

**Universidade de São Paulo  
Instituto de Ciências Matemáticas e de Computação  
Departamento de Ciências de Computação  
Disciplina de Organização de Arquivos (SCC0215)**

Docente

**Profa. Dra. Cristina Dutra de Aguiar**  
[cdac@icmc.usp.br](mailto:cdac@icmc.usp.br)

Aluno PAE

**João Paulo Clarindo**  
[jpcsantos@usp.br](mailto:jpcsantos@usp.br)

Monitores

**Lucas de Medeiros Franca Romero**  
[lucasromero@usp.br](mailto:lucasromero@usp.br) ou telegram: @lucasromero  
**Eduardo Souza Rocha**  
[eduardos.rocha17@usp.br](mailto:eduardos.rocha17@usp.br) ou telegram: @edwolt

**Terceiro Trabalho Prático**

**Este trabalho tem como objetivo indexar arquivos de dados usando um índice árvore-B e utilizar esse índice para a recuperação de dados.**

*O trabalho deve ser feito por, no máximo, 2 alunos da mesma turma. Os alunos devem ser os mesmos do primeiro e do segundo trabalhos práticos. Caso haja mudanças, elas devem ser informadas para a docente, o aluno PAE e os monitores. A solução deve ser proposta exclusivamente pelo(s) aluno(s) com base nos conhecimentos adquiridos nas aulas. Consulte as notas de aula e o livro texto quando necessário.*

---

**Descrição do arquivo de índice árvore-B**

---

O índice árvore-B com ordem  $m$  é definido formalmente como descrito a seguir.

1. Cada página (ou nó) do índice árvore-B deve ser, pelo menos, da seguinte forma:

$\langle \langle C_1, P_{R1} \rangle, \langle C_2, P_{R2} \rangle, \dots, \langle C_{q-1}, P_{Rq-1} \rangle, P_1, P_2, \dots, P_{q-1}, P_q \rangle$ , onde  $(q \leq m)$  e

- Cada  $C_i$  ( $1 \leq i \leq q-1$ ) é uma chave de busca.
- Cada  $P_{Ri}$  ( $1 \leq i \leq q-1$ ) é um campo de referência para o registro no arquivo de dados que contém o registro de dados correspondente a  $C_i$ .
- Cada  $P_j$  ( $1 \leq j \leq q$ ) é um campo de referência para uma subárvore ou assume o valor -1 caso não exista subárvore (ou seja, caso seja um nó folha).

2. Dentro de cada página (ou seja, as chaves de busca são ordenadas)
  - $C_1 < C_2 < \dots < C_{q-1}$ .
3. Para todos os valores  $X$  da chave na subárvore apontada por  $P_i$ :
  - $C_{i-1} < X < C_i$  para  $1 < i < q$
  - $X < C_i$  para  $i = 1$
  - $C_{i-1} < X$  para  $i = q$ .
4. Cada página possui um máximo de  $m$  descendentes.
5. Cada página, exceto a raiz e as folhas, possui no mínimo  $\lceil m/2 \rceil$  descendentes (*taxa de ocupação*).
6. A raiz possui pelo menos 2 descendentes, a menos que seja um nó folha.
7. Todas as folhas aparecem no mesmo nível.
8. Uma página não folha com  $k$  descendentes possui  $k-1$  chaves.
9. Uma página folha possui no mínimo  $\lceil m/2 \rceil - 1$  chaves e no máximo  $m - 1$  chaves (*taxa de ocupação*).

**Descrição do Registro de Cabeçalho.** O registro de cabeçalho deve conter os seguintes campos:

- *status*: indica a consistência do arquivo de índice, devido à queda de energia, travamento do programa, etc. Pode assumir os valores '0', para indicar que o arquivo de índice está inconsistente, ou '1', para indicar que o arquivo de índice está consistente. Ao se abrir um arquivo para escrita, seu *status* deve ser '0' e, ao finalizar o uso desse arquivo, seu *status* deve ser '1' – tamanho: *string* de 1 byte.
- *noRaiz*: armazena o RRN do nó (página) raiz do índice árvore-B. Quando a árvore-B está vazia, *noRaiz* = -1 – tamanho: inteiro de 4 *bytes*
- *proxRRN*: armazena o valor do próximo RRN a ser usado para conter um nó (página da árvore-B). Inicialmente, a árvore-B está vazia e, portanto, *proxRRN* = 0. Quando o primeiro nó é criado (nó folha = nó raiz), *proxRRN* = 1. Depois, quando primeiro *split* acontece, *proxRRN* = 3. A cada nó criado da árvore-B, *proxRRN* é incrementado – tamanho: inteiro de 4 *bytes*

