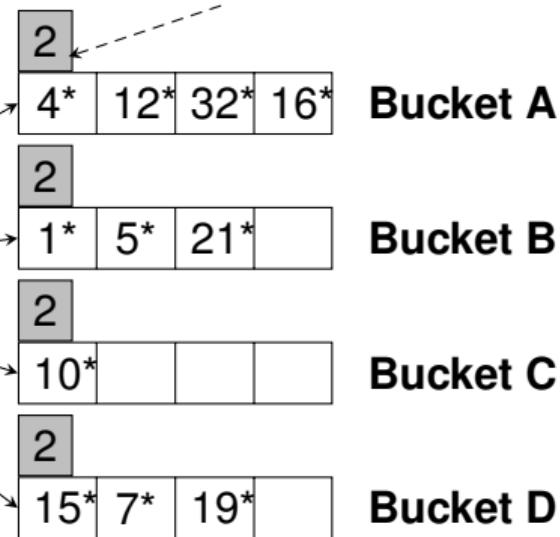
- $h(k) = k \bmod n$ onde n é o número de buckets (ou $\log_2 n$ últimos bits de k)
- Páginas de *overflow* são criadas quando não há espaço na página de *bucket*
- O índice é estático porque o número de páginas de buckets não muda (são alocados assim que o índice é criado)
- O problema é que podem aparecer longas cadeias de *overflow* causando lentidão nas pesquisas

Hash extensível

Profundidade global



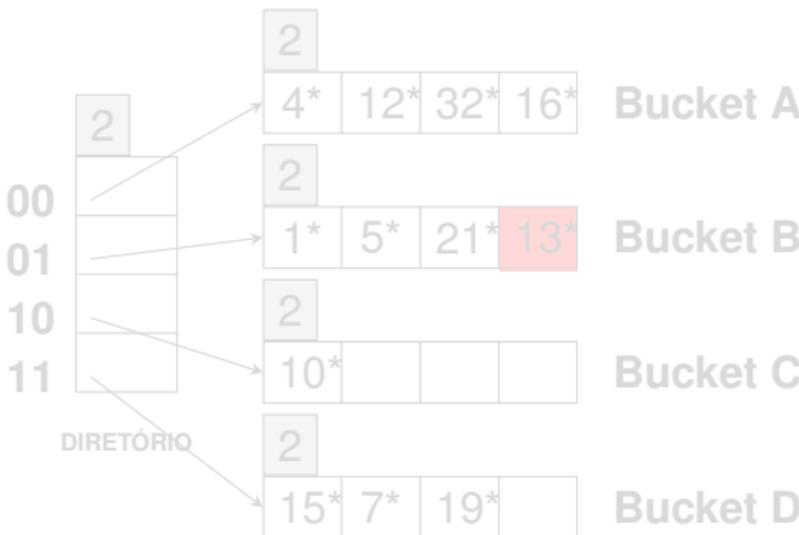
Profundidade local



- O *hash* extensível utiliza um diretório de ponteiros para os *buckets*
- Esse diretório é duplicado se ocorrer algum *overflow*

Inserções em *hash* extensível

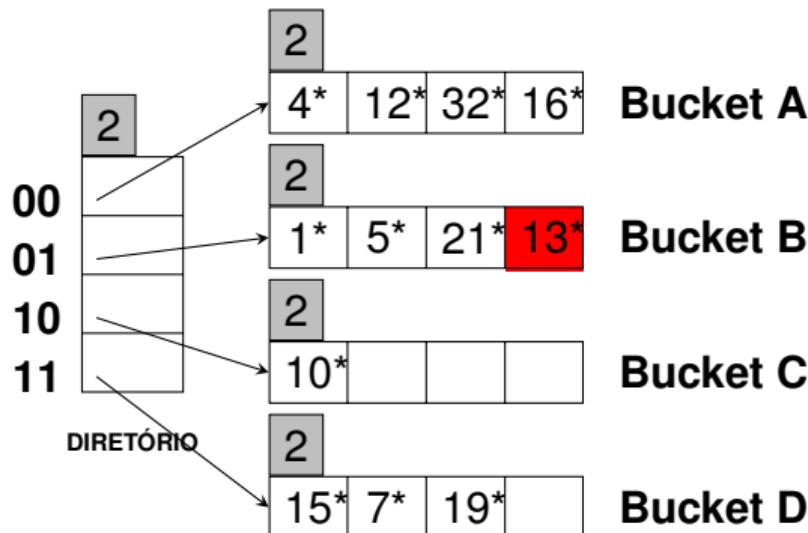
- Para inserir uma entrada, calculamos a função *hash* sobre a chave considerando os últimos n bits, onde n é a profundidade local



- Exemplo: Inserir a entrada 13^* , temos $h(13) = 01$
- Nesse caso, a entrada cabe no *bucket*, então apenas gravamos a entrada na posição livre

