

ALGORITMOS E ESTRUTURAS DE DADOS II

**Índices (resumo+árvores B+lista
invertidas)**

Karina Valdivia Delgado

Índices

- O arquivo de índice é um arquivo ordenado que possui índices que permitem o acesso aleatório a um registro dado um valor de um campo.

Índices

- O arquivo de índice segue a mesma ordem do arquivo de dados
 - **Primário:** entrada $\langle k, b \rangle$, em que k :chave do primeiro registro do bloco e b : bloco
 - **De clustering:** entrada $\langle c, b \rangle$, em que c :campo de classificação física, vários registros tem o mesmo valor e b :bloco
- O arquivo de índice não segue a mesma ordem do arquivo de dados
 - **Secundário:** $\langle i, w \rangle$, em que i :campo de indexação que **não** ordena fisicamente e w : bloco ou registro

Índices

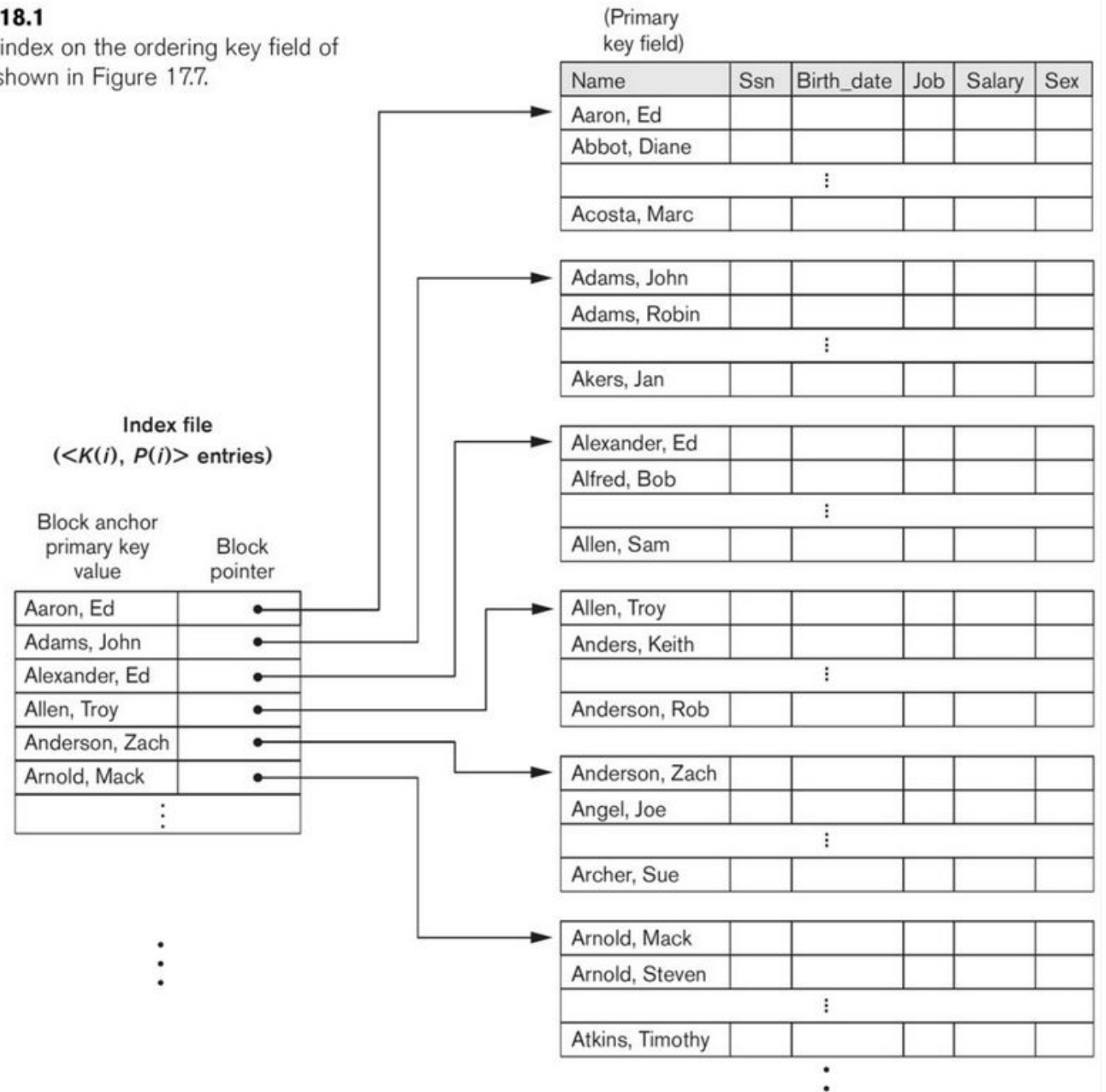
- **Denso:** possuem uma entrada para cada registro no conjunto de dados
- **Esperso:** possuem entradas para apenas alguns registros

