62304644 片山さくら 2024 年 12 月 24 日

1 設計方針・プログラム

1.1 実行環境

- OS: Windows 11
- 開発環境: Visual Studio 2019 v142
- ビルドツール: MSbuild 16.11.2.50704
- コンパイラ: MSVC 19.29.30157 for x86
- C 言語標準: C17

1.2 使用ライブラリ

• freeglut,glfw.3.4.0,glm.1.0.1: グラフィック用 (NuGet パッケージを使用)

1.3 プログラムの構成・概要

ファイル構成

- main.c:メイン関数
- binary_tree.c: 二分探索木の生成・ノードの追加削除・探索などの関数などを定義
- tree_analysis.c: 二分探索木の集合に対し、高さの平均・分散を算出する関数などを定義
- tree_graphic.c: 二分木の描画関数を定義
- simulation_graphic.c: 描画ループの実装
- utility.c: 順列生成や階乗計算などの補助関数を定義
- position.c:座標を扱いやするするための関数を実装
- list.c: 簡易的なリストの実装
- binary_tree.h:二分探索木の構造体定義や関数のプロトタイプ宣言・Node 構造体の定義
- tree_analysis.h: 二分探索木の集合に対する分析関数のプロトタイプ宣言
- tree_graphic.h: 二分木の描画関数のプロトタイプ宣言・NodeGrahic 構造体の定義
- simulation_graphic.h : 描画ループのプロトタイプ宣言
- utility.h:補助関数のプロトタイプ宣言
- position.h:座標を扱うための関数のプロトタイプ宣言・XYi 構造体の定義

2 ①与えられた整数 n まで自然数で構成される順列の生成

Listing 1 utility.c

```
1\#include{<}stdio.h{>}
2#include<stdlib.h>
3#include"utility.h"
5int max_(int a,int b){
          \mathbf{return}\ a{>}b?a{:}b;
6
7}
9 int min_(int a,int b){
          return a<b?a:b;
11 }
12
13 int factorial(int n){
          if (n \le 1) return 1;
          return n*factorial(n-1);
15
16 }
17
18 int permutation_num(int* num,int n){
          int ind = 0;
19
          for(int i = 0; i < n; i++){}
20
                   ind *= (n-i);
21
                   {\bf for(int}\ j=i{+}1{;}j{<}n{;}j{+}{+})\{
22
23
                           if(num[i]>num[j]) ind++;
24
          return ind;
26
27 }
28
29 void clear(int *array,int n){
          for(int i = 0; i < n; i++) array[i] = 0;
30
31 }
33 static void calculate_permutation(int** list,int* nums,int* seen,int seed,int n,int depth){
          seen[seed] = 1;
          nums[depth] = seed;
35
          for(int i = 1; i \le n; i++){
36
                   if(seen[i] == 0){
37
                           calculate\_permutation(list,nums,seen,i,n,depth+1);
38
39
                           seen[i] = 0;
                   }
40
41
          if(depth == n-1) for(int i = 0; i < n; i++) list[permutation_num(nums, n)][i] = nums[i];
42
43
44 }
```

```
45
46 void set_permutation_list(int** list, int n) {
           int fact = factorial(n);
47
48
           for (int i = 1; i <= n; i++) {
49
                    int* seen = (int*)calloc(sizeof(int), (n + 1));
50
                    int* nums = (int*)calloc(sizeof(int), (n + 1));
51
                    calculate_permutation(list, nums, seen, i, n, 0);
52
53
                    free(seen);
                    free(nums);
54
55
           }
56 }
58 void permutation_test() {
           int n;
           int fact;
60
61
           int** list;
           printf("input<sub>□</sub>a<sub>□</sub>number");
62
           scanf("%d", &n);
63
64
           fact = factorial(n);
           list = (int**)malloc(sizeof(int*) * fact);
65
           for (int i = 0; i < fact; i++) list[i] = (int*)malloc(sizeof(int) * n);
66
67
           set_permutation_list(list, n);
68
69
           for (int i = 0; i < fact; i++) {
70
                    for (int j = 0; j < n; j++) {
71
                            printf("%d_{\sqcup}", list[i][j]);
72
73
                    putchar('\n');
74
75
           putchar('\n');
76
77
           for (int i = 0; i < fact; i++) free(list[i]);
           free(list);
79
80 }
```

utility.c において重要な関数は以下のとおりである。

- calculate_permutation: 与えられた整数 n までの順列のうち seed で始まる順列を全て list に格納する
 関数
- permutation_num:与えられた順列に対応する番号を返す関数
- set_permutation_list: list に対し整数 n までの順列を全て格納する関数

