Nome do aluno:	Matrícula do aluno:	
Prova 2 –Implementação de BD	Prof: Sérgio Mergen	Data: 14/05/2015
UFSM – Universidade Federal de Santa Maria		DLSC

1) (1,5 pontos) Suponha que se deseja fazer uma seleção por igualdade sobre um atributo que é chave primária e chave de ordenação de um arquivo. Duas das possíveis estratégias de busca são a busca linear e a busca binária. Considerando que o tempo de seek seja 50 vezes mais lento que o tempo de transferência, indique para qual quantidade de blocos do arquivo passa a valer a pena usar a busca binária. Justifique sua resposta.

- a) 64 blocos
- b) 128 blocos
- c) 256 blocos
- d) 512 blocos
- e) 1024 blocos
- 2) (1,5 pontos) Suponha que se deseja ordenar um conjunto de registros divididos em 4096 partições com dois registros cada. Ainda, suponha que, por limitação do espaço em memória, seja usado um mecanismo de intercalação que mescle partições, gerando partições maiores e em menor número. O mecanismo escolhido consegue diminuir o número de partições pela metade após cada estágio de intercalação. Dadas essas características, quantos estágios de intercalação são necessários ao todo?

Considere o esquema relacional da Figura 1 e as estatísticas da Figura 2 para responder as questões de 3 até 7.

- 3) (1,5 pontos) Considere que os registros da tabela aloc estão espalhados em 500 blocos, e os registros da tabela depto estão espalhados em 5 blocos. Nesse cenário, indique o menor custo para realizar um block nested loop join entre essas duas tabelas, somando o número de seeks e o número de transferências. Considere que o seek seja 50 vezes mais lento que a transferência e que só caiba um bloco de cada relação na memória.
- **4)** (**1,5 pontos**) Marque V para a consultas que se **beneficiam pela ordenação** dos registros em alguma ordem específica, e F caso contrário? Para acertar a questão, **todas** marcações precisam estar corretas. Responda na folha de respostas.
 - a) Select salario from func union select custo from projeto
 - b) Select salario from func union all select custo from projeto
 - c) Select salario from func where salario < 1000 union select salario from func where salario >2000
 - d) Select idFunc from func where salario < 1000 union select idFunc from func where salario > 2000

Obs. A claúsula **all** indica que todos registros devem ser considerados, independente da quantidade de vezes que cada um deles aparece.

- 5) (1,5 pontos) Em álgebra relacional, a operação de diferença não é comutativa. Demonstre um caso que prove essa afirmação usando consultas SQL sobre a tabela func. Para auxiliar na explicação, mostre os registros da tabela, bem como os registros retornados pelas consultas.
- **6)** (**1,5 pontos**) Transforme a consulta SQL abaixo em uma expressão em álgebra relacional **otimizada**. Use as **três regras** de otimização vistas em aula.

```
select nomeDepto, avg(salario)
from depto join func using(idDepto)
group by nomeDepto
```

7) (1,5 pontos) Considere a consulta abaixo:

```
select * from func natural join aloc natural join proj where funcao = 'coordenador' or duração = 2
```

Suponha que essa consulta foi transformada em uma plano de execução usando as **regras de otimização** vistas em aula. Nesse caso, qual seria a **primeira junção** a ser feita? **Quantos registros** seriam retornados por essa junção?

```
depto (<u>idDepto</u>, nomeDepto, setor)
func (<u>idFunc</u>, idDepto, nomeFunc, salario)
idDepto referencia depto
proj (idProj, nomeProj, custo, duracao)
aloc (<u>idFunc</u>, idProj, função, duracao)
idFunc referencia func
idProj referencia proj
```

Figura 1 – Esquema Relacional

chave	Valor
N. registros func	1.000
N. registros aloc	10.000
N. registros proj	50
V(função, aloc)	10
V(duração,aloc)	20

Figura 2 – Estatísticas das tabelas