Índice primário esperso

- entradas $\langle k, b \rangle$
 k : chave do primeiro registro do bloco
 b : bloco
- Busca $O(\lg b_i)$
 b_i : número de blocos de índice
 B : número de blocos de dados

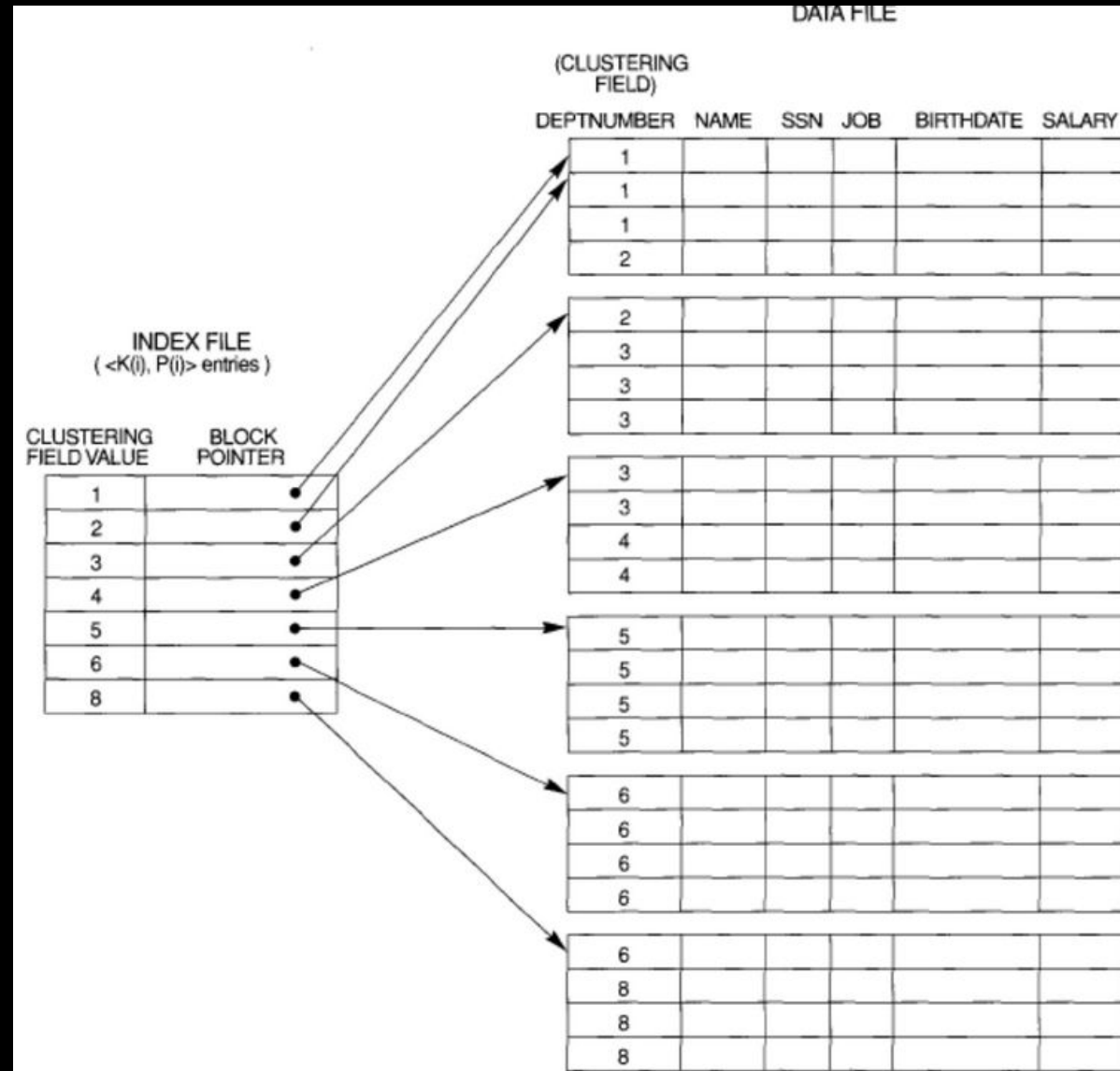
Figure 18.1

Primary index on the ordering key field of the file shown in Figure 17.7.



Índice de clustering esparsos

- entrada $\langle c, b \rangle$
c: campo de agrupamento físico, vários registros tem o mesmo valor
b: bloco
- Busca $O(\lg b_i)$
bi: número de blocos de índice
B: número de blocos de dados



Fonte:
Elmasri & Navathe

FIGURE 14.2 A clustering index on the DEPTNUMBER ordering nonkey field of an EMPLOYEE file.