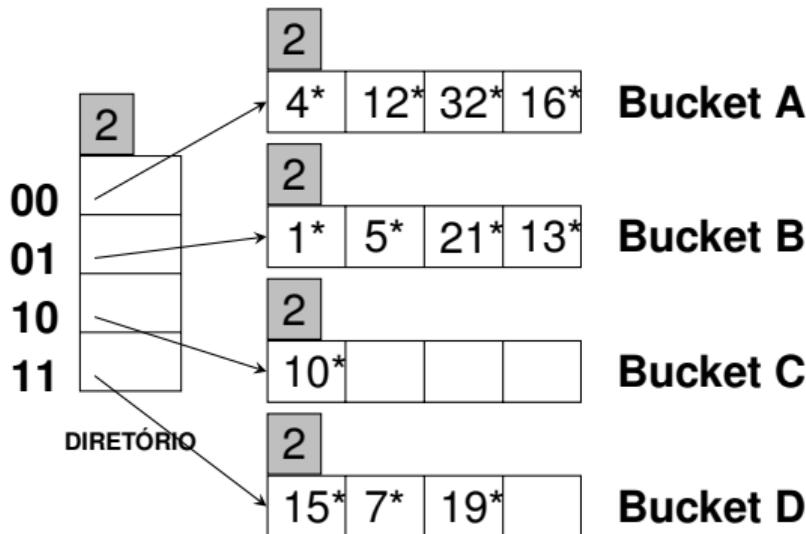
Inserções em *hash* extensível

- Para inserir uma entrada, calculamos a função *hash* sobre a chave considerando os últimos n bits, onde n é a profundidade local



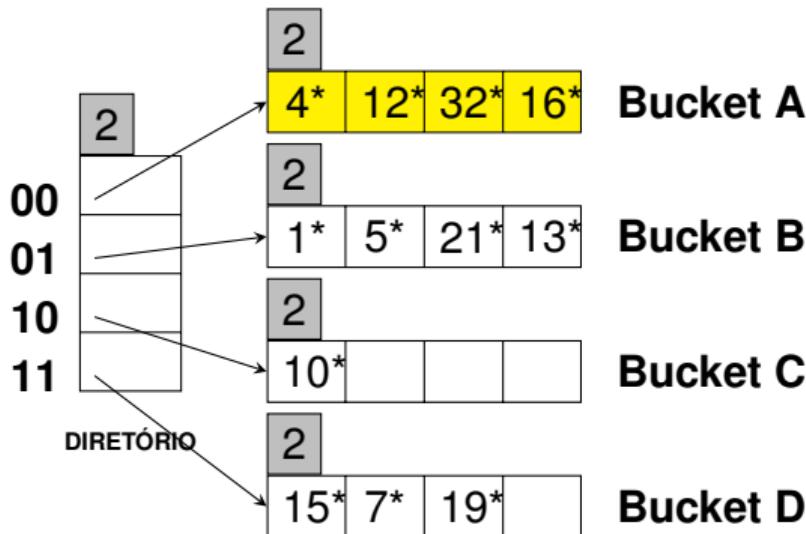
- Exemplo: Inserir a entrada 13^* , temos $h(13) = 01$
- Nesse caso, a entrada cabe no *bucket*, então apenas gravamos a entrada na posição livre

Inserção com *overflow*



- Agora, considere a inserção da entrada **20***
- $h(20) = 00$ (*bucket A*)
- Entretanto, o *bucket A* está cheio

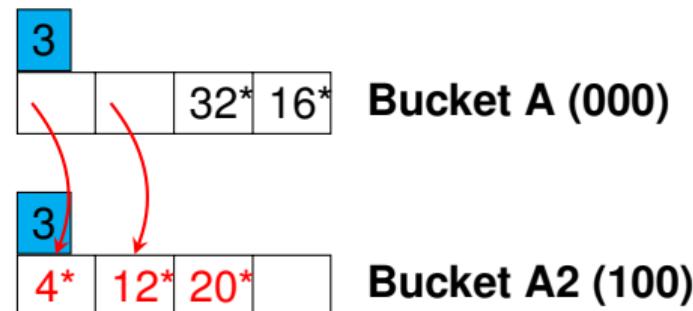
Inserção com *overflow*



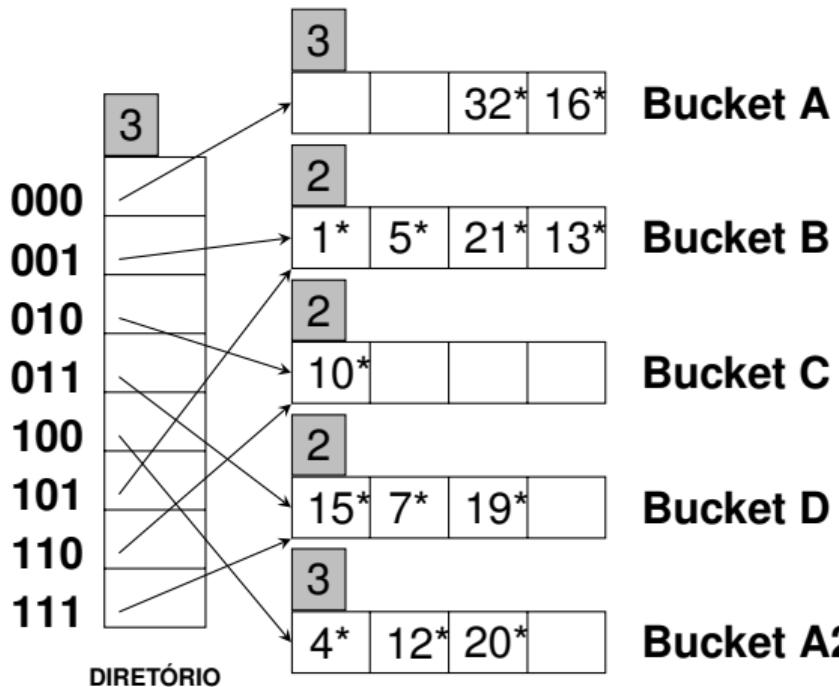
- Agora, considere a inserção da entrada **20***
- $h(20) = 00$ (*bucket A*)
- Entretanto, o *bucket A* está cheio

