Санкт-Петербургский Политехнический университет имени Петра Великого Институт компьютерных наук и технологий Высшая школа программной инженерии

КУРСОВАЯ РАБОТА

«Использование бинарных решающих диаграмм для решения логических задач. Библиотека BuDDy»

по дисциплине «Математическая логика»

Выполнила студентка группы 3530202/80202:

Козлова Е.А.

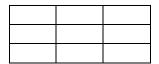
Преподаватель:

Шошмина И.В.

Постановка задачи

Необходимо решить следующую задачу (12 вариант):

• Пусть имеется N=9 объектов. Расположены объекты следующим образом:



• "Соседские" отношения между объектами определены в индивидуальном варианте относительно центрального объекта:

*		
	0	
*		

- Необходимо выбрать M=4 свойств, принимающих N различных значений.
 - \circ Задать n1 = 3 ограничений 1-го типа. (n1 = 3)
 - \circ Задать n2 = 5 ограничений 2-го типа. (n2 = 5)
 - Для ограничений типа 3 и типа 4 использовать "соседские" отношения. Придумать, как ограничения, подобные типу 3, 4, выражаются в соседских отношениях, задать n3 = 4 ограничений подобных отношениям типа 3 и n4 = 4 ограничений подобных отношениям типа 4. (n3 = 4, n4 = 4)
- Необходимо описать дополнительный тип ограничения n7. Пусть сумма свойств объектов-соседей не должна быть больше K, где K некоторое число от 0 до N*M. K выбирается студентом.
- Необходимо найти все возможные решения и придумать физическую интерпретацию.
- Если задача имеет не одно решение, следует добавить и/или изменить некоторые ограничения так, чтобы задача имела только одно единственное решение.
- Если задача не имеет решений, следует удалить и/или изменить некоторые ограничения так, чтобы задача имела только одно единственное решение.
- Ограничение типа n_7 удалять нельзя.

Описание решения

Поскольку весь двумерный массив при программировании рассматривается как одномерный, то «*», оказавшиеся слева от нуля будут считаться левыми «соседями», а те, что справа – правыми.

*				0		*		
Левые «соседи»			Правые «соседи»					

Отсюда получаем новые маски для отношений типа «А слева от Б» и «А справа от Б» о ограничения на расположения меток «А» и «Б»:

«А слева от Б»	Б	«Б» не может находиться в первой строке и первом столбце «А» не может находиться в последнем столбце и последней строке
«А справа от Б»	Б А	«Б» не может находиться в первом столбце и последней строке «А» не может находиться в первой строке и последнем столбце

Отношение типа n4 «рядом», соответственно, комбинирует эти два отношения, то есть «А» справа от «Б» или «А» слева от «Б».

Задали ограничения, требуемые условиями задачи.

Ограничения 1-го типа для n1 = 3:

- 1) У объекта 0 свойство 0 имеет значение 1;
- 2) У объекта 2 свойство 1 имеет значение 8;
- 3) У объекта 8 свойство 1 имеет значение 7.

Ограничения 2-го типа для n2 = 5:

- 1) Если 0-е свойство объекта имеет значение 8, то 1-ое свойство этого же объекта имеет значение 1. Аналогично и наоборот;
- 2) Если 1-е свойство объекта имеет значение 3, то 2-е свойство этого же объекта имеет значение 5. Аналогично и наоборот;
- 3) Если 2-е свойство объекта имеет значение 0, то 3-ое свойство этого же объекта имеет значение 6. Аналогично и наоборот.
- 4) Если 3-е свойство объекта имеет значение 3, то 2-ое свойство этого же объекта имеет значение 2. Аналогично и наоборот.
- 5) Если 0-е свойство объекта имеет значение 2, то 3-ое свойство этого же объекта имеет значение 4. Аналогично и наоборот.

