

SCC0503 - Algoritmos e Estruturas de Dados II - Trabalho I - Árvore B

Guilherme Filipe Feitosa dos Santos

NUSP: 11275092

Pedro Fernando Christofoletti dos Santos

NUSP: 11218560

Relatório:

Para realizar o trabalho de Árvore B e cumprir os requisitos solicitados organizamos o projeto em 5 arquivos:

● Arquivo 1

“**Main.c**”: Arquivo onde rodamos a aplicação, nele estamos criando e validando o arquivo de texto contendo os registros dos estudantes e o índice de árvore de B. Além disso, a main cuida do sistema de menu utilizando de um simples Switch para selecionar a opção desejada e também ao final da execução realiza o fechamento dos arquivos.

Bibliotecas utilizadas:

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include "b_tree.h"
```

Criando e validando os arquivos de dados e da árvore:

```
FILE *data_file = fopen("dados.txt", "a+b");
FILE *b_tree_index = fopen("index.dat", "a+b");
```

```
if (checkFile(data_file))return 0;
if (checkFile(b_tree_index))return 0;
```

Menu para navegação:

```

do {
    printMenu();
    scanf("%d",&op);
    // system("clear");
    switch(op){
        case 1: { //Create data file and b tree
            b_tree_setup(data_file,b_tree_index);
            break;
        }
        case 2:{ //Insert
            b_tree_insertRegistry(data_file,b_tree_index);
            break;
        }
        case 3:{ //Search by USP number
            b_tree_searchRegistry(data_file, b_tree_index);
            break;
        }
    }
} while(op != 0);

```

Fechando arquivos no final da execução:

```

closeFile(data_file);
closeFile(b_tree_index);

```

● Arquivo 2

“b_tree.h”: Arquivo de cabeçalho das funções contidas no arquivo “b_tree.c” , nesse cabeçalho são disponibilizadas apenas as funções que permitimos que o usuário acesse, no caso, a main. Além disso nele estão contidos os #defines e as structs. As funções possuem retornos de inteiros pois esses retornos são os próprios #defines, através desse retorno o usuário pode saber se a função obteve sucesso ou erro e o motivo do erro.

#defines:

```
#define SUCCESS 1
#define INVALID_FILE -1
#define INVALID_B_TREE_INDEX -2
#define RRN_NOT_FOUND -3
#define RRN_EXISTENT -4
#define EMPTY_FILE -5
```

*Além desses, também há os defines para o tamanho das strings dos registros e de ordem da árvore:

```
#define SIZE 100
#define ORDER 170
```

Struct KEY e Struct B_TREE_NODE:

```
typedef int keyType;

typedef struct {
    keyType NUSP; // 4 bytes
    long RRN; // 8 bytes
} KEY; // TOTAL = 16 bytes (A struct tambem ocupa espaco na memoria)

typedef struct {
    int counter; // 4 bytes
    KEY keys[ORDER-1]; // 16 * 169 = 2704 bytes
    long children[ORDER]; // 8 * 170 = 1360 bytes
} B_TREE_NODE; // TOTAL = 4079 bytes (A struct tambem ocupa espaco na memoria)
```

*A ordem da árvore foi calculada com base no objetivo de chegar o mais próximo possível de uma página de disco de 4kb.

Struct STUDENT:

```
typedef struct {
    char name[SIZE];
    keyType numUSP;
    char lastname[SIZE];
    char course[SIZE];
    float grade;
} STUDENT;
```

Cabeçalho das funções disponibilizadas para main:

```

void printMenu();
void closeFile(FILE *);
int checkFile(FILE *);
int b_tree_setup(FILE *, FILE *);
int b_tree_insertRegistry(FILE *, FILE *);
int b_tree_searchRegistry(FILE *, FILE *);

```

• Arquivo 3

“**b_tree.c**”: Arquivo onde estão implementadas tanto as funções do arquivo de cabeçalho quanto as funções auxiliares usadas apenas nesse arquivo e que não são disponibilizadas, essas funções auxiliares sempre começam com “__” na frente do nome. As funções internas (__) não requerem tratamentos ou retornos de erro pois são chamadas apenas pelas funções principais nas quais já são checados possíveis conflitos.

Bibliotecas utilizadas:

```

#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <string.h>
#include <ctype.h>
#include <time.h>
#include "b_tree.h"

```

Menu:

```

void printMenu(){
    printf("\n                MENU\n\n");
    printf("=====");
    printf("\n\nType the option number of your choice\n\n");
    printf("1- Create data file and B Tree\n");
    printf("2- Register\n");
    printf("3- Search\n");
    printf("=====");
    printf("\n\nType 0 to exit\n\n");
}

```

*A função irá printar o menu na tela e através do switch na main é possível escolher as opções desejadas. Existe uma função que garante que o usuário não registre ou procure antes de ter criado a árvore e o arquivo de dados. Segue a função:

Checa se já foram criados os arquivos da árvore e de dados e confere se já foram preenchidos:

```
// Check if b_tree and data file are filled with data
int __checkfilesize(FILE *file, FILE *b_tree_index){
    fseek(file, 0, SEEK_END);
    fseek(b_tree_index, 0, SEEK_END);
    if(ftell(file) == 0 && ftell(b_tree_index) == 0) return 1;
    else return 0;
}
```

*Essa função vai até o final de cada arquivo e confere com o ftell se o ponteiro é igual a 0, se for igual a 0 quer dizer que o arquivo está vazio e a árvore ou arquivo de dados não foram criadas, caso contrário a função retornará 0 e permitirá a inserção ou busca.

Confere se o arquivo foi aberto e/ou criado com sucesso:

```
int checkFile(FILE *file){
    if(file == NULL){
        printf("ERROR, cannot open file");
        return 1;
    }
    return 0;
}
```

Cria e popula árvore e arquivo de dados:

```

int b_tree_setup(FILE *file, FILE *b_tree_index){

    if(!file) return INVALID_FILE;
    if(!b_tree_index) return INVALID_B_TREE_INDEX;
    if(!__checkfilesize(file,b_tree_index)){
        printf("You have already set up the environment!\n");
        return SUCCESS;
    }

    STUDENT student;
    long root_RRN;
    int i = 0, total;
    KEY key;

    total = (ORDER / 2) * ORDER + 1;
    printf("Wait while the %d examples...\n\n", total);

    fclose(b_tree_index);
    b_tree_index = fopen("index.dat","rb+");

    // Inicializa arquivo de indexacao por b_tree
    __b_tree_create(b_tree_index);

    while(i < total){
        strcpy(student.name, __generateName(i));
        strcpy(student.lastname, __generateName(i+1));
        strcpy(student.course, __generateCourse(i));
        student.grade = __generateGrade(i);
        student.numUSP = 1;

        __printRegistry(student);

        //Inserting in file
        fseek(file, 0, SEEK_END);
        fwrite(&student, sizeof(STUDENT), 1, file);

        //Inserting in B_tree
        key.NUSP = i;
        key.RRN = 1;
        fseek(b_tree_index, 0, SEEK_SET);
        fread(&root_RRN, sizeof(long), 1, b_tree_index);
        // printf("----->>>>>Inserting %d\n", i);
        __b_tree_insert(b_tree_index, key, root_RRN, NULL, 0);

        i++;
    }

    printf("Build Successful!\n\n");

    return SUCCESS;
}

```

***A cada iteração do while um novo registro é adicionado tanto ao arquivo de dados quanto no arquivo da árvore B, o loop roda $(ORDER / 2) * ORDER + 1$ vezes a fim de garantir que existam ao menos dois níveis na árvore.**

Para gerar os dados foram utilizadas as seguintes funções:

Gera nomes:


```

char * __generateName(int i){
    srand(time(NULL)+i);
    char consonants[21] = "bcd fghjklmnpqrstvwxyz";
    char vowels[5] = "aeiou";
    char *str = (char*) malloc(SIZE*sizeof(char));
    int pos=0;
    int syllables = (rand() % 3) + 2;
    for (int i=0;i<syllables;i++){
        str[pos] = consonants[(rand() % 21)];
        str[pos+1] = vowels[(rand() % 5)];
        pos+=2;
    }
    str[0] = toupper(str[0]);
    return str;
}

```

*Essa função concatena uma consoante e uma vogal aleatoriamente utilizando da função rand com a seed setada para o clock do sistema somado ao número da iteração do loop a fim de garantir que não se repitam os nomes pois a função pode rodar mais de uma vez no mesmo segundo, ocasionando em uma seed igual, ou seja, o rand daria o mesmo resultado que o anterior. O nome pode variar entre 2 até 5 sílabas.

Gera cursos:

```

char * __generateCourse(int i){
    char courses[7][100] = {"Bacharelado em Matematica", "Licenciatura em Matematica", "Bacharelado em Matematica Aplicada e Computacao Cientifica", "Bacharelado em Ciencias de Computacao", "Bacharelado em Sistemas de Informacao", "Bacharelado em Estatistica e Ciencia da Dados", "Engenharia de Computacao"};
    srand(time(NULL)+i);
    int pos = rand() % 7;
    char *str = (char*) malloc(SIZE*sizeof(char));
    strcpy(str, courses[pos]);
    return str;
}

```

*Seguindo o mesmo princípio da aleatoriedade, essa função retorna um dos cursos armazenados em uma matriz de char que foi preenchida manualmente.

Gera notas:

```

float __generateGrade(int i){
    srand(time(NULL)+i);
    float grade = rand() % 11;
    return grade;
}

```

*Novamente utilizamos a função rand para gerar uma nota de 0 a 10 para ser retornada.

OBS: Utilizamos a função gera nome tanto para o nome quanto sobrenome. Além disso, não criamos uma função para gerar o número usp pois ele está sendo gerado sequencialmente conforme a árvore e o arquivo de dados está sendo criado.

Printa um aluno:

```
void __printRegistry(STUDENT student){  
    printf("\nName: %s\n",student.name);  
    printf("Last Name: %s\n",student.lastname);  
    printf("NUSP: %d\n",student.numUSP);  
    printf("Course: %s\n",student.course);  
    printf("Grade: %.2f\n\n",student.grade);  
}
```

Função auxiliar interna para comparar dois inteiros:

```
int __compare(int a, int b){  
    if (a==b) return 0;  
    else if (a<b) return -1;  
    else return 1;  
}
```

Recebe e insere o registro de um aluno:


```

// #Insert a student in data file and b_tree_index;
int b_tree_insertRegistry(FILE *file, FILE *b_tree_index){

    if(!file) return INVALID_FILE;
    if(!b_tree_index) return INVALID_B_TREE_INDEX;
    if(__checkfilesize(file,b_tree_index)){
        printf("Please create file and B Tree before register or search\n");
        return EMPTY_FILE;
    }

    STUDENT student;
    //Reading input
    printf("Name: ");scanf(" %[^\\n]s",student.name);
    printf("Last Name: ");scanf(" %[^\\n]s",student.lastname);
    printf("NUSP: ");scanf("%d",&student.numUSP);
    printf("Course: ");scanf(" %[^\\n]s",student.course);
    printf("Grade: ");scanf("%f",&student.grade);

    KEY key;
    key.NUSP = student.numUSP;
    fseek(file, 0, SEEK_END);
    key.RRN = ftell(file) / sizeof(STUDENT);

    //Inserting in file
    fwrite(&student, sizeof(STUDENT), 1, file);

    long root_RRN;
    fseek(b_tree_index, 0, SEEK_SET);
    fread(&root_RRN, sizeof(long), 1, b_tree_index);

    //Inserting in B_tree
    __b_tree_insert(b_tree_index, key, root_RRN, NULL, 0);

    printf("\\nSuccessful registration!\\n\\n");

    return SUCCESS;
}

```

Busca um aluno pelo número NUSP:

```

//# Search a registry by USP number
int b_tree_searchRegistry(FILE *file, FILE *b_tree_index){

    if(!file) return INVALID_FILE;
    if(!b_tree_index) return INVALID_B_TREE_INDEX;
    if(__checkfilesize(file,b_tree_index)){
        printf("Please create file and B Tree before register or search\n");
        return EMPTY_FILE;
    }

    long root_RRN, byteoffset, RRN;
    STUDENT student;
    keyType nusp;

    printf("NUSP: ");scanf("%d",&nusp);
    printf("Searching...\n");

    fseek(b_tree_index, 0, SEEK_SET);
    fread(&root_RRN, sizeof(long), 1, b_tree_index);