Inserção com *overflow* - novo bucket

- Aumentamos a profundidade local do *bucket A* para 3
- Criamos o novo *bucket A2* e redistribuímos os registros usando a nova profundidade (3 últimos bits)



Inserção com overflow - duplicação do tamanho do diretório



- Devemos duplicar o tamanho do diretório sempre que há uma profundidade local maior do que a profundidade global
- Os *buckets* que não foram divididos permanecem com a profundidade local inalterada e recebem mais ponteiros

Exclusões de *buckets*

- Durante as exclusões, poderíamos excluir os *buckets* vazios
- Porém, na prática, isto não é viável porque os arquivos tendem a crescer

Hash linear

- O *hash* linear reduz as divisões e proporciona maior ocupação dos *buckets* do que o *hash* extensível
- Esse tipo de *hash* utiliza uma família de funções *hash* h_0, h_1, h_2, \dots
- O intervalo de h_{i+1} é o dobro do intervalo de h_i
- Por exemplo, supondo 32 *buckets* iniciais ($N_0 = 32 = 2^5$):

$$h_0(k) = k \bmod 32 \Rightarrow d_0 = 5 \text{ (5 bits)}$$

$$h_1(k) = k \bmod 64 \Rightarrow d_1 = d_0 + 1 = 5 + 1 = 6 \text{ (6 bits, } N_1 = 64\text{)}$$

:

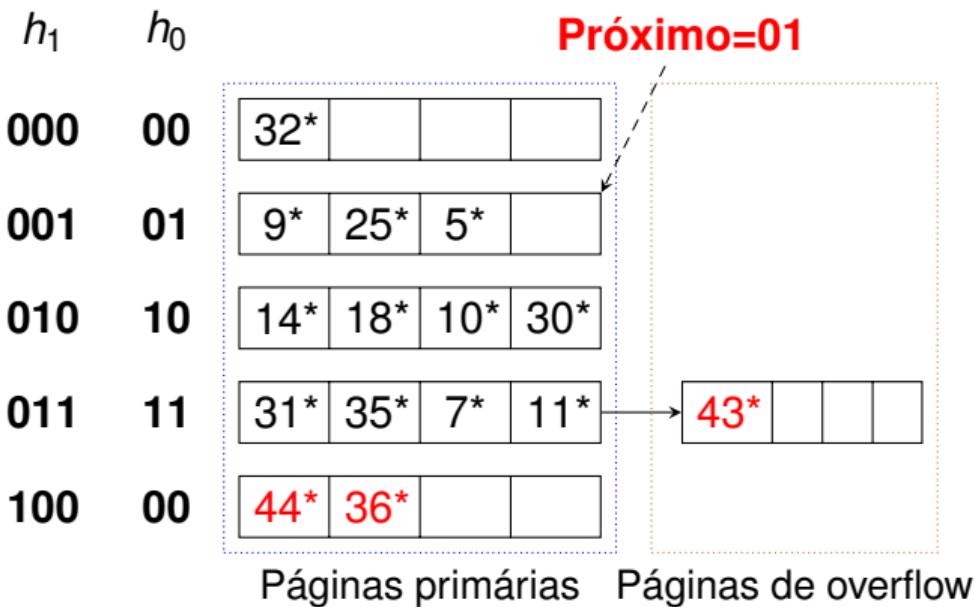
Exemplo de *hash* linear

h_1	h_0	Próximo=00				
000	00	32*	44*	36*		
001	01	9*	25*	5*		
010	10	14*	18*	10*	30*	
011	11	31*	35*	7*	11*	

Páginas primárias

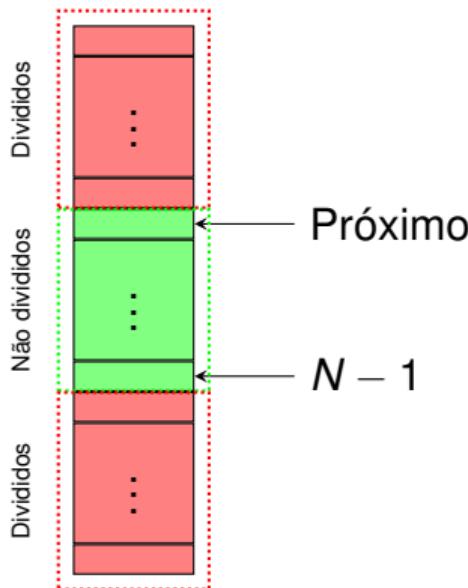
- Iniciamos com 4 buckets ($N_0 = 4$) e nível 0 (zero)
- $N = N_0 * 2^{\text{nível}} = 4 * 2^0 = 1$ (número de buckets atual)
- Podem ocorrer páginas de *overflow*
- Dividimos o bucket apontando por **próximo** sempre que ocorre *overflow*
- Redistribuímos as entradas usando $h_{\text{nível}+1}$ e incrementamos o apontador **próximo**

