

**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

Aluno PAE

João Paulo Clarindo
jpcsantos@usp.br

Monitores

Lucas de Medeiros Franca Romero
lucasromero@usp.br ou telegram: @lucasromero
Eduardo Souza Rocha
eduardos.rocha17@usp.br ou telegram: @edwolt

Recuperação

Esta recuperação tem como objetivo implementar a rotina de remoção da árvore-B.

A recuperação deve ser individualmente. A solução deve ser proposta exclusivamente pelo aluno 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

A descrição é a mesma do trabalho prático 3, complementada com aspectos relacionados à remoção, que é o objetivo desta recuperação.

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 deve ser realizada considerando a página irmã à direita. Caso a página irmã à direita possua o número mínimo de chaves permitido, então a concatenação deve ser realizada considerando essa página irmã à direita.

- Ainda em casos de *underflow*, somente quando não houver uma página irmã à direita é que o *underflow* deve ser tratado considerando a página irmã à esquerda. Neste caso, primeiro deve ser feita a tentativa de se realizar redistribuição considerando a página irmã à esquerda. Caso a página irmã à esquerda possua o número mínimo de chaves permitido, então a concatenação deve ser realizada considerando essa página irmã 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>No</i>	<i>Nro</i> <i>Chaves</i>	C_1	P_{R1}	C_2	P_{R2}	C_3	P_{R3}	P_1	P_2	P_3	P_4
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>No</i>	<i>Nro</i> <i>Chaves</i>	C_1	P_{R1}	C_2	P_{R2}	C_3	P_{R3}	P_1	P_2	P_3	P_4
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 DELETE é usado para remover dados em uma tabela. Para tanto, devem ser especificados quais dados (ou seja, registros) devem ser removidos, de acordo com algum critério.

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

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

A funcionalidade [12] representa um exemplo de implementação do comando DELETE.

[12] Permita a remoção lógica de 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. Os registros a serem removidos devem ser aqueles que satisfaçam um critério de busca determinado pelo usuário. Se o critério de busca for definido em termos do campo *id* (ou qualquer combinação envolvendo esse campo) a busca deve ser realizada usando o índice criado na funcionalidade [9]. Caso contrário, a busca deve ser realizada conforme a especificação da funcionalidade [3]. Note que qualquer campo pode ser utilizado como forma de remoção. Ao se remover um registro, os valores dos *bytes* referentes aos campos já armazenados no registro devem permanecer os mesmos, com exceção dos valores dos campos relacionados ao tratamento da lista encadeada. A funcionalidade [12] deve ser executada n vezes seguidas. Em situações nas quais um determinado critério de busca não seja satisfeito, ou seja, caso a solicitação do usuário não retorne nenhum registro a ser removido, o programa deve continuar a executar as remoções até completar as 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 [12]:

```
12 tipoArquivo arquivoDados.bin arquivoIndice.bin n
x1 nomeCampo1 valorCampo1 ... nomeCampox1 valorCampox1
x2 nomeCampo1 valorCampo1 ... nomeCampox2 valorCampox2
...
xn nomeCampo1 valorCampo1 ... nomeCampoxn valorCampoxn
```