set_permutation_list 関数が calculate_permutation 関数を呼び出すことで、与えられた整数 n までの順列を全て list に格納する。permutation_num 関数は calculate_permutation 関数内で順列を格納するインデックスを算出するのに使われている。permutation_num 関数により 1,2,3,4 は 0 へ、4,3,2,1 は 23 へと変換される。permutation_test 関数を実行することにより動作確認可能。

permutation_test の実行例

3 ② 生成した順列の順に数を入力したときに生成される相異なる二分探索 木の列挙

Listing 2 binary_tree.c

```
{\rm new}\_{-}{>}{\rm right}={\rm NULL};
12
          new_->pointer = NULL;
13
14
      return new_;
15
16}
17
18 void delete_tree(Tree node){
      if(node != NULL){
19
          delete_tree(node->left);
20
          delete\_tree(node->right);
21
22
          free(node);
      }
23
24 }
25
26 int count_children(Tree root){
          if (root == NULL) return 0;
27
          else return count_children(root->left) + count_children(root->right) + 1;
28
29 }
30
31 int calculate_hight(Tree root){
          if(root == NULL) return 0;
          return max_(calculate_hight(root->left),calculate_hight(root->right))+1;
33
34 }
35
36int is_AVL_tree(Tree root) {
          int left_hight = calculate_hight(root->left);
37
          int right_hight = calculate_hight(root->right);
38
          int diff = left\_hight - right\_hight;
39
          if ((-1 \le \text{diff}) \&\& (\text{diff} \le 1))  {
40
                  int left = 1;
41
42
                  int right = 1;
                  if (root->left != NULL) left = is_AVL_tree(root->left);
43
                  if (root->right != NULL) right = is_AVL_tree(root->right);
44
                  if ((left == 1) && (right == 1)) return 1;
45
                  else return 0;
46
47
          else return 0;
48
49 }
50
51int is_complete_binary_tree(Tree root) {
          int left children num = count children(root->left);
52
          int right_children_num = count_children(root->right);
53
          int diff = left\_children\_num - right\_children\_num;
54
          if ((-1 \le \text{diff}) \&\& (\text{diff} \le 1))  {
55
56
                  int left = 1;
                  int right = 1;
57
                  if(root->left != NULL) left = is_complete_binary_tree(root->left);
                  if(root->right != NULL) right = is_complete_binary_tree(root->right);
59
                  if ((left == 1) && (right == 1)) return 1;
60
                  else return 0;
```

```
62
           else return 0;
63
64 }
66 void insert node(Tree* root, Tree node){
       if(*root == NULL) {
67
                    *root = node;
68
                    return;
69
           }
70
       \mathbf{if}(\mathsf{node} - > \mathsf{key} <= (*\mathsf{root}) - > \mathsf{key}) \ \mathsf{insert\_node}(\&((*\mathsf{root}) - > \mathsf{left}), \mathsf{node});
71
72
       else insert_node(&((*root)->right),node);
73 }
74
75 static Tree extract_max(Tree root){
           if(root->right == NULL) return root;
76
           else return extract_max(root->right);
77
78 }
79
80 static Tree extract_min(Tree root){
           if(root->left == NULL) return root;
81
82
           else return extract_min(root->left);
83 }
84
85 void delete_node_from_tree(Tree* root,int key){
       if(*root == NULL) return;
86
           if((*root)->key < key) delete\_node\_from\_tree(\&((*root)->left),key);
87
           else if((*root)->key > key) delete_node_from_tree(&(*root)->left,key);
88
       else{}
89
                    if((*root)->left == NULL){
90
                            *root = (*root) - > right;
91
92
                            free(*root);
                            root = NULL;
93
                    }
94
                    else{}
95
                            Tree left_tree_max = extract_max((*root)->left);
96
                            Tree tmp = left\_tree\_max -> left;
97
                            left\_tree\_max -> left = (*root) -> left;
98
99
                            left\_tree\_max->right = (*root)->right;
                            free(*root);
100
                            *root = left\_tree\_max;
101
                            ((*root)->left)->right = tmp;
102
                    }
103
104
105 }
106
107 void search_pre(Tree root){
           if (root == NULL) return;
108
           printf("key:%d\n",root—>key);
109
           search_pre(root->left);
110
111
           search_pre(root->right);
```

```
112}
113
114\mathbf{void}\ \mathrm{search\_pre\_with\_depth}(\mathrm{Tree}\ \mathrm{root}, \mathbf{int}\ \mathrm{depth}) \{
115
            if (root == NULL) return;
116
            printf("key:%d_d:%d\n",root->key,depth);
            search_pre_with_depth(root->left,depth+1);
117
            search\_pre\_with\_depth(root->right,depth+1);
118
119 }
120
121 void search_middle(Tree root){
122
            if (root == NULL) return;
            search_middle(root->left);
123
            printf("key:%d\n",root—>key);
124
125
            search_middle(root->right);
126 }
127
128\,\mathbf{void}\,\,\mathrm{search\_post}(\mathrm{Tree}\,\,\mathrm{root})\{
            if (root == NULL) return;
129
            search_post(root->left);
130
131
            search_post(root->right);
            printf("key:%d\n",root->key);
132
133 }
134
135
136 void get_key_record(Tree root,List* list){
            if (root == NULL) return;
137
            push_back_list(list,root->key);
138
            get_key_record(root->left,list);
139
            get_key_record(root->right,list);
140
141 }
142
143 Tree* get_different_trees(int n) {
            int fact = factorial(n);
144
            int different\_tree\_num = 0;
145
146
147
            Tree* result = (Tree*) malloc(sizeof(Tree) * (fact + 1));
            if (result == NULL) return 0;
148
            for (int i = 0; i < (fact + 1); i++) result[i] = NULL;
149
150
            int **plist = (int**)malloc(sizeof(int*) * fact);
151
            if (plist == NULL) {
152
                    free(result);
153
                    return 0;
154
            }
155
156
            for (int i = 0; i < fact; i++) plist[i] = (int*)malloc(sizeof(int) * n);
157
158
            int* is exist = (int*)calloc(fact,sizeof(int));
159
            if (is\_exist == NULL) {
160
161
                    free(result);
```

```
for (int i = 0; i < fact; i++) free(plist[i]);
162
                    free(plist);
163
                    return 0;
164
165
            }
166
            set_permutation_list(plist, n);
167
168
            printf("<%d>\n", fact);
169
            /*for (int i = 0; i < fact; i++) 
170
                    for (int j = 0; j < n; j++) {
171
172
                             printf("%d",plist[i]/j]);
173
                    putchar(' \ n');
174
175
            putchar(' \ n');*/
176
177
            for (int i = 0; i < fact; i++) {
178
                    Tree current = create\_tree(plist[i][0]);
179
                    Tree* current_p = \&current;
180
                    int current_id = 0;
                    List* keyrecord = create_list(n);
182
183
184
                    \mathbf{for} \ (\mathbf{int} \ j = 1; \ j < n; \ j++) \ insert\_node(current\_p, \ create\_tree(plist[i][j]));
185
186
                    get_key_record(current, keyrecord);
187
                    current_id = permutation_num(keyrecord->list, keyrecord->len);
188
189
                    delete_list(keyrecord);
190
191
                    if (is_exist[current_id]) {
192
                             free(current);
193
                             continue;
194
195
                    else {
196
197
                             is_exist[current_id] = 1;
                             result[different_tree_num] = current;
198
199
                             different_tree_num++;
                    }
200
            }
201
202
            for (int i = 0; i < fact; i++) free(plist[i]);
203
204
            free(plist);
            free(is_exist);
205
206
207
            return result;
208}
```