Inserção com *overflow*



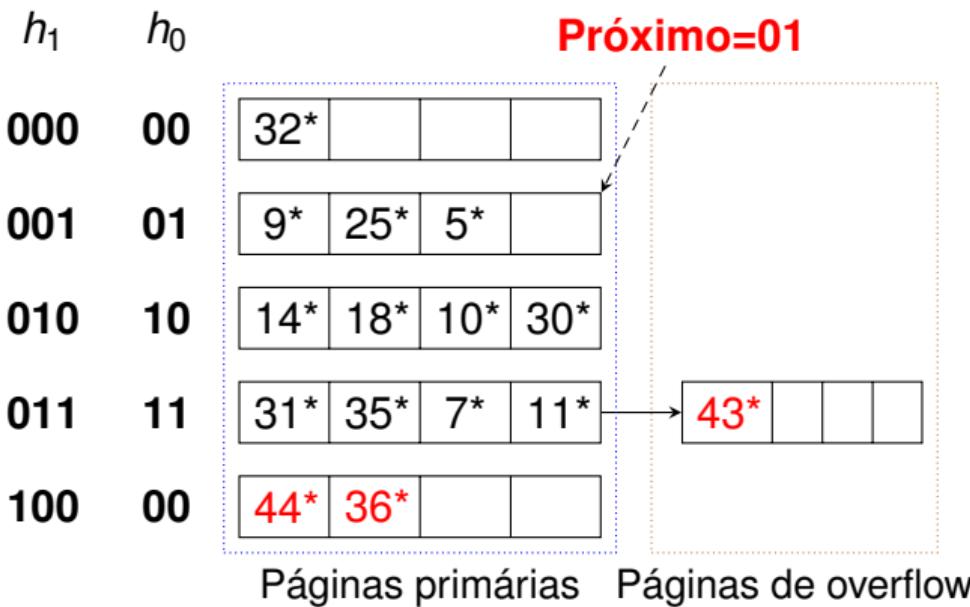
- Ao inserir **43***, temos $h_0(43) = 11$
- Como o *bucket* **11** está cheio, criamos um página de *overflow* para incluir a entrada **43***
- Dividimos o *bucket* **00** apontado por próximo e incrementamos próximo para **01**

Rodadas de divisão



- O apontador próximo circula pelos **buckets** até que todos sejam divididos
- Quando isto acontece, passamos a usar as funções **hash** do próximo nível

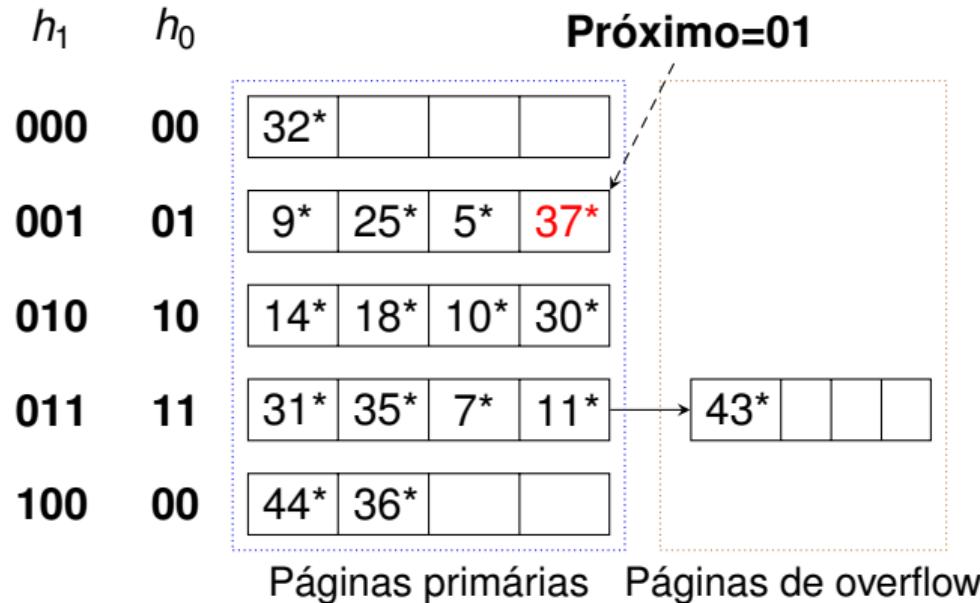
Pesquisa



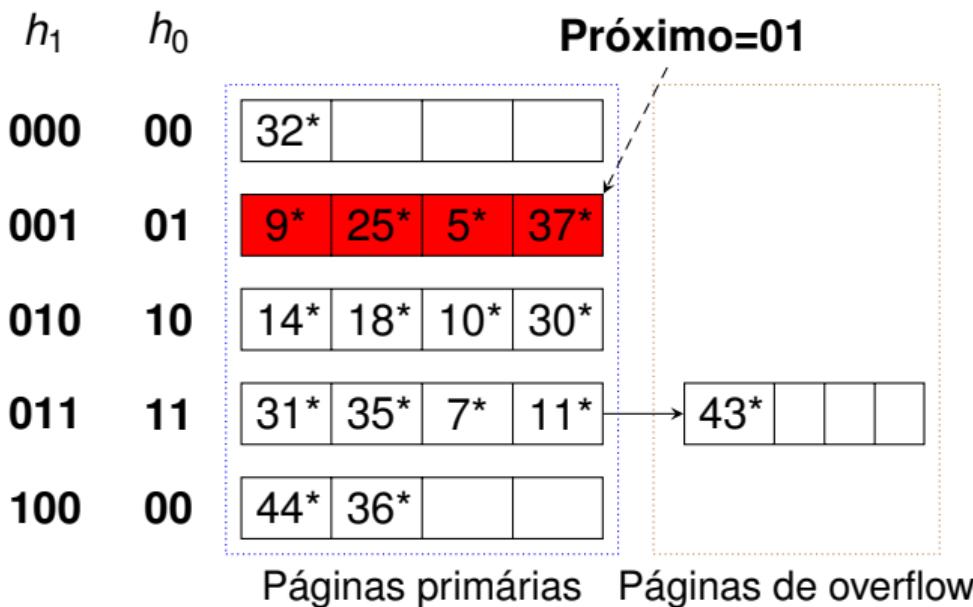
- Primeiro usamos a função $h_{\text{nível}}$
- Se **próximo** $\leq h_{\text{nível}} < N_{\text{nível}}$, já encontramos o *bucket*. Exemplo $h_0(18) = 10(2)$, **próximo** $\leq 10 < 100$, (bucket 10)
- Caso contrário, aplicamos $h_{\text{nível}+1}$. Exemplo:
 $h_0(32) = 00, 00 < \text{próximo}$,
 $h_1(32) = 000$
 $h_0(44) = 00, 00 < \text{próximo}$,
 $h_1(44) = 100$