    RRN = __b_tree_search(b_tree_index, root_RRN, nusp);

    if(RRN == RRN_NOT_FOUND){
        printf("NUSP not found\n\n");
    } else {
        byteoffset = RRN * sizeof(STUDENT);
        fseek(file, byteoffset, SEEK_SET);
        fread(&student, sizeof(student), 1, file);
        __printRegistry(student);
    }

    return SUCCESS;
}

```

*O RRN é descoberto utilizando de uma função interna. Após descoberto posicionamos o ponteiro do arquivo de dados no lugar desejado, o registro é lido e em seguida printado na tela.

Função interna que descobre o RRN:

```

int __b_tree_search(FILE *b_tree_index, long RRN, int key){
    if (RRN == -1) return RRN_NOT_FOUND;
    else{
        int i = 0;
        B_TREE_NODE *node = (B_TREE_NODE *) malloc(sizeof(B_TREE_NODE));
        fseek(b_tree_index, ((sizeof(B_TREE_NODE) * RRN) + sizeof(long)), SEEK_SET);
        fread(node, sizeof(B_TREE_NODE), 1, b_tree_index);

        while(i < node->counter){
            int cmp = __compare(node->keys[i].NUSP, key);
            if(!cmp){
                return node->keys[i].RRN;
            } else if(cmp < 0){ // key > node->keys->nusp
                i++;
            } else { // key < node->keys->nusp
                RRN = node->children[i];
                return __b_tree_search(b_tree_index, RRN, key);
            }
        }
        RRN = node->children[i];
        return __b_tree_search(b_tree_index, RRN, key);
    }
}

```

*Essa função começa lendo o primeiro nó da árvore inteiro (o RRN do primeiro nó foi disponibilizado através da leitura do cabeçalho de arquivo da árvore na função principal de busca). Após ler o primeiro nó, ela procura dentre todas as chaves do nó se alguma é igual ou maior que a chave passada pelo usuário, caso encontre alguma maior isso nos diz que aquela chave não está nesse nó e um novo nó é lido a partir do descendente da esquerda da primeira chave maior e o processo começa novamente, caso encontre uma chave igual é retornado o seu RRN, caso não encontre é porque chegou em algum nó folha com descendente -1.

Função interna que esvazia nó a partir de uma posição:

Esta função usa seu parâmetro pos para inserir o sinal de -1 como forma de indicação de espaço vazio dentro de um node. Isso auxilia as outras funções a perceberem os espaços que estão vazios.

```

// Insere -1 nas posicoes a partir de pos
int __b_tree_empty_node_beginning_in_pos(B_TREE_NODE *node, int pos){
    if(!node) return INVALID_NODE;
    for(int i = pos; i < ORDER - 1; i++){
        node->keys[i].NUSP = -1;
        node->keys[i].RRN = -1;
        node->children[i+1] = -1;
    }
    if(pos == 0) node->children[0] = -1;
    return SUCCESS;
}

```

Função auxiliar que insere uma key em uma posição do nó:

Diferente da função apresentada mais à frente que busca o nó folha onde a key deva ser inserida, esta função tem por objetivo encaixar a key exatamente na posição especificada. Para isso, a função verifica se o nó especificado está vazio, com espaço livre ou lotado, sendo neste último caso necessário realizar a manobra do split.

```

// Insere key em um nó
int __b_tree_put_key_in_node(FILE *b_tree_index, B_TREE_NODE *node,
    long node_RRN, KEY *key, long RRN, int pos, KEY **over_key){
    long over_RRN = 0;
    if(node->counter == 0){ // Nó vazio
        node->keys[0].NUSP = key->NUSP;
        node->keys[0].RRN = key->RRN;
        node->children[0] = -1;
        node->counter = 1;

        // Zera espaços inutilizados
        __b_tree_empty_node_beginning_in_pos(node, 1);

        *over_key = NULL; // Nenhuma KEY precisara ser reposicionada
    } else if(node->counter < (ORDER - 1)){ // Nó com espaço
        // Insere em pos
        memcpy(&node->keys[pos+1], &node->keys[pos], (node->counter - pos) * sizeof(KEY));
        memcpy(&node->children[pos+2], &node->children[pos+1], (node->counter - pos) * sizeof(long));
        node->keys[pos].NUSP = key->NUSP;
        node->keys[pos].RRN = key->RRN;
        node->children[pos+1] = RRN;
        node->counter++;