- *nroNos*: armazena o número de nós (páginas) do índice árvore-B. Inicialmente, a árvore-B está vazia e, portanto,  $nroNos = 0$ . A cada novo nó inserido na árvore-B, *nroNos* é incrementado e a cada nó removido da árvore-B, *nroNos* é decrementado – tamanho: inteiro de 4 bytes

**Representação Gráfica do Registro de Cabeçalho (para o arquivo de dados do *tipo1*).** O registro é representado da seguinte forma:

1 byte	4 bytes				4 bytes				4 bytes				demais bytes
<i>status</i>	<i>noRaiz</i>				<i>proxRRN</i>				<i>nroNos</i>				<i>lixo (caractere '\$')</i>
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	... 44

**Representação Gráfica do Registro de Cabeçalho (para o arquivo de dados do *tipo2*).** O registro é representado da seguinte forma:

1 byte	4 bytes				4 bytes				4 bytes				demais bytes
<i>status</i>	<i>noRaiz</i>				<i>proxRRN</i>				<i>nroNos</i>				<i>lixo (caractere '\$')</i>
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	... 56

#### Observações Importantes.

- O registro de cabeçalho deve seguir estritamente a ordem definida na sua representação gráfica.
- Os nomes dos atributos também devem seguir estritamente os nomes definidos na especificação dos mesmos.
- Para seguir a especificação do conceito de árvore-B, o nó da árvore-B deve obrigatoriamente ser do tamanho de uma página de disco. Entretanto, isso não será seguido neste trabalho para simplificar a quantidade de chaves de busca que são armazenadas no nó. Lembrando também que as páginas de disco têm potência de 2, o que também não será seguido neste trabalho por simplificação.
- Os bytes restantes devem ser preenchidos com lixo. O lixo é representado pelo caractere '\$'.

**Descrição do Registro de Dados.** Deve ser considerada a seguinte organização: campos de tamanho fixo e registros de tamanho fixo. Em adição ao Item 1 da

definição formal do índice árvore-B, cada nó (página) da árvore também deve armazenar dois outros campos:

- *tipoNo*: indica o tipo de um nó, da seguinte forma: (i) *tipoNo* = 0 indica nó raiz; (ii) *tipoNo* = 1 indica nó intermediário; e (iii) *tipoNo* = 2 indica nó folha – tamanho: string de 1 *byte*.
- *nroChaves*, indicando o número de chaves presentes no nó – tamanho: inteiro de 4 *bytes*.

A ordem da árvore-B é 4, ou seja,  $m = 4$ . Portanto, um nó (página) terá 3 chaves no máximo e 4 descendentes. A chave de busca é o campo *id*. Lembrando que, em aplicações reais, a ordem da árvore-B é muito maior, para acomodar mais chaves. A proposta da árvore-B é que ela seja larga e baixa, para diminuir o número de acessos a disco.

Detalhes sobre o algoritmo de inserção. Considere que deve ser implementada a rotina de *split* durante a inserção. Considere que a rotina de redistribuição durante a inserção não deve ser implementada. Considere que a distribuição das chaves de busca deve ser o mais uniforme possível, ou seja, considere que a chave de busca a ser promovida deve ser a chave que distribui o mais uniformemente possível as demais chaves entre o nó à esquerda e o novo nó resultante do particionamento. Considere também que a chave de busca a ser promovida deve ser a primeira chave do novo nó resultante do particionamento (ou seja, o primeiro elemento do segundo nó é a chave promovida durante o particionamento). Quando necessário, o nó mais à esquerda deverá conter uma chave de busca a mais. Considere que a página sendo criada é sempre a página à direita.