Inserção sem *overflow*

- Nem sempre ocorre divisão, por exemplo, na inserção da entrada **37***

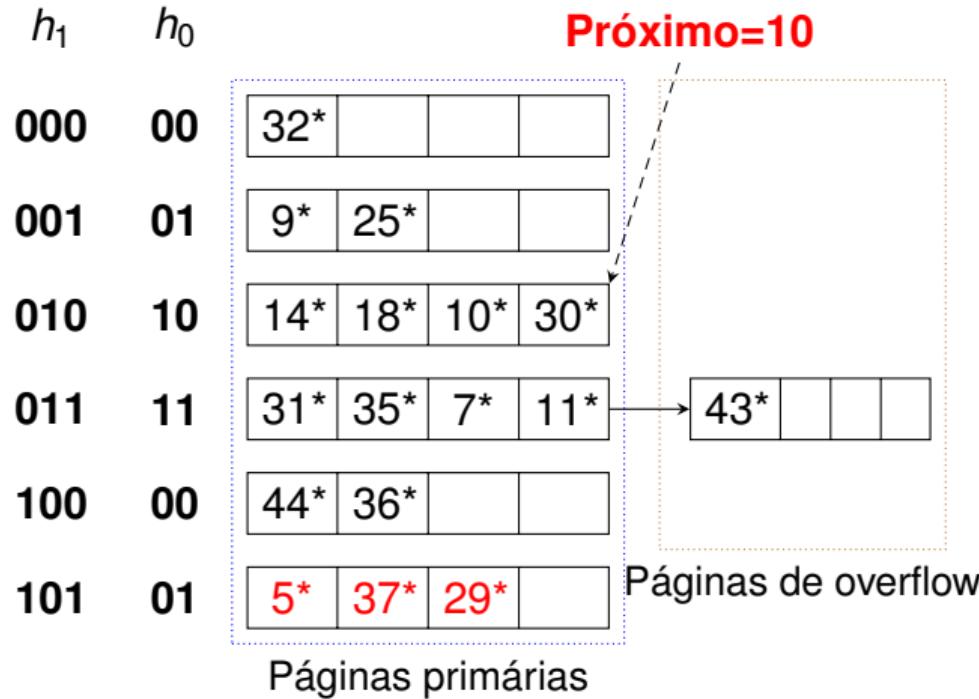


Inserção com divisão e sem *overflow*



- Se o *bucket* que causar *overflow* for aquele apontado pelo **próximo**, dividimos o *bucket* e evitamos este *overflow*
- Exemplo: inserir a entrada 29^* , $h_0(29) = 01$ (está cheio e é o próximo)

Inserção com divisão e sem *overflow*

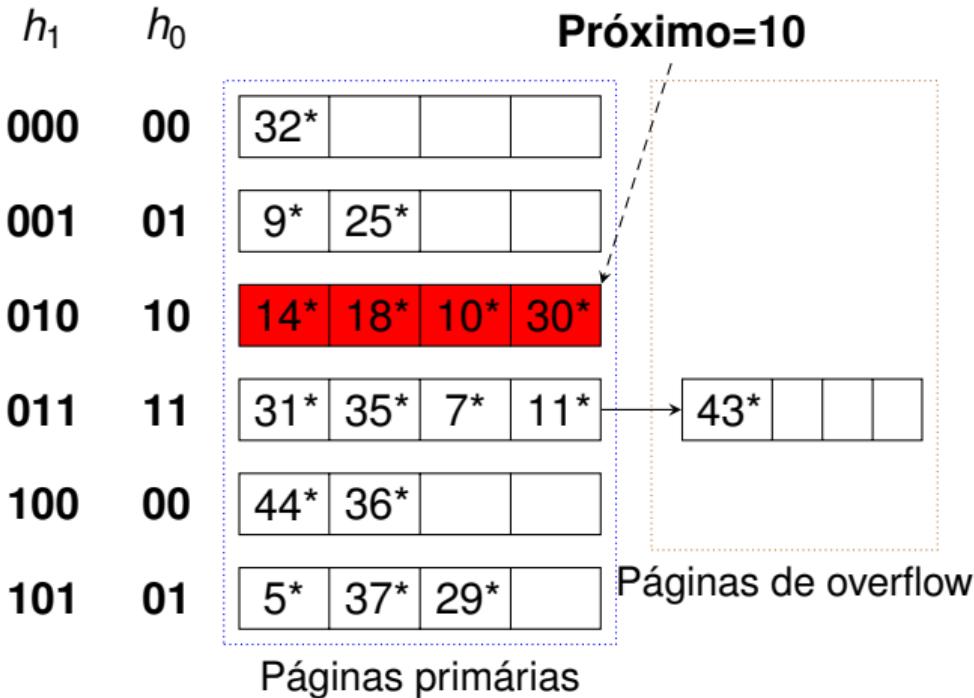


- Se o *bucket* que causar *overflow* for aquele apontado pelo **próximo**, dividimos o *bucket* e evitamos este *overflow*
- Exemplo: inserir a entrada 29*, $h_0(29) = 01$ (está cheio e é o próximo)