        *over_key = NULL; // Nenhuma KEY precisara ser reposicionada
    } else { // Nó cheio
        // Split
        int new_size = (ORDER - 1) / 2, i = 0, cmp;
        B_TREE_NODE *new_children, *to_insert;
    }
}

```



```

// Separa nodes
new_children = (B_TREE_NODE *) calloc(1, sizeof(B_TREE_NODE));
memmove(new_children->keys, &node->keys[ORDER - 1 - new_size], new_size * sizeof(KEY));
memmove(new_children->children, &node->children[ORDER - 1 - new_size], (new_size + 1) * sizeof(long));
node->children[ORDER - 1 - new_size] = -1;

// Zera espaços inutilizados
_btree_empty_node_beginning_in_pos(node, ORDER - 1 - new_size);
_btree_empty_node_beginning_in_pos(new_children, new_size);

// Reajusta tamanhos
new_children->counter = new_size;
node->counter -= new_size;

// Verifica se onde vai promover
if(pos < node->counter) to_insert = node;
else {
    pos -= node->counter;
    to_insert = new_children;
}

// Insere no local correto para descobrir quem sera promovido
memcpy(&to_insert->keys[pos+1], &to_insert->keys[pos],
       (to_insert->counter - pos) * sizeof(KEY));
memcpy(&to_insert->children[pos+2], &to_insert->children[pos+1],
       (to_insert->counter - pos) * sizeof(long));
to_insert->keys[pos].NUSP = key->NUSP;
to_insert->keys[pos].RRN = key->RRN;
to_insert->children[pos+1] = RRN;
to_insert->counter++;

```

```

// Insere no local correto para descobrir quem sera promovido
memcpy(&to_insert->keys[pos+1], &to_insert->keys[pos],
       (to_insert->counter - pos) * sizeof(KEY));
memcpy(&to_insert->children[pos+2], &to_insert->children[pos+1],
       (to_insert->counter - pos) * sizeof(long));
to_insert->keys[pos].NUSP = key->NUSP;
to_insert->keys[pos].RRN = key->RRN;
to_insert->children[pos+1] = RRN;
to_insert->counter++;

// Define o promovido e reajusta o tamanho do nó
*over_key = (KEY*) calloc(1, sizeof(KEY)); // Uma KEY precisara ser reposicionada
fseek(b_tree_index, 0, SEEK_END);
over_RRN = (ftell(b_tree_index) - sizeof(long)) / sizeof(B_TREE_NODE);
if(to_insert == node){
    memmove(*over_key, &node->keys[node->counter - 1], sizeof(KEY));
    node->keys[node->counter - 1].NUSP = -1;
    node->keys[node->counter - 1].RRN = -1;
    node->children[node->counter] = -1;
}else{
    memmove(*over_key, &new_children->keys[0], sizeof(KEY));
    memmove(&new_children->keys[0], &new_children->keys[1], (new_children->counter - 1) * sizeof(KEY));
    memmove(&new_children->children[0], &new_children->children[1], (new_children->counter) * sizeof(KEY));
}
to_insert->counter--;
to_insert->keys[to_insert->counter].NUSP = -1;
to_insert->keys[to_insert->counter].RRN = -1;
to_insert->children[to_insert->counter + 1] = -1;

// Atualiza arquivo de indexacao
fwrite(new_children, sizeof(B_TREE_NODE), 1, b_tree_index);
}
fseek(b_tree_index, ((sizeof(B_TREE_NODE) * node_RRN) + sizeof(long)), SEEK_SET);
fwrite(node, sizeof(B_TREE_NODE), 1, b_tree_index);
return over_RRN;
}

```

Função interna que cria novo nó e o define como root:

A seguinte função tem por objetivo facilitar a criação e definição no arquivo de um novo nó raiz. Isso pois essa ocorrência pode ser considerada como um caso à parte que deve ser tratado de uma maneira específica.