Índice secundário denso

- entrada $\langle i, w \rangle$
 i : campo de indexação que **não** ordena fisicamente
 w : **bloco** ou registro
- Busca $O(\lg bi)$
 bi : número de blocos de índice
 B : número de blocos de dados

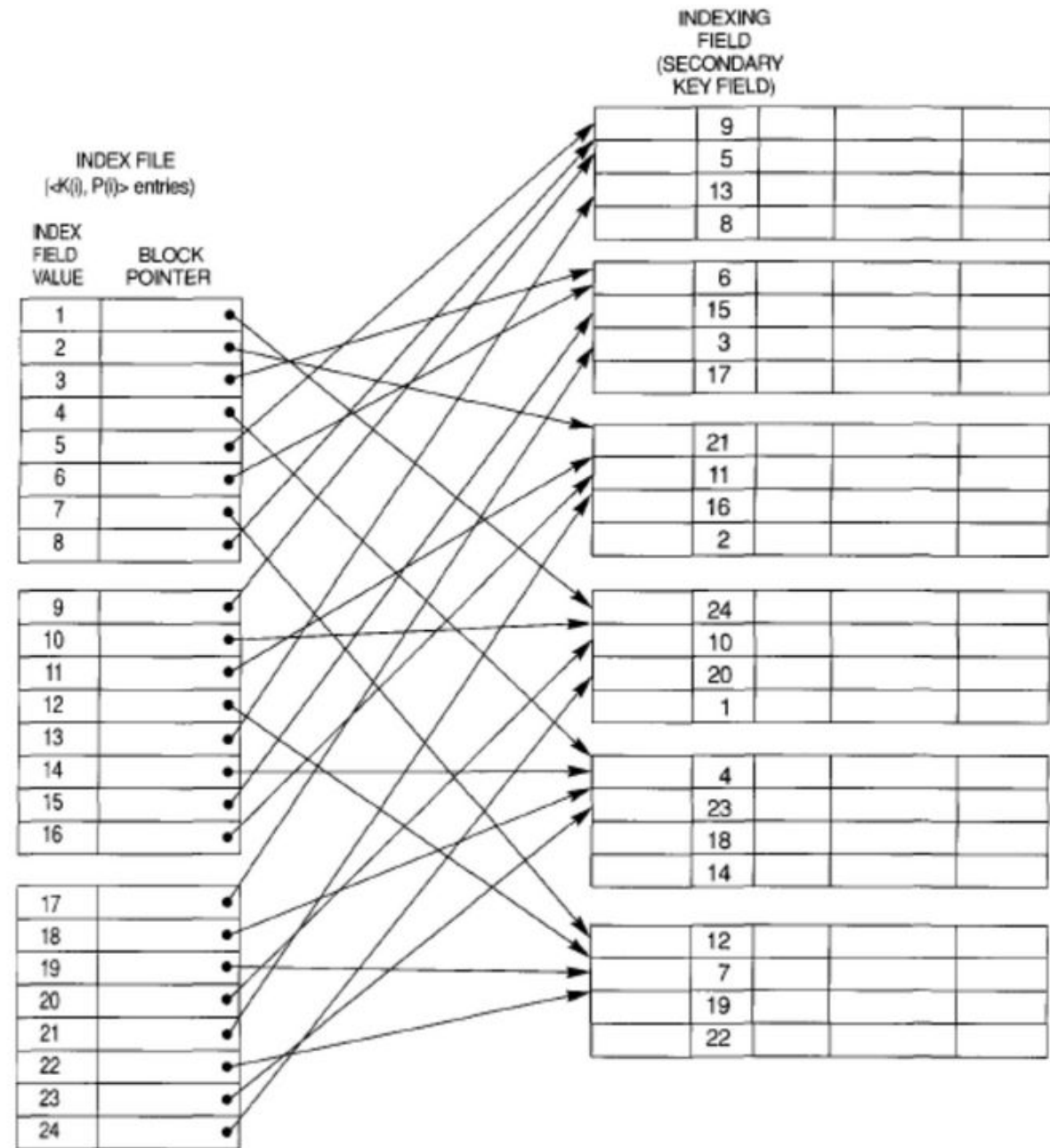


FIGURE 14.4 A dense secondary index (with block pointers) on a nonordering key field of a file.