Detalhes sobre o algoritmo de remoção. Considere que a troca de uma chave que não está em um nó folha deve ser feita sempre com a sua sucessora imediata que está em um nó folha. Considere que, em caso de *underflow*, a redistribuição primeiro deve ser realizada considerando a página adjacente à direita. Caso a página adjacente à direita possua o número mínimo de chaves permitido e não exista página adjacente à esquerda, então a concatenação deve ser realizada considerando essa página adjacente à direita. Caso a página adjacente à direita possua o número mínimo de chaves

permitido e exista página adjacente à esquerda, então a redistribuição deve ser realizada considerando a página adjacente à esquerda. Caso a página adjacente à esquerda possua o número mínimo de chaves permitido, então deve ser realizada a concatenação considerando essa página adjacente à esquerda. Em caso de redistribuição, considere que a distribuição das chaves de busca deve ser o mais uniforme possível, ou seja, considere que a chave de busca a ser promovida deve ser a chave que distribui o mais uniformemente possível as demais chaves entre o nó à esquerda e o nó à direita. Considere também que a chave de busca a ser promovida deve ser a primeira chave do nó da direita (ou seja, o primeiro elemento do nó à direita é a chave promovida durante a redistribuição). Quando necessário, o nó mais à esquerda deverá conter uma chave de busca a mais. Em caso de concatenação, considere que todas as chaves que foram concatenadas devem ser armazenadas no nó à esquerda. Considere também que a página sendo destruída é sempre a página à direita.

**Representação Gráfica de um Nó (Página/Registro de Dados) do índice (para o arquivo de dados do *tipo1*).** O registro é representado da seguinte forma:

1 byte	4 bytes	4 bytes	4 bytes	4 bytes	4 bytes	4 bytes	4 bytes	4 bytes	4 bytes	4 bytes	4 bytes
<i>tipo</i>	<i>Nro</i>	<i>C<sub>1</sub></i>	<i>P<sub>R1</sub></i>	<i>C<sub>2</sub></i>	<i>P<sub>R2</sub></i>	<i>C<sub>3</sub></i>	<i>P<sub>R3</sub></i>	<i>P<sub>1</sub></i>	<i>P<sub>2</sub></i>	<i>P<sub>3</sub></i>	<i>P<sub>4</sub></i>
0	1	2	3	4	5...						... 44

**Representação Gráfica de um Nó (Página/Registro de Dados) do índice (para o arquivo de dados do *tipo2*).** O registro é representado da seguinte forma:

1 byte	4 bytes	4 bytes	8 bytes	4 bytes	8 bytes	4 bytes	8 bytes	4 bytes	4 bytes	4 bytes	4 bytes
<i>tipo</i>	<i>Nro</i>	<i>C<sub>1</sub></i>	<i>P<sub>R1</sub></i>	<i>C<sub>2</sub></i>	<i>P<sub>R2</sub></i>	<i>C<sub>3</sub></i>	<i>P<sub>R3</sub></i>	<i>P<sub>1</sub></i>	<i>P<sub>2</sub></i>	<i>P<sub>3</sub></i>	<i>P<sub>4</sub></i>
0	1	2	3	4	5...						... 56

### Observações Importantes.

- Cada registro de dados deve seguir estritamente a ordem definida na sua representação gráfica.
- Os nomes dos atributos também devem seguir estritamente os nomes definidos na especificação dos mesmos.

- Quando um nó (página) do índice tiver chaves de busca que não forem preenchidas, a chave de busca deve ser representada pelo valor -1 e o ponteiro para o arquivo de dados deve ser representado pelo valor -1.
- O valor -1 deve ser usado para denotar que um ponteiro  $P_i$  ( $1 \leq i \leq m$ ) de um nó da árvore-B é nulo.

---

## Programa

---

**Descrição Geral.** Implemente um programa em C por meio do qual o usuário possa inserir, remover e atualizar dados de arquivos binários, bem como criar índices para indexar esses arquivos. São definidas duas formas de organização diferentes para os arquivos binários, de forma que os alunos possam comparar as organizações em termos de implementação, utilização de espaço de armazenamento e recuperação dos dados. Os índices são caracterizados por serem do tipo árvore-B.

