**1a QUESTÃO**) Suponha um arquivo com registros ordenados. Sobre as sentenças abaixo, assinale: (i) V para verdadeiro; ou (ii) F para falso. Uma resposta errada anula uma resposta certa. Você poderá deixar sentenças em branco, que não haverá impacto nas demais respostas.

- (  $\mathbf{F}$  ) a busca binária usualmente acessa  $\log_2(\mathbf{x})$ , onde  $\mathbf{x}$  é o número de registros do arquivo.
- (  ${f V}$  ) se o predicado da busca não explorar o campo de ordenação, o custo da busca será da ordem da busca linear;
- ( V ) a busca por dados que já estão em *buffer* pode ser conduzida por pesquisa linear;
- ( F ) a leitura dos registros na ordem dos valores fundamentais de ordenação torna-se ineficiente;
- ( V ) a presença de blocos de *overflow* pode degradar o processo de busca;
- ( V ) a pesquisa pelo campo de ordenação pode ser conduzida pela busca binária;
- (  $\mathbf{F}$  ) qualquer busca no arquivo terá o custo  $\log_2(\mathbf{x})$ .
- ( F ) modificar o valor do campo ordenação, em geral, não altera a posição do registro no arquivo.

**2a QUESTÃO**) Suponha um tamanho do bloco B = 2400 bytes. Um arquivo de funcionários tem os seguintes campos: **Cpf**, 9 bytes; **Sobrenome**, 20 bytes; **Nome**, 20 bytes; **Letra intermediária**, 1 byte; **Data de nascimento**, 10 bytes, **Endereço**, 35 bytes; **Telefone**, 12 bytes; **Cpf supervisor**, 9 bytes; **Departamento**, 4 bytes; **Código de cargo**, 4 bytes; **Marcador de exclusão**, 1 byte. O arquivo tem r = 30.000 registros, em formato de comprimento fixo, blocagem não espalhada. Calcular o desperdício de espaço em cada bloco do disco por causa da organização não espalhada.

```
R = (9 + 20 + 20 + 1 + 10 + 35 + 12 + 9 + 4 + 4) + 1 = 125 bytes

bfr = \lfloor B / R \rfloor = \lfloor 2400 / 125 \rfloor = 19 registros por bloco

b = \lceil r / bfr \rceil = \lceil 30000 / 19 \rceil = 1579 blocos

Desperdício = B - (R * bfr) = 2400 - (125 * 19) = 25 bytes
```