Exercícios

- Inserir as entradas 22*, 66* e 34*

Inserção da entrada 22*



- $h_0(22) = 10$ (está cheio e é o próximo)

Inserção da entrada 22*

$h_1 \quad h_0$

Próximo=11

000 00

32*			
-----	--	--	--

001 01

9*	25*		
----	-----	--	--

010 10

	18*	10*	
--	-----	-----	--

011 11

31*	35*	7*	11*
-----	-----	----	-----

100 00

44*	36*		
-----	-----	--	--

101 01

5*	37*	29*	
----	-----	-----	--

110 10

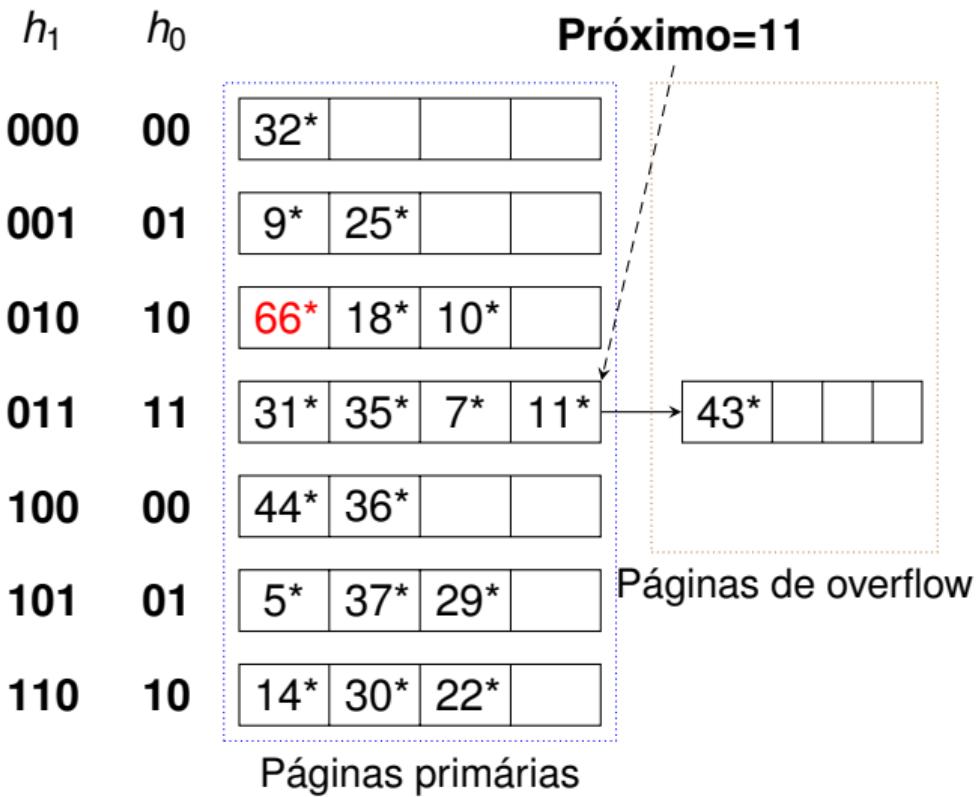
14*	30*	22*	
-----	-----	-----	--

Páginas primárias

Páginas de overflow

- $h_0(22) = 10$ (está cheio e é o próximo)

Inserção da entrada 66*



- $h_0(66) = 10$, como $01 < \text{próximo}$, aplicamos h_1
- $h_1(66) = 010$

Inserção da entrada 34*

h_1	h_0	Próximo=11			
000	00	32*			
001	01	9*	25*		
010	10	66*	18*	10*	34*
011	11	31*	35*	7*	11*
100	00	44*	36*		
101	01	5*	37*	29*	
110	10	14*	30*	22*	

Páginas primárias

Páginas de overflow

- $h_0(34) = 10$, como $01 < \text{próximo}$, aplicamos h_1
- $h_1(34) = 010$

Início de nova rodada

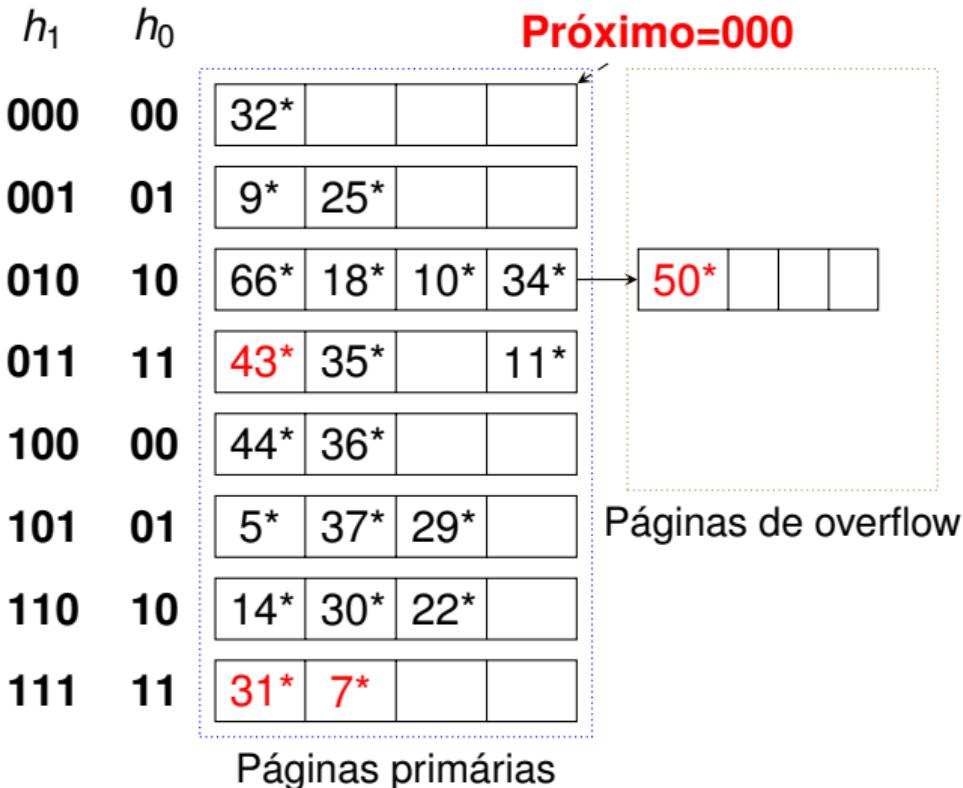
h_1	h_0	Próximo=11			
000	00	32*			
001	01	9*	25*		
010	10	66*	18*	10*	34*
011	11	31*	35*	7*	11*
100	00	44*	36*		
101	01	5*	37*	29*	
110	10	14*	30*	22*	