Ограничения 3-го типа для n3 = 4:

- 1) Если у объекта свойство 0 имеет значение 3, то его соседом слева является объект со значением 2 свойства 3. Если у объекта свойство 3 имеет значение 2, то его соседом снизу слева является объект со значением 3 свойства 0;
- 2) Если у объекта свойство 0 имеет значение 6, то его соседом справа является объект со значением 8 свойства 2. Если у объекта свойство 2 имеет значение 8, то его соседом слева является объект со значением 6 свойства 0;
- 3) Если у объекта свойство 2 имеет значение 1, то его соседом справа является объект со

- значением 7 свойства 0. Если у объекта свойство 0 имеет значение 7, то его соседом слева является объект со значением 1 свойства 2;
- 4) Если у объекта свойство 2 имеет значение 7, то его соседом слева является объект со значением 7 свойства 3. Если у объекта свойство 3 имеет значение 7, то его соседом снизу слева является объект со значением 7 свойства 2.

Ограничения 4-го типа для n4 = 4:

- 1) Если у объекта свойство 1 имеет значение 6, то он находится слева или справа от объекта со значением 0 свойства 0;
- 2) Если у объекта свойство 1 имеет значение 4, то он находится слева или справа от объекта со значением 5 свойства 1.
- 3) Если у объекта свойство 3 имеет значение 5, то он находится слева или справа от объекта со значением 4 свойства 2.
- 4) Если у объекта свойство 2 имеет значение 3, то он находится слева или справа от объекта со значением 2 свойства 3.

Для однозначного решения поставленной задачи данных ограничений оказалось недостаточно. Чтобы получить единственную интерпретацию, необходимо добавить следующие ограничения:

1-го типа:

- 1) У объекта 3 свойство 8 имеет значение 5;
- 2) У объекта 2 свойство 1 имеет значение 0;
- 3) У объекта 1 свойство 8 имеет значение 5;
- 4) У объекта 3 свойство 3 имеет значение 8:
- 5) У объекта 0 свойство 0 имеет значение 7:
- 6) У объекта 0 свойство 6 имеет значение 3;
- 7) У объекта 2 свойство 0 имеет значение 5;

После добавления дополнительных ограничений выходными данными программы является искомое единственное решение:

1 solutions:

0:7458

1:6606

2: 4 7 1 1

3: 0 3 7 3

4: 5 2 4 2

5: 2 0 6 4

6: 3 8 2 0

7: 1 1 3 7

8:8585

Заключение

По результату работы было изучено программное средство работы с бинарными решающими диаграммами (BDD) — библиотека BuDDy. Она оказалась достаточно удобной в работе за счет перегрузки логических операторов для класса bdd и предоставляет удобный инструментарий для абстрагированного решения задач, и от пользователя требуется только придумать удовлетворяющую требуемым ограничениям и условиям абстрактную логическую модель.

В ходе работы было получено практическое подтверждение того, что BDD являются эффективным средством при решении задач большой размерности. При традиционном представлении структур данных такие задачи решать невозможно из-за большого числа переменных, а также из-за сложности реализации операций над этими данными. BDD упрощают создание ограничений, необходимых для поиска единственного решения.