**Importante.** A definição da sintaxe de cada comando bem como sua saída devem seguir estritamente as especificações definidas em cada funcionalidade. Para especificar a sintaxe de execução, considere que o programa seja chamado de “programaTrab”. Essas orientações devem ser seguidas uma vez que a correção do funcionamento do programa se dará de forma automática. De forma geral, a primeira entrada da entrada padrão é sempre o identificador de suas funcionalidades, conforme especificado a seguir.

**Modularização.** É importante modularizar o código. Trechos de programa que aparecerem várias vezes devem ser modularizados em funções e procedimentos.

**Descrição Específica.** O programa deve oferecer as seguintes funcionalidades:

Na linguagem SQL, o comando `CREATE TABLE` é usado para criar uma tabela, a qual é implementada como um arquivo. Geralmente, indica-se um campo (ou um conjunto de campos) que consiste na chave primária da tabela. Isso é realizado especificando-se a cláusula `PRIMARY KEY`. A funcionalidade [9] representa um exemplo de implementação de um índice árvore-B definido sobre o campo chave primária de um arquivo de dados.

Na linguagem SQL, o comando `CREATE INDEX` é usado para criar um índice sobre um campo (ou um conjunto de campos) de busca. A funcionalidade [9] representa um exemplo de implementação de um índice árvore-B definido sobre o campo chave primária de um arquivo de dados.

[9] Crie um arquivo de índice árvore-B para um arquivo de dados de entrada já existente, que é o arquivo de dados definido de acordo com a especificação do primeiro trabalho prático, e que pode conter registros logicamente removidos. O campo a ser indexado é *id*. Registros logicamente removidos presentes no arquivo de dados de entrada não devem ter suas chaves de busca correspondentes no arquivo de índice. A inserção no arquivo de índice deve ser feita um-a-um. Ou seja, para cada registro não removido presente no arquivo de dados, deve ser feita a inserção de sua chave de busca correspondente no arquivo de índice árvore-B. A manipulação do arquivo de índice árvore-B deve ser feita em disco, de acordo com o conteúdo ministrado em sala de aula. Antes de terminar a execução da funcionalidade, deve ser utilizada a função `binarioNaTela`, disponibilizada na página do projeto da disciplina, para mostrar a saída do arquivo de índice árvore-B.

**Entrada do programa para a funcionalidade [9]:**

9 tipoArquivo arquivoDados.bin arquivoIndice.bin

**onde:**

- tipoArquivo: tipo do arquivo, podendo assumir os valores tipo1 (registros de tamanho fixo) ou tipo2 (registros de tamanho variável), de acordo com a especificação do primeiro trabalho prático.
- arquivoDados.bin é o arquivo binário que contém dados das frotas e que foi gerado conforme as especificações descritas no primeiro trabalho prático, podendo ser do tipo1 ou do tipo2.
- arquivoIndice.bin é um arquivo binário que indexa o arquivo de dados arquivoDados.bin e que é gerado conforme as especificações descritas neste trabalho prático, podendo ser do tipo1 ou do tipo2.

**Saída caso o programa seja executado com sucesso:**

Listar o arquivo de índice no formato binário usando a função fornecida binarioNaTela.

**Mensagem de saída caso algum erro seja encontrado:**

Falha no processamento do arquivo.

**Exemplo de execução:**

```
./programaTrab  
9 tipo1 frotaTipo1.bin frotaIndiceTipo1.bin
```

usar a função binarioNaTela antes de terminar a execução da funcionalidade, para mostrar a saída do arquivo frotaIndiceTipo1.bin.



Conforme visto na funcionalidade [2], na linguagem SQL o comando SELECT é usado para listar os dados de uma tabela. Existem várias cláusulas que compõem o comando SELECT. Além das cláusulas SELECT e FROM, outra cláusula muito comum é a cláusula WHERE, que permite que seja definido um critério de busca sobre um ou mais campos, o qual é nomeado como critério de seleção.

SELECT lista de colunas (ou seja, campos a serem exibidos na resposta)

FROM tabela (ou seja, arquivo que contém os campos)

WHERE critério de seleção (ou seja, critério de busca)

A funcionalidade [10] representa um exemplo de implementação do comando SELECT considerando a cláusula WHERE. Como existe um índice árvore-B definido sobre os campos dos registros, a implementação dessa funcionalidade consiste em utilizar esse índice para recuperar os dados desejados.