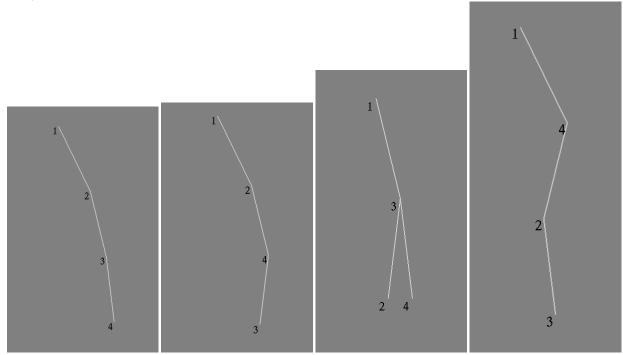
binary_tree.c において重要な関数は以下のとおりである。

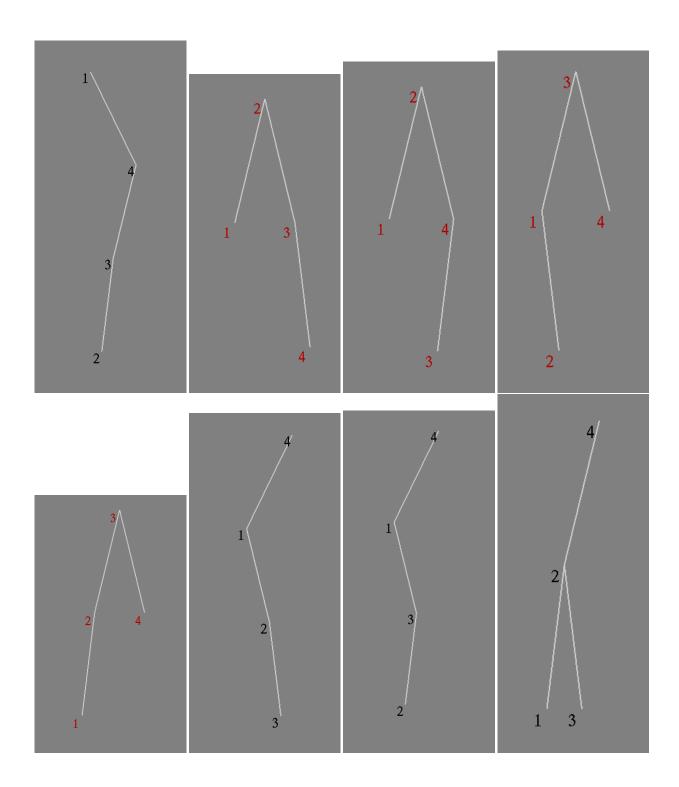
• get key record: あるノードを根とした部分木を前順に探索しキーの値を配列に格納する関数