Índices

- Inserção/remoção complicada $O(b_i+B)$

Índices

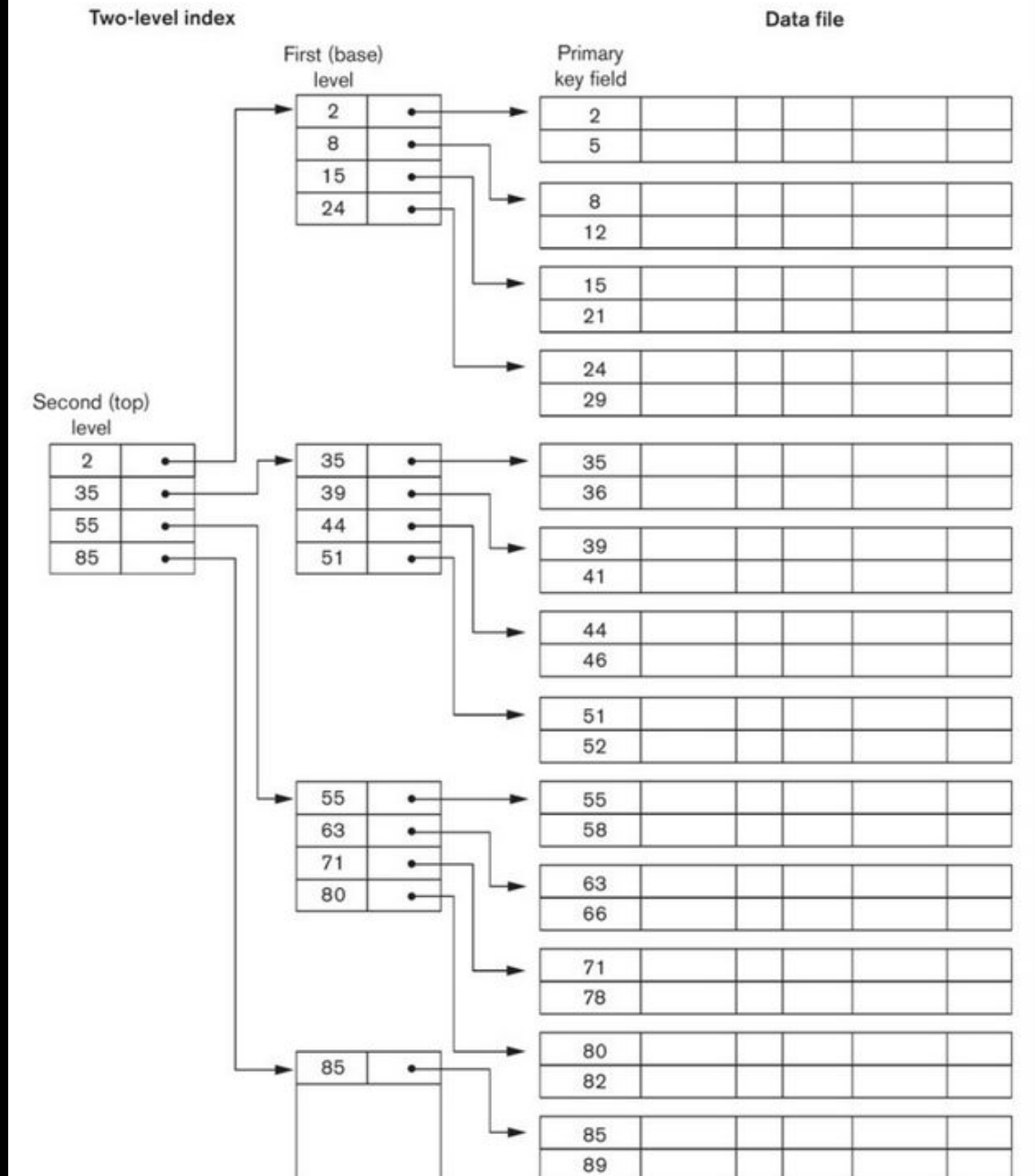
- O que fazer se o arquivo é muito grande e o próprio índice ficou grande (com muitos blocos)

Índice do índice

Índice primário espars multinível

- entradas $\langle k, b \rangle$
k: chave do primeiro registro do bloco
b: bloco
- Busca $O(t)$
 $t = \text{ceil}(\log_{fbi} r^1)$ altura da árvore
fbi = nr de registros que cabem em um bloco de índice (fator de blocagem dos blocos de índice)
 r^1 = nro total de registros de índice no nível 1
- Inserção/remoção cada vez mais complicada!

A two-level primary index resembling ISAM (Indexed Sequential Access Method) organization.



Como manter uma busca eficiente mas permitir uma inserção e remoção razoável?

Como manter uma busca eficiente mas permitir uma inserção e remoção razoável?

Está acontecendo algo similar ao que acontecia em memória principal:

- **Considerando um vetor ordenado, podemos usar busca binária, mas o problema era justamente na inserção/remoção**
- **Qual era a alternativa para manter uma busca eficiente e permitir ainda uma inserção e remoção razoável?**

Como manter uma busca eficiente mas permitir uma inserção e remoção razoável?