[10] Permita a recuperação dos dados de todos os registros que satisfaçam um critério de busca determinado pelo usuário sobre o campo *id*, usando o índice árvore-B criado na funcionalidade [9]. Note que somente o campo *id* deve ser utilizado como forma de busca, desde que o índice criado na funcionalidade [9] indexa chaves de busca desse campo. Essa funcionalidade pode retornar 0 registros (quando nenhum satisfaz ao critério de busca) ou 1 registro (desde que o campo *id* não aceita valores repetidos). A manipulação do arquivo de índice árvore-B deve ser feita em disco, de acordo com o conteúdo ministrado em sala de aula. Os dados devem ser mostrados no mesmo formato definido para a funcionalidade [3]. Registros marcados como logicamente removidos não devem ser exibidos.

### Sintaxe do comando para a funcionalidade [10]:

```
10 tipoArquivo arquivoEntrada.bin arquivoIndice.bin id valorID
```

#### onde:

- tipoArquivo: tipo do arquivo, podendo assumir os valores tipo1 (registros de tamanho fixo) ou tipo2 (registros de tamanho variável), de acordo com a especificação deste trabalho prático.
- arquivoEntrada.bin é o arquivo binário de um determinado tipo, o qual foi gerado conforme as especificações descritas neste trabalho prático.
- arquivoIndice.bin é o arquivo binário de índice árvore-B que indexa o campo *id*. Esse arquivo deve seguir as especificações definidas neste trabalho prático.
- id é o nome do campo indexado.
- valorID é o valor do campo *id*.

### Saída caso o programa seja executado com sucesso:

Cada campo de cada registro deve ser mostrado em uma única linha da seguinte forma: descrição detalhada do campo: valor do campo. Caso o campo seja nulo, deve ser exibido: NAO PREENCHIDO. Deixe uma linha em branco depois que mostrar todos os campos de um registro. A ordem de exibição dos campos bem como os campos que devem ser exibidos podem ser vistos no **exemplo de execução**.

### Mensagem de saída caso não seja encontrado o registro que contém o valor do campo ou o campo pertence a um registro que esteja removido:

Registro inexistente.

### Mensagem de saída caso algum erro seja encontrado:

Falha no processamento do arquivo.

### Exemplo de execução:

```
./programaTrab
10 tipo1 frotaTipo1.bin arquivoIndiceTipo1.bin id 1
cidade "SANTA IZABEL DO OESTE"
MARCA DO VEICULO: VW
MODELO DO VEICULO: GOL 1.0
ANO DE FABRICACAO: 2006
NOME DA CIDADE: SANTA IZABEL DO OESTE
QUANTIDADE DE VEICULOS: 14
**** linha em branco ****
```

Na linguagem SQL, o comando INSERT INTO é usado para inserir dados em uma tabela. Para tanto, devem ser especificados os valores a serem armazenados em cada coluna da tabela, de acordo com o tipo de dado definido. A funcionalidade [11] representa exemplo de implementação do comando INSERT INTO.

[11] Permita a inserção de novos registros em um arquivo de dados de entrada de um determinado tipo, baseado na *abordagem dinâmica* de reaproveitamento de espaços de registros logicamente removidos. A implementação dessa funcionalidade deve ser realizada usando o conceito de *lista de registros logicamente removidos*, e deve seguir estritamente a matéria apresentada em sala de aula. Se o arquivo for do *tipo1*, a lista deve ser implementada como uma pilha. Se o arquivo for do *tipo2*, a lista deve ser implementada como uma lista ordenada de forma decrescente considerando os tamanhos dos registros logicamente removidos e deve ser aplicada a estratégia Worst Fit. O lixo que permanece no registro logicamente removido e que é reutilizado deve ser identificado pelo caractere '\$'. Na entrada desta funcionalidade, os dados são referentes aos seguintes campos, na seguinte ordem: id, ano, qtt, sigla, cidade, marca, modelo. Campos com valores nulos, na entrada da funcionalidade, devem ser identificados com NULO. Os valores dos campos do tipo *string* devem ser especificados entre aspas duplas ("). Para a manipulação de *strings* com aspas duplas, pode-se usar a função `scan_quote_string` disponibilizada na página do projeto da disciplina. A funcionalidade [7] deve ser executada  $n$  vezes seguidas. Antes de terminar a execução da funcionalidade, deve ser utilizada a função `binarioNaTela`, disponibilizada na página do projeto da disciplina, para mostrar a saída dos arquivos binários (de dados e de índice).