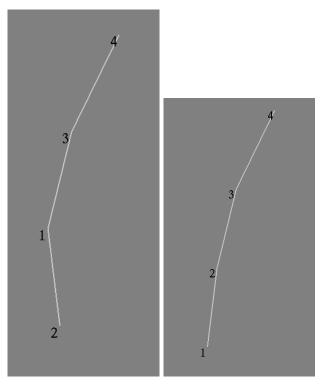
• get_different_trees:整数 n までの順列を順に二分探索木に入力し、生成したすべての相異なる二分探索木の根へのポインタをリストに格納する関数

とある順列を二分探索木に入力する際、同様の配置を取る二分探索木が生成することがある。そのため構造的な重複を避けるために、二分木の構造とノード前順で探索し順に記録して出来た順列が一対一に対応することを利用し、 $get_different_trees$ 関数内では utility.c の $permutation_num$ 関数を用いて二分木に ID を付け重複したものは記録しないようにしている。

実行例 n=4 の場合 (なお、完全部分木の場合文字は赤、AVL 木の場合文字は青、それ以外は黒で表示される。)







上の結果はSQ7の結果と一致する。

n が 1 から 9 までの場合についてそれぞれの木の高さの平均と分散を算出した。

	ノード数	all:平均	all:分散	
	1	0	0	•
	2	1.000	0.000	
	3	1.800	0.160	
	4	2.571	0.245	6 ● 相異なる全ての二分探索木の ● ***********************************
	5	3.238	0.467	● 相異なる全ての二分探索木の ● 4 東 2 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0
	6	3.879	0.652	- 1- 1- 1- 1- 1- 1- 1- 1- 1- 1- 1- 1- 1-
	7	4.471	0.879	2
	8	5.031	1.129	
	9	5.563	1.392	0 2 4 6 8 10 挿入するノードの数 n/-

4 ③ 生成した二分探索木のうち AVL 木または完全二分木の集合に対し、 高さの平均・分散を算出

AVL 木および完全二分木の選別は以下の関数を用いて行った。

- count_children: あるノードを根とした部分木の根を含むノード数を返す関数
- calculate_hight: あるノードを根とした部分木の根の高さ +1 の値を返す関数
- is_AVL_tree: あるノードを根とした部分木が AVL 木であるかを判定する関数

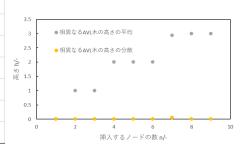
• is_complete_binary_tree: あるノードを根とした部分木が完全二分木であるかを判定する関数

is_AVL_tree 関数は各ノードに対し calculate_hight を実行し左右の部分木の高さの差が 1 以内に収まっているかどうかを調べている。同様に is_complete_binary_tree 関数は各ノードに対し count_children を実行し、左右の子ノード数の差が 1 以内に収まっているかどうかを調べている。

nが1から9までの場合についてそれぞれの木の高さの平均と分散を算出した。

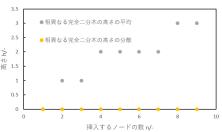
ACL 木の場合

ノード数	AVL:平均	AVL:分散
1	0	0
2	1	0
3	1	0
4	2	0
5	2	0
6	2	0
7	2.941	0.055
8	3	0
9	3	0

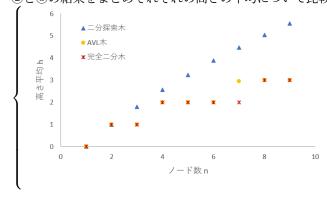


完全二分木の場合

平均	均 cm	p:分散	
)		0	
1 1		0	
		0	
)		0	
)		0	
2 2		0	1
		0	
3		0	
3		0	



②と③の結果をまとめそれぞれの高さの平均について比較したグラフをいかに示す。



また、相異なる二分探索木の集合全体の要素数、AVL 木のみの要素数、完全二分木のみの要素数を以下の図にまとめた。なお、縦軸は対数軸である。

ノード数	all	AVL	cmp
1	1	1	1
2	2	2	2
3	5	1	1
4	14	4	4
5	42	6	4
6	132	4	4
7	429	17	1
8	1430	32	8
9	4862	44	16