Páginas primárias

Páginas de overflow

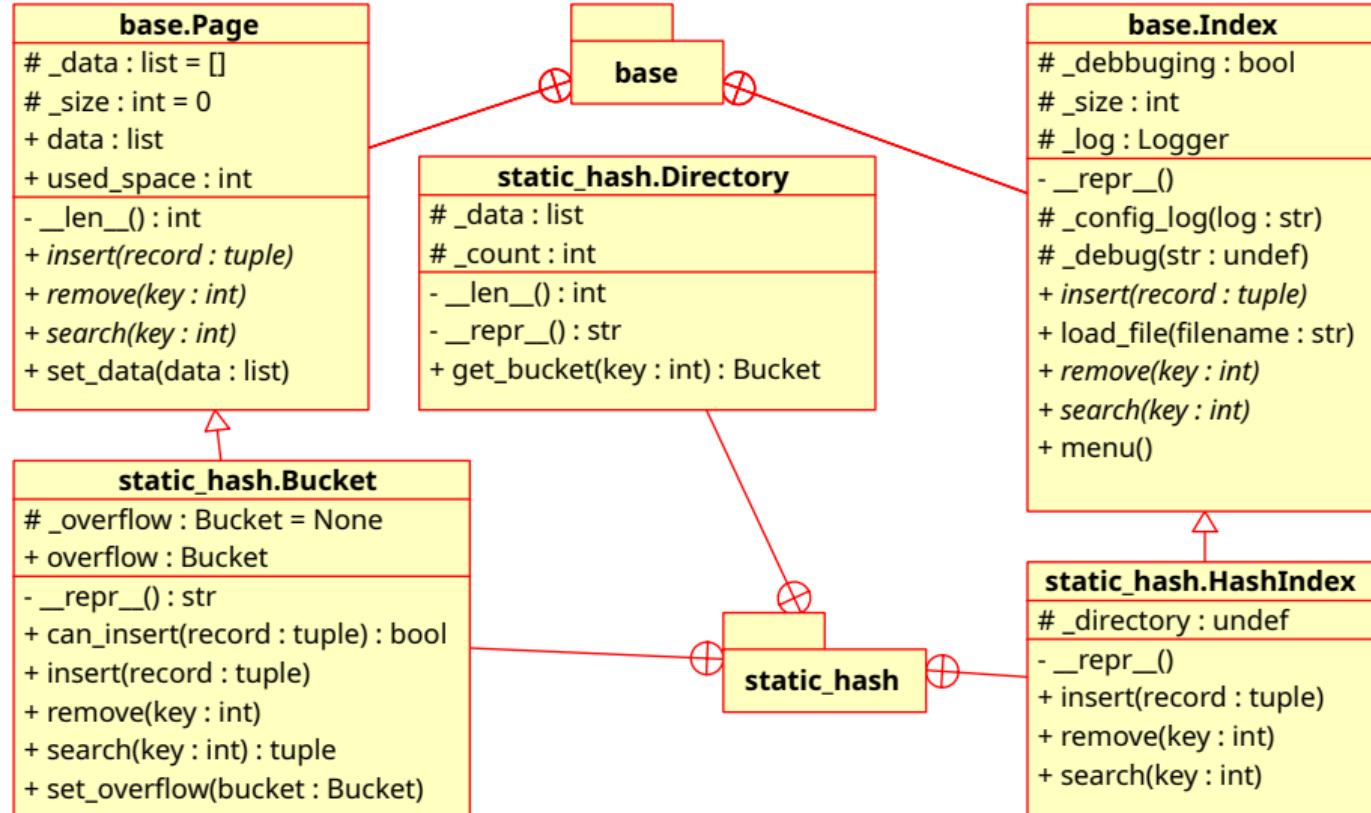
- Vamos inserir a entrada 50^* , $h_0(50) = 10$, como $01 < \text{próximo}$, aplicamos h_1
- $h_1(50) = 010$, mas bucket 010 está cheio, precisamos de overflow
- O **próximo** é último *bucket* do nível 0, passamos então para o próximo nível e mudamos o **próximo** para o primeiro *bucket* novamente

Início de nova rodada



- Vamos inserir a entrada 50^* , $h_0(50) = 10$, como $01 < \text{próximo}$, aplicamos h_1
- $h_1(50) = 010$, mas *bucket* 010 está cheio, precisamos de overflow
- O **próximo** é último *bucket* do nível 0, passamos então para o próximo nível e mudamos o **próximo** para o primeiro *bucket* novamente