### Entrada do programa para a funcionalidade [11]:

```
11 tipoArquivo arquivoDados.bin arquivoIndice.bin n
id1, ano1, qtt1, sigla1, cidade1, marca1, modelo1
id2, ano2, qtt2, sigla2, cidade2, marca2, modelo2
...
idn, anon, qttn, siglan, cidaden, marcan, modelon
```

### onde:

- tipoArquivo: tipo do arquivo, podendo assumir os valores tipo1 (registros de tamanho fixo) ou tipo2 (registros de tamanho variável), de acordo com a especificação do primeiro trabalho prático.
- arquivoDados.bin é o arquivo binário que contém dados das frotas e que foi gerado conforme as especificações descritas no primeiro trabalho prático, podendo ser do tipo1 ou do tipo2. As inserções a serem realizadas nessa funcionalidade devem ser feitas nesse arquivo.
- arquivoIndice.bin é um arquivo binário que indexa o arquivo de dados arquivoDados.bin e que foi gerado conforme as especificações descritas neste trabalho prático. As inserções realizadas no arquivo de dados devem ser refletidas nesse arquivo.
- n é o número de inserções a serem realizadas. Para cada inserção, deve ser informado os valores a serem inseridos no arquivo, considerando os seguintes campos, na seguinte ordem: id, ano, qtt, sigla, cidade, marca, modelo. Valores nulos devem ser identificados, na entrada da funcionalidade, por NULO. Cada uma das n inserções deve ser especificada em uma linha diferente. Deve ser deixado um espaço em branco entre os valores dos campos. Os valores dos campos do tipo *string* devem ser especificados entre aspas duplas (").

### Saída caso o programa seja executado com sucesso:

Listar o arquivo de dados e o arquivo de índice no formato binário usando a função fornecida binarioNaTela.

### Mensagem de saída caso algum erro seja encontrado:

Falha no processamento do arquivo.

### Exemplo de execução:

```
./programaTrab
11 tipo1 frotaTipo1.bin frotaIndiceTipo1.bin 2
15 2020 3 "SP" "SAO CARLOS" "VW" "GOL 1.0"
30 2022 5 "RJ" "RIO DE JANEIRO" "FIAT" NULO
usar a função binarioNaTela antes de terminar a execução da
funcionalidade, para mostrar a saída dos arquivos frotaTipo1.bin e
frotaIndiceTipo1.bin, os quais foram atualizados frente às inserções.
```

---

## Restrições

---

As seguintes restrições têm que ser garantidas no desenvolvimento do trabalho.

[1] O arquivo de dados e o arquivo de índice devem ser gravados em disco no **modo binário**. O modo texto não pode ser usado.

[2] Os dados do registro descrevem os nomes dos campos, os quais não podem ser alterados. Ademais, todos os campos devem estar presentes na implementação, e nenhum campo adicional pode ser incluído. O tamanho e a ordem de cada campo deve obrigatoriamente seguir a especificação.

[3] Deve haver a manipulação de valores nulos, conforme as instruções definidas.

[4] Não é necessário realizar o tratamento de truncamento de dados.

[5] Devem ser exibidos avisos ou mensagens de erro de acordo com a especificação de cada funcionalidade.

[6] Os dados devem ser obrigatoriamente escritos campo a campo. Ou seja, não é possível escrever os dados registro a registro. Essa restrição refere-se à entrada/saída, ou seja, à forma como os dados são escritos no arquivo.

[7] O(s) aluno(s) que desenvolveu(desenvolveram) o trabalho prático deve(m) constar como comentário no início do código (i.e. NUSP e nome do aluno). Para trabalhos desenvolvidos por mais do que um aluno, não será atribuída nota ao aluno cujos dados não constarem no código fonte.