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 remoções 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 remoções realizadas no arquivo de dados devem ser refletidas nesse arquivo.
- n é o número de remoções a serem realizadas. Para cada remoção, deve ser informado em uma linha diferente o número de campos x usados como critério de busca e, para cada campo usado como critério de busca, o nome do campo e o seu respectivo valor do campo. Deve ser deixado um espaço em branco entre o nome do campo e o valor do campo. 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
10 tipo1 frotaTipo1.bin frotaIndiceTipo1.bin 1
1 cidade "SANTA IZABEL DO OESTE"
```

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 remoções.

Na linguagem SQL, o comando UPDATE é usado para atualizar dados em uma tabela. Para tanto, devem ser especificados quais valores de dados de quais campos devem ser atualizados, de acordo com algum critério de busca dos registros a serem atualizados.

UPDATE tabela (ou seja, arquivo que contém os dados)

SET quais colunas e quais valores (ou seja, quais campos e seus valores)

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

A funcionalidade [13] representa um exemplo de implementação do comando UPDATE.

[13] Permita a atualização de registros de 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*, ele pode ser atualizado sem a necessidade de remoção e posterior inserção. O lixo que porventura permanecer no registro atualizado deve ser identificado pelo caractere '\$'. Se o arquivo for do *tipo2*, quando o tamanho do registro atualizado for maior do que o tamanho do registro atual, o registro atual deve ser logicamente removido e o registro atualizado deve ser inserido como um novo registro. Quando o tamanho do registro atualizado for menor ou igual do que o tamanho do registro atual, então a atualização deve ser feita diretamente no registro existente, sem a necessidade de remoção e posterior inserção. Neste caso, o lixo que porventura permanecer no registro atualizado deve ser identificado pelo caractere '\$', sendo que todo o lixo deve permanecer no final do registro. Os registros a serem atualizados devem ser aqueles que satisfaçam um critério de busca determinado pelo usuário. Se o critério de busca for definido em termos do campo *id* (ou qualquer combinação envolvendo esse campo) a busca deve ser realizada usando o índice criado na funcionalidade [9]. Caso contrário, a busca deve ser realizada conforme a especificação da funcionalidade [3]. Note que qualquer campo pode ser utilizado como forma de atualização. Adicionalmente, o campo utilizado como busca não precisa ser, necessariamente, o campo a ser atualizado. Por exemplo, pode-se buscar pelo campo *id*, e pode-se atualizar o campo *modelo*. Campos a serem atualizados com valores nulos devem ser identificados, na entrada da funcionalidade, com NULO. A funcionalidade [13] deve

ser executada n vezes seguidas. Em situações nas quais um determinado critério de busca não seja satisfeito, ou seja, caso a solicitação do usuário não retorne nenhum registro a ser atualizado, o programa deve continuar a executar as atualizações até completar as 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 [13]:

```
13 tipoArquivo arquivoDados.bin arquivoIndice.bin n
x1 nomeCampoBusca1 valorCampoBusca1 ... nomeCampoBuscax1 valorCampoBuscax1
y1 nomeCampoAtualiza1 valorCampoAtualiza1 ... nomeCampoAtualizay1 valorCampoAtualizay1
x2 nomeCampoBusca1 valorCampoBusca1 ... nomeCampoBuscax2 valorCampoBuscax2
y2 nomeCampoAtualiza1 valorCampoAtualiza1 ... nomeCampoAtualizay2 valorCampoAtualizay2
...
xn nomeCampoBusca1 valorCampoBusca1 ... nomeCampoBuscaxn valorCampoBuscaxn
yn nomeCampoAtualiza1 valorCampoAtualiza1 ... nomeCampoAtualizayn valorCampoAtualizayn
```

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 atualizações 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 atualizações realizadas no arquivo de dados devem ser refletidas nesse arquivo.
- n é o número de atualizações a serem realizadas. Para cada uma das n atualizações, devem ser informados em uma nova linha: (i) o número x de campos que são usados para buscar o registro, cada nome de campo e o seu respectivo valor; (ii) o número y de campos que são atualizados, cada nome de campo e o respectivo valor. Valores nulos devem ser identificados, na entrada da funcionalidade, por NULO. O nome do campo de busca e o nome do campo a ser atualizado podem ser iguais ou diferentes. Deve ser deixado um espaço em branco entre cada um dos parâmetros de entrada. 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
12 tipo1 frotaTipo1.bin frotaIndiceTipo1.bin 2
1 cidade "SANTA IZABEL DO OESTE"
1 marca "Honda"
2 cidade "ARARAQUARA" marca "Honda"
1 id 15
```

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 atualizações.

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!