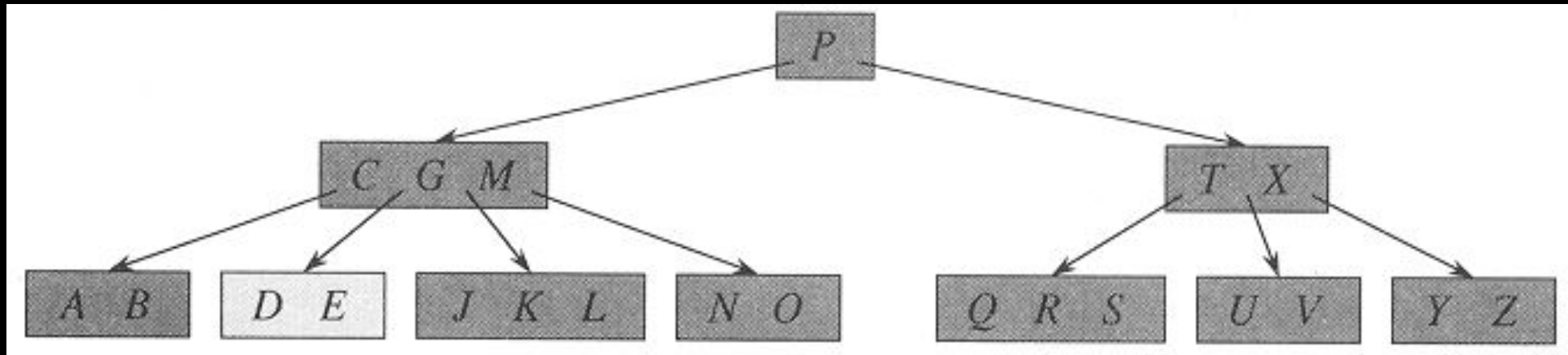
Está acontecendo algo similar ao que acontecia em memória principal:

- **Considerando um vetor ordenado, podemos usar busca binária, mas o problema era justamente na inserção/remoção**
- **Qual era a alternativa para manter uma busca eficiente e permitir ainda uma inserção e remoção razoável?**
 - **Árvores binárias de busca balanceadas**

Como manter uma busca eficiente mas permitir uma inserção e remoção razoável?

Como manter uma busca eficiente mas permitir uma inserção e remoção razoável?

Usar árvore B como índice



Índices e árvores B

A árvore B pode ser utilizada como arquivo de índices

- Cada nó da árvore tem as chaves e ponteiros para um outro arquivo, o **arquivo de registros de dados**.
- Vantagem: dados são independentes do arquivo de índices.

Índices e árvores B

- A aplicação de árvores B como índice é imediata, não preciso fazer mudanças nos algoritmos.
- A única mudança é que ao invés de ponteiros para áreas de memória, utiliza-se campos do tipo inteiro com endereços relativos ao início do arquivo dos registros

Curiosidades: Ger. Arq. X PostgreSQL

- **Índice padrão: Árvore-B**

```
CREATE INDEX name ON table USING column;
```

- **Índice alternativo: Hash**

```
CREATE INDEX name ON table USING hash(column);
```

- **Índice flexível: Árvore-B+ com extensões para conjuntos: GiST (*Generalized Search Tree*)**

```
CREATE INDEX name ON table USING gist(column);
```

- **Índice para chave secundária: Arquivo Invertido: GIN (*Generalized Inverted Index*)**

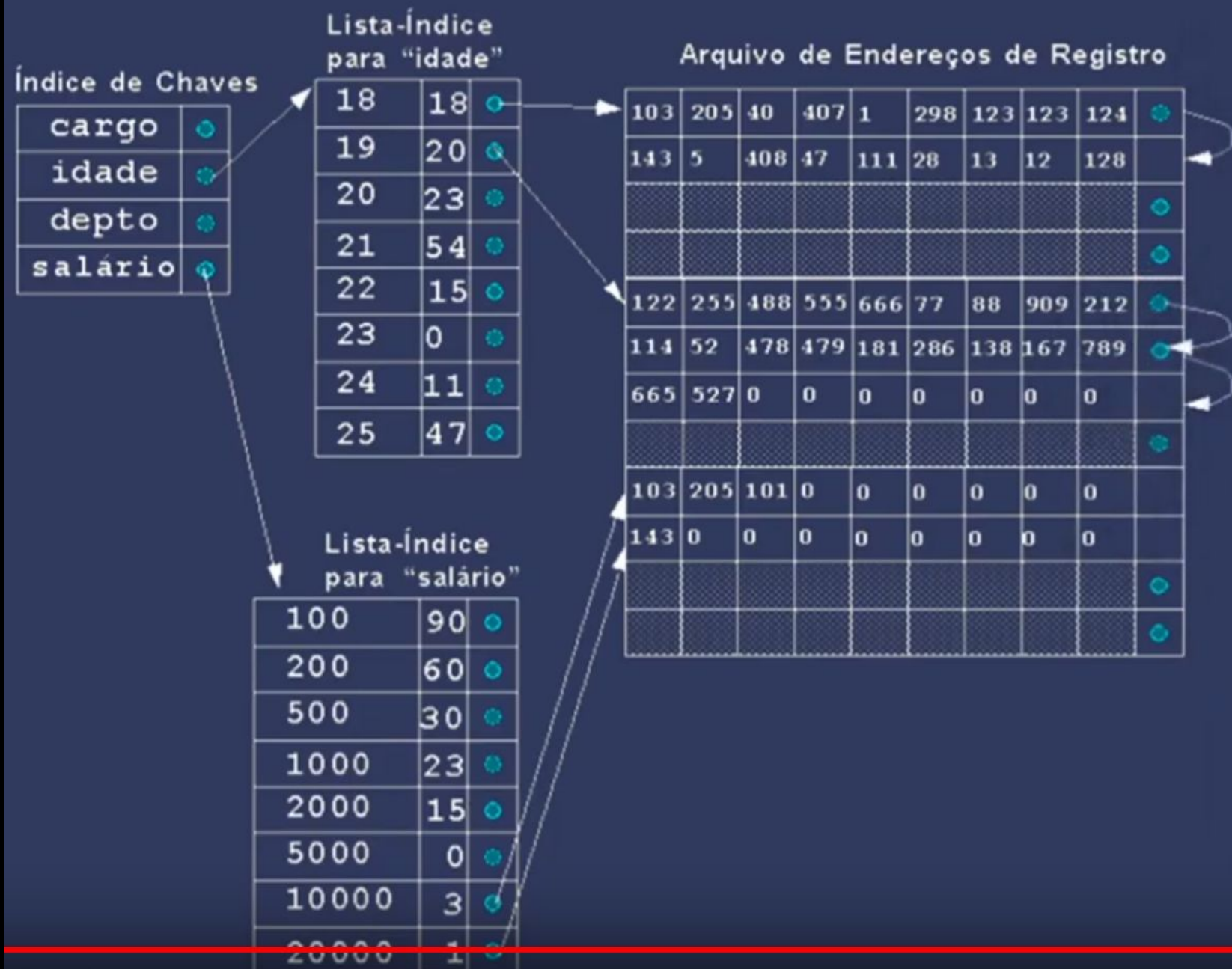
```
CREATE INDEX name ON table USING gin(column);
```