Implementação de hash estático



static_hash.py |

```
1 #!/usr/bin/python3
2 # -*- coding: utf-8 -*-
3
4 from base import Page, Index, get_size, get_arguments
5
6 LOG = '/tmp/static_hash.log'
7
8 class Bucket(Page):
9     """
10     Data bucket
11     """
12     def __init__(self, size):
13         # Initialize page for bucket
14         super().__init__(size)
15         # Start without overflow
16         self._overflow = None
```

static_hash.py II

```
17  
18     @property  
19     def overflow(self):  
20         '''Overflow'''  
21         return self._overflow  
22  
23     def set_overflow(self, bucket):  
24         '''Set overflow'''  
25         self._overflow = bucket  
26  
27     def search(self, key):  
28         '''  
29             Search for key  
30         '''  
31         # Result list  
32         result_list = []
```

static_hash.py III

```
33     current = self
34     while current is not None:
35         # For each stored record
36         for record in current.data:
37             # Check if record has the searched key
38             if record[0] == key:
39                 # Add record to result list
40                 result_list.append(record)
41             current = current.overflow
42     return result_list
43
44 def can_insert(self, record):
45     '''Check if insertion is possible'''
46     # Check if record size is greater than page size
47     if get_size(record) > self._size:
48         raise Exception('Record greater than page size')
```

static_hash.py IV

```
49     # Check if available space is enough to store record
50     if get_size(record) <= self._size - self.used_space:
51         return True
52     return False
53
54 def insert(self, record):
55     # Try to insert into current bucket
56     if self.can_insert(record):
57         self._data.append(record)
58     else:
59         # If current bucket is full, go to overflow
60         if self._overflow is None:
61             # If there is no overflow, create it
62             self._overflow = Bucket(self._size)
63         # Insert into overflow
64         self._overflow.insert(record)
```

static_hash.py V

```
65
66     def remove(self, key):
67         '''Remove records with given key'''
68         current = self
69         while current is not None:
70             # Data to kept after remove
71             keep_data = []
72             for record in current.data:
73                 # Check if record will be not removed
74                 if record[0] != key:
75                     # Keep record in new data
76                     keep_data.append(record)
77             # Update stored data
78             current.set_data(keep_data)
79             current = current.overflow
80
```

static_hash.py VI

```
81 def __repr__(self):
82     text = ''
83     if len(self._data) > 0 and hasattr(self._data[0], '__getitem__'):
84         # Representation for str()
85         text = '|'.join([str(record[0])
86                           for record in self._data])
87     text = '[' + text + ']'
88     if self._overflow is not None:
89         text += '->' + str(self._overflow)
90     return text
91
92 class Directory():
93     """
94     Directory of buckets
95     """
96     def __init__(self, size):
```

static_hash.py VII

```
97     # List of buckets
98     self._data = []
99     # Number of buckets
100    self._count = size // get_size(Bucket(size))
101    # Create a bucket for each slot
102    for _ in range(self._count):
103        self._data.append(Bucket(size))

104
105   def get_bucket(self, key):
106       """
107           Get bucket for a key
108       """
109       return self._data[key % self._count]

110
111   def __repr__(self):
112       # Representation for str()
```

static_hash.py VIII

```
113     text = 'Directory: ' + str(len(self._data)) + ' buckets'
114     for pos, bucket in enumerate(self._data):
115         if len(bucket) > 0:
116             text += '\n' + str(pos) + ': ' + str(bucket)
117     return text
118
119 def __len__(self):
120     # Representation for len()
121     return len(self._data)
122
123
124 class HashIndex(Index):
125     """
126     Hashing index
127     """
128     def __init__(self, size, log, debugging=False):
```

static_hash.py IX

```
129     super().__init__(size, log, debugging)
130     self._debug('Creating directory...')
131     # Create directory
132     self._directory = Directory(size)
133     self._debug('%d buckets created', len(self._directory))
134
135     def insert(self, record):
136         """
137         Insert record
138         """
139         self._debug('Inserting: %s', record)
140         bucket = self._directory.get_bucket(record[0])
141         bucket.insert(record)
142
143     def remove(self, key):
144         """
```

static_hash.py X

```
145     Remove record
146     '''
147     self._debug('Removing: %s', key)
148     bucket = self._directory.get_bucket(key)
149     bucket.remove(key)
150
151 def search(self, key):
152     '''
153     Search for key
154     '''
155     bucket = self._directory.get_bucket(key)
156     return bucket.search(key)
157
158 def __repr__(self):
159     # Representation for str(), same of Directory
160     return str(self._directory)
```

static_hash.py XI

```
161
162 def main():
163     """
164     Main function
165     """
166     args = get_arguments('Static Hashing Index')
167     index = HashIndex(args.page_size, LOG, args.debug)
168     if args.file:
169         index.load_file(args.file)
170     else:
171         index.menu()
172
173 if __name__ == '__main__':
174     main()
```

Referências

DATE, C. J. **Introdução a sistemas de bancos de dados**. Rio de Janeiro: Elsevier, 2004.

ELMASRI, R.; NAVATHE, S. B. **Sistemas de banco de dados**. 7. ed. São Paulo: Pearson Addison Wesley, 2018.

RAMAKRISHNAN, R.; GEHRKE, J. **Sistemas de gerenciamento de banco de dados**. 3. ed. São Paulo: McGrawHill, 2008.

SILBERSCHATZ, A.; KORTH, H. F.; SUDARSHAN, S. **Sistema de bancos de dados**. 3. ed. São Paulo: Campus, 2007.