[8] Todo código fonte deve ser documentado. A **documentação interna** inclui, dentre outros, a documentação de procedimentos, de funções, de variáveis, de partes do código fonte que realizam tarefas específicas. Ou seja, o código fonte deve ser

documentado tanto em nível de rotinas quanto em nível de variáveis e blocos funcionais.

[9] A implementação deve ser realizada usando a linguagem de programação C. As funções das bibliotecas <stdio.h> devem ser utilizadas para operações relacionadas à escrita e leitura dos arquivos. A implementação não pode ser feita em qualquer outra linguagem de programação. O programa executará no [run.codes].

---

### Material para Entregar

---

**Arquivo compactado.** Deve ser preparado um arquivo .zip contendo:

- Código fonte do programa devidamente documentado.
- Makefile para a compilação do programa.
- Um vídeo gravado pelos integrantes do grupo, o qual deve ter, no máximo, 5 minutos de gravação. O vídeo deve explicar o trabalho desenvolvido. Ou seja, o grupo deve apresentar: cada funcionalidade e uma breve descrição de como a funcionalidade foi implementada. Todos os integrantes do grupo devem participar do vídeo, sendo que o tempo de apresentação dos integrantes deve ser balanceado. Ou seja, o tempo de participação de cada integrante deve ser aproximadamente o mesmo. O uso da webcam é obrigatório.

**Instruções para fazer o arquivo makefile.** No [run.codes] tem uma orientação para que, no makefile, a diretiva “all” contenha apenas o comando para compilar seu programa e, na diretiva “run”, apenas o comando para executá-lo. Assim, a forma mais simples de se fazer o arquivo makefile é:

```
all:
    gcc -o programaTrab *.c
run:
    ./programaTrab
```

Lembrando que \*.c já engloba todos os arquivos .c presentes no seu zip. Adicionalmente, no arquivo Makefile é importante se ter um *tab* nos locais colocados acima, senão ele pode não funcionar.

### Instruções de entrega.

O programa deve ser submetido via [run.codes]:

- página: <https://run.codes/Users/login>
- **Turma 1** (segunda-feira): código de matrícula: **ZWRM**
- **Turma 2** (terça-feira): código de matrícula: **C4QL**

O vídeo gravado deve ser submetido por meio da página da disciplina no e-disciplinas, no qual o grupo vai informar o nome de cada integrante, o número do grupo e um link que contém o vídeo gravado. Ao submeter o link, verifique se o mesmo pode ser acessado. Vídeos cujos links não puderem ser acessados receberão nota zero.

---

### Critério de Correção

---

**Critério de avaliação do trabalho.** Na correção do trabalho, serão ponderados os seguintes aspectos.

- Corretude da execução do programa.
- Atendimento às especificações do registro de cabeçalho e dos registros de dados.
- Atendimento às especificações da sintaxe dos comandos de cada funcionalidade e do formato de saída da execução de cada funcionalidade.
- Qualidade da documentação entregue. A documentação interna terá um peso considerável no trabalho.
- Vídeo. Integrantes que não participarem da apresentação receberão nota 0 no trabalho correspondente.

**Casos de teste no [run.codes].** Juntamente com a especificação do trabalho, serão disponibilizados 70% dos casos de teste no [run.codes], para que os alunos possam

avaliar o programa sendo desenvolvido. Os 30% restantes dos casos de teste serão utilizados nas correções.

#### **Restrições adicionais sobre o critério de correção.**

- A não execução de um programa devido a erros de compilação implica que a nota final da parte do trabalho será igual a zero (0).
- O não atendimento às especificações do registro de cabeçalho e dos registros de dados implica que haverá uma diminuição expressiva na nota do trabalho.
- O não atendimento às especificações de sintaxe dos comandos de cada funcionalidade e do formato de saída da execução de cada funcionalidade implica que haverá uma diminuição expressiva na nota do trabalho.
- A ausência da documentação implica que haverá uma diminuição expressiva na nota do trabalho.
- A realização do trabalho prático com alunos de turmas diferentes implica que haverá uma diminuição expressiva na nota do trabalho.
- A inserção de palavras ofensivas nos arquivos e em qualquer outro material entregue implica que a nota final da parte do trabalho será igual a zero (0).
- Em caso de plágio, as notas dos trabalhos envolvidos serão zero (0).

**Bom Trabalho!**