Árvore B, hash e B+ funcionam bem para índices primários

Arquivo invertido funciona bem para índice secundário, bem como a árvore K-D

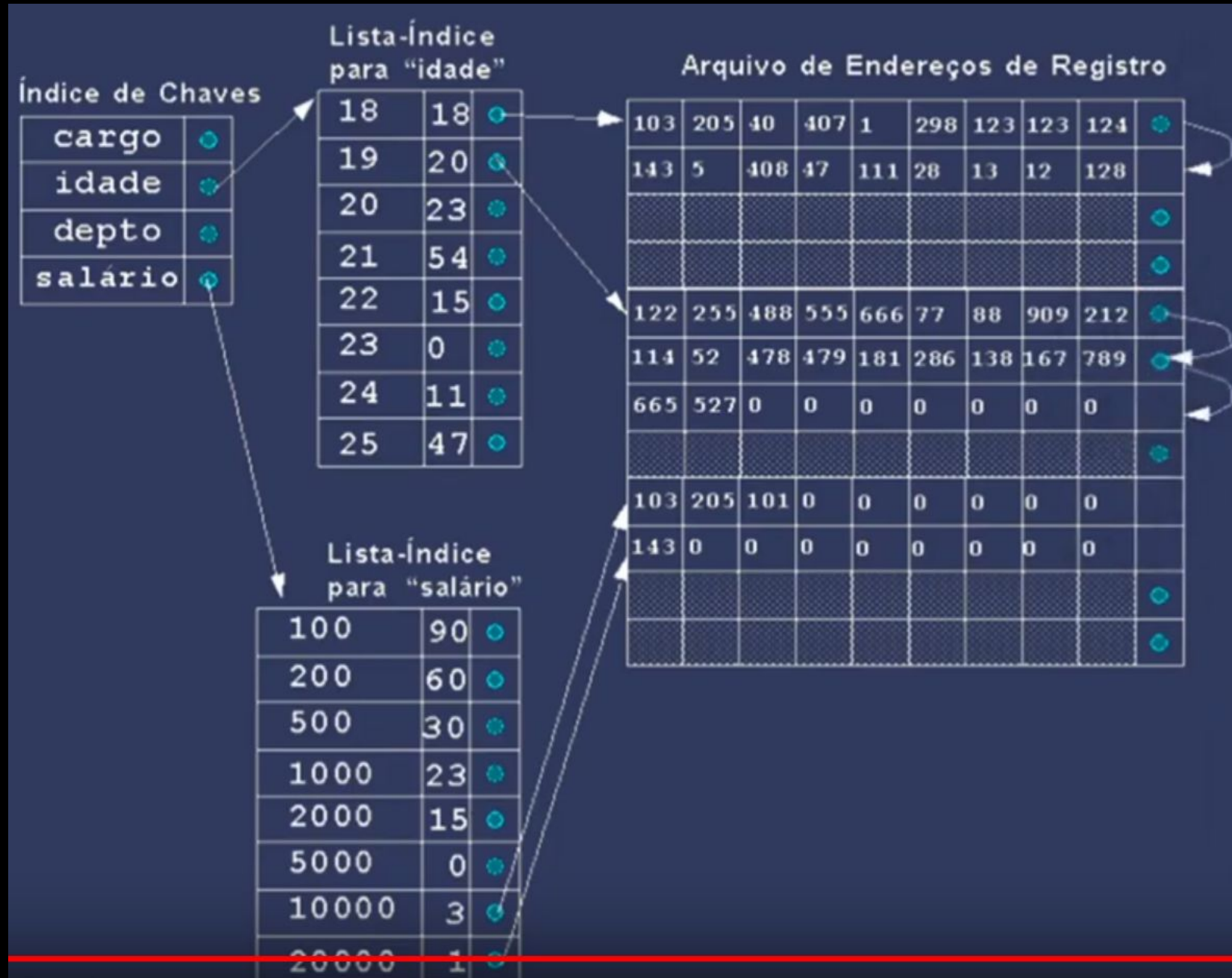
Lista invertida

- Tem uma lista-índice para cada chave secundária, em que cada entrada é $\langle i, q, w \rangle$
i: campo de indexação
que não ordena fisicamente