```

int __b_tree_new_root_node(FILE *b_tree_index, long left_RRN, long right_RRN, KEY *over_key){
    B_TREE_NODE *new_root;
    long root_RRN;

    // Cria novo no raiz
    new_root = (B_TREE_NODE *) calloc(1, sizeof(B_TREE_NODE));

    // Preenche novo no raiz
    new_root->keys[0].NUSP = over_key->NUSP;
    new_root->keys[0].RRN = over_key->RRN;
    new_root->children[0] = left_RRN;
    new_root->children[1] = right_RRN;
    new_root->counter = 1;
    __b_tree_empty_node_beginning_in_pos(new_root, 1);

    // Insere novo no raiz
    fseek(b_tree_index, 0, SEEK_END);
    root_RRN = (ftell(b_tree_index) - sizeof(long)) / sizeof(B_TREE_NODE);
    fwrite(new_root, sizeof(B_TREE_NODE), 1, b_tree_index);

    // Atualiza RRN do no raiz no arquivo
    fseek(b_tree_index, 0, SEEK_SET);
    fwrite(&root_RRN, sizeof(long), 1, b_tree_index);

    return SUCCESS;
}

```

Função interna que libera espaço alocado para over_key auxiliar:

```

void __b_tree_free_over_key(KEY **over_key){
    free(over_key);
    free(*over_key);
}

```

Função interna que descobre o RRN:

Função recursiva que percorre um nó verificando a posição relativa onde uma nova chave deve ser inserida. Possui algumas verificações auxiliares que a permitem identificar os possíveis cenários necessários para uma inserção, a citar quando uma chave é “promovida” dentro de um nó raiz que ficou cheio. Além disso, possibilita ao programa aproveitar a referência de posição encontrada para evitar processamentos e buscas repetidas.

```

int __b_tree_insert(FILE *b_tree_index, KEY key, long node_RRN, KEY **over_key, short level){
    if(over_key == NULL) { // Inicializa over_key auxiliar para primeira chamada da funcao recursiva
        over_key = (KEY **) malloc(sizeof(KEY*));
        *over_key = (KEY *) malloc(sizeof(KEY));
    }

    int i = 0;
    long offset = ((sizeof(B_TREE_NODE) * node_RRN) + sizeof(long));
    B_TREE_NODE *node = (B_TREE_NODE *) calloc(1, sizeof(B_TREE_NODE));
    fseek(b_tree_index, offset, SEEK_SET);
    fread(node, sizeof(B_TREE_NODE), 1, b_tree_index);

    while(i < node->counter){
        int cmp = __compare(node->keys[i].NUSP, key.NUSP);
        if(cmp==0) return RRN_EXISTENT;
        else if(cmp<0) i++; // key > node->keys->nusp
        else if(cmp>0) break; // key < node->keys->nusp
    }

    long over_RRN = -1;
    if(node->counter == 0 || node->children[i] == -1){ // Nó folha
        over_RRN = __b_tree_put_key_in_node(b_tree_index, node, node_RRN, &key, -1, i, over_key);
        if(over_RRN){ // Realizou split e promoveu alguma chave
            if(level == 0){ // Nó raíz
                __b_tree_new_root_node(b_tree_index, node_RRN, over_RRN, *over_key);
                if(level == 0) __b_tree_free_over_key(over_key);
                return 0;
            }
            if(level == 0) __b_tree_free_over_key(over_key);
            return over_RRN;
        }
        if(level == 0) __b_tree_free_over_key(over_key);
        return 0;
    } else { // Nó "galho"
        over_RRN = __b_tree_insert(b_tree_index, key, node->children[i], over_key, level+1);
        if(over_RRN){ // Verifica se houve split no nó seguinte
            memcpy(&key, *over_key, sizeof(KEY));
            over_RRN = __b_tree_put_key_in_node(b_tree_index, node, node_RRN, &key, over_RRN, i, over_key);
            if(over_RRN && level == 0){ // Nó raíz
                __b_tree_new_root_node(b_tree_index, node_RRN, over_RRN, *over_key);
                if(level == 0) __b_tree_free_over_key(over_key);
                return 0;
            }
            if(level == 0) __b_tree_free_over_key(over_key);
            return over_RRN;
        }
        if(level == 0) __b_tree_free_over_key(over_key);
        return 0;
    }
}

```

● Arquivo 4

“**dados.txt**”: Arquivo onde são armazenados os registros dos alunos, sempre um novo registro é adicionado ao final do arquivo e todos com tamanho fixo. O arquivo foi escrito de forma binária a fim de facilitar a implementação.

● Arquivo 5

“index.dat”: Arquivo onde é armazenada a Árvore B contendo cada nó uma página de disco de tamanho aproximado padrão 4Kb de memória. O arquivo foi escrito de forma binária a fim de facilitar a implementação.