q: quantidade de registros com o mesmo valor
w: bloco
- Tem um arquivo de **endereços de registros** organizado em blocos
- Além do registro de dados em si



Lista invertida

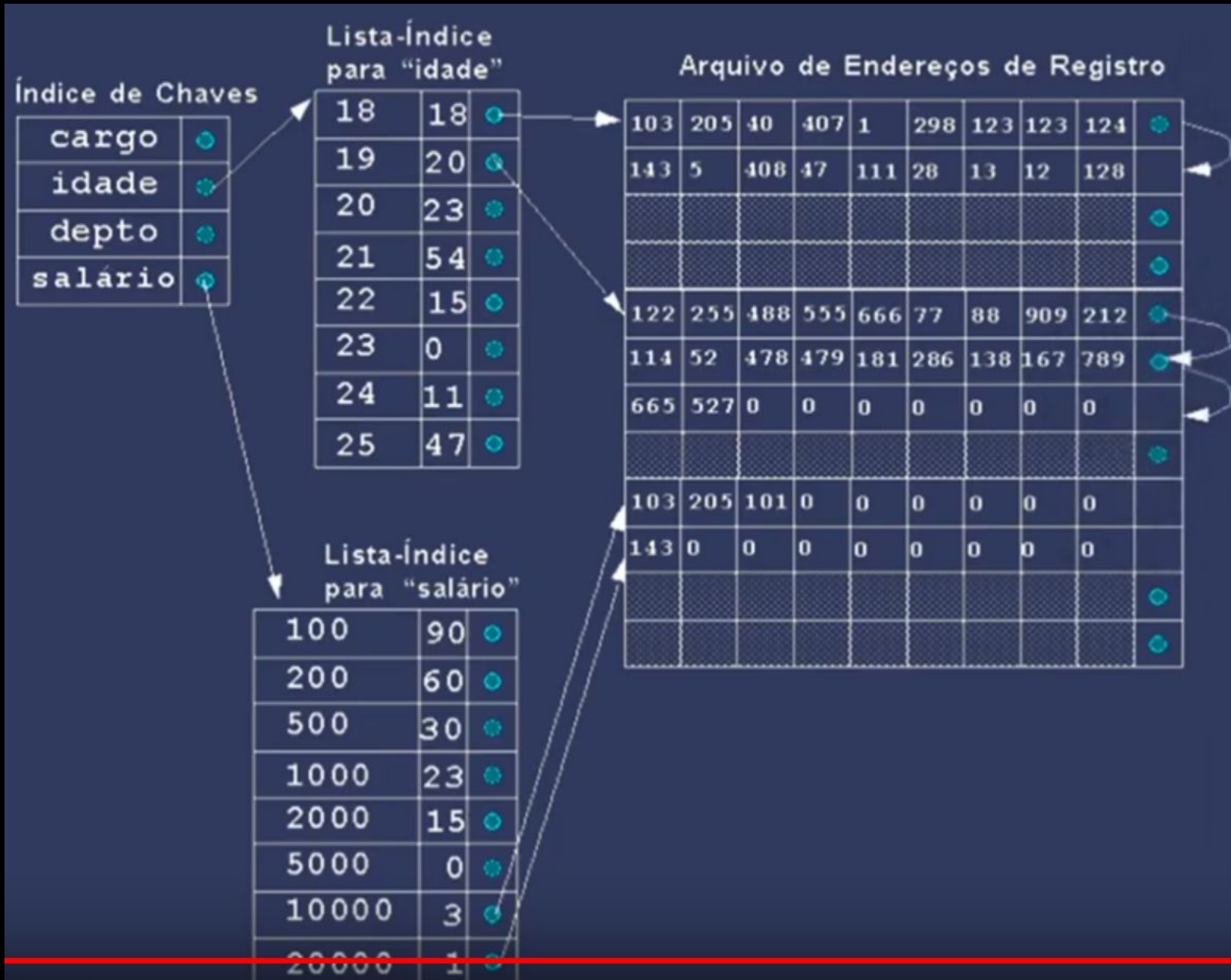
O valor que está apontando para o endereço e não o endereço que está apontando para o valor, por isso é chamada de lista invertida.



Lista invertida

Pesquisas de chaves em arquivos Lista invertida são realizadas através da geração de tabelas

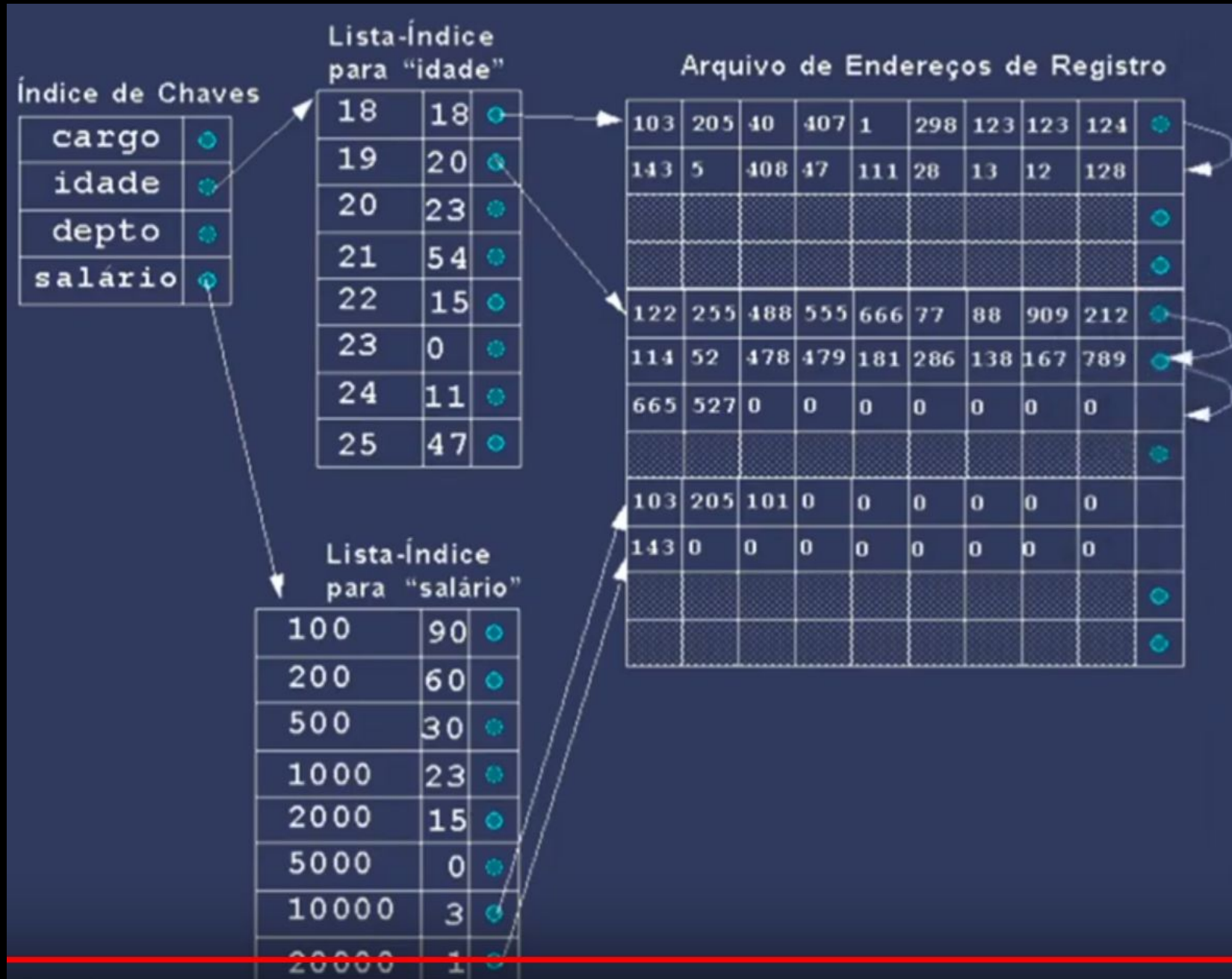
- **Pesquisas de chave simples** geram uma tabela com todos os registros com o valor da chave correspondente. Ex: registros com salário 10000 vai gerar um arquivo com 3 registros



Lista invertida

- **Pesquisas conjuntivas:** começo com o valor de chave com menor número de ocorrências e depois endereços não encontrados para as outras chaves são retirados.

Ex: registros com salário 10000 e idade 18. Começo criando uma lista com os endereços dos registros com salário 10000 e o registro com endereço 101 é retirado, ficando no final com 2 registros.



Lista invertida

- **Pesquisas disjuntivas:** começo com o valor de chave com maior número de ocorrências e depois endereços não encontrados para as outras chaves são adicionados.

Ex: registros com salário 10000 ou idade 18. Começo criando uma lista com os endereços dos registros com idade 18, e o registro com endereço 101 é adicionado, ficando no final com 18+1 registros.