Приложение

Код программы

```
#pragma comment(lib, "bdd.lib")
#include"bdd.h'
#include<fstream>
using namespace std;
ofstream out;
#define N 9 //Число объектов
#define M 4 // Число свойств
#define Log N 4 //Число булевых переменных для кодирования 1 свойства
#define N VAR N*M*Log N // число булевых переменных
#define K 13 // сумма свойств объектов
#define N_COLUMN 3//число столбиков в таблице
void fun(char* varset, int size); //функция, используемая для вывода решений
void print(); // Печать в файл
 //Ограничение типа 1
bdd o1(const bdd p[N][N], const int num, const int value)
{
      return p[num][value];
}
//Ограничение типа 2
bdd o2(const bdd p1[N][N], const int value1, const bdd p2[N][N], const int value2)
{
      bdd temp = bddtrue;
      for (int i = 0; i < N; i++)</pre>
              temp &= !(p1[i][value1] ^ p2[i][value2]);
      }
      return temp;
}
//Ограничение типа 3
bdd o3 1(const bdd current[N][N], const int cvalue, bdd next[N][N], const int
nvalue)//расписываем для соседа слева снизу
```

```
{
      bdd temp = bddtrue;
      for (int i = 0; i < N; i++)
              if (i % N COLUMN == N COLUMN - 1) //крайний правый столбец не может быть левым
нижним соседом
                     temp &= !next[i][nvalue];
              if (i % N COLUMN == 0) //крайний левый столбец не может иметь левого нижнего соседа
                     temp &= !current[i][cvalue];
       for (int i = N - N COLUMN; i < N; i++)</pre>
              temp &= !current[i][cvalue];//последняя строка не может иметь левого нижнего соседа
       for (int i = 0; i < N_COLUMN; i++)</pre>
              temp &= !next[i][nvalue];//1 строка не может быть чьим-то левым нижним соседом
      for (int i = 1; i < N - N_COLUMN; i++)</pre>
              temp &= !(current[i][cvalue] ^ next[i + N_COLUMN - 1][nvalue]);
       return temp;
}
bdd o3_2(const bdd current[N][N], const int cvalue, bdd next[N][N], const int
nvalue)//расписываем для соседа слева сверху
{
      bdd temp = bddtrue;
      for (int i = 0; i < N; i++)</pre>
              if (i % N_COLUMN == 0) //крайний левый столбец не может быть правым нижним соседом
                     temp &= !next[i][nvalue];
             if (i % N_COLUMN == N_COLUMN - 1) //крайний правый столбец не может иметь правого
нижнего соседа
                    temp &= !current[i][cvalue];
       for (int i = N - N COLUMN; i < N; i++)</pre>
              temp &= !next[i][nvalue];//последняя строка не может быть чьим-то правым нижним
соседом
      for (int i = 0; i < N_COLUMN; i++)</pre>
             temp &= !current[i][cvalue];//1 строка не может иметь правого нижнего соседа
      for (int i = 0; i < N - N_COLUMN - 1; i++)</pre>
             temp &= !(current[i][cvalue] ^ next[i - N_COLUMN + 1][nvalue]);
      return temp;
//ограничение типа 4
bdd o4(const bdd current[N][N], const int cvalue, bdd next[N][N], const int nvalue)
{
      bdd temp1 = bddtrue;
      bdd temp2 = bddtrue;
      temp1 &= o3_1(current, cvalue, next, nvalue);
      temp2 &= o3_2(current, cvalue, next, nvalue);
      return temp1 | temp2;
}
int main()
      bdd init(1000000, 100000);//Выделяем память для 1000000 строк таблицы и КЭШ размером
100000
      bdd setvarnum(N VAR); //задаем количество булевых переменных
      bdd p[M][N][N];//Имеем М свойств у N объектов,каждое из которых принимает N значений
      unsigned I = 0;
      for (unsigned i = 0; i < N; i++)
```

```
{
              for (unsigned j = 0; j < N; j++)
                     for (unsigned k = 0; k < M; k++)
                            p[k][i][j] = bddtrue;
                            for (unsigned m = 0; m < Log_N; m++)</pre>
                                   p[k][i][j] &= ((j >> m) & 1) ? bdd_ithvar(I + Log_N * k + m) :
bdd_nithvar(I + Log_N * k + m);
                     }
              I += Log_N * M;
       }
       bdd task = bddtrue;//Решение. Изначально true
                                       //ограничение 6(по умолчанию)
       for (unsigned i = 0; i < N; i++)</pre>
              bdd temp[M];
              for (int m = 0; m < M; m++)</pre>
                     temp[m] = bddfalse;
              for (unsigned j = 0; j < N; j++)
                     for (int m = 0; m < M; m++)</pre>
                            temp[m] |= p[m][i][j];
              for (int m = 0; m < M; m++)</pre>
                     task &= temp[m];
       }
       //3 ограничения типа 1
       task &= o1(p[0], 2, 4); // свойство 0 у объекта 2 имеет значение 4
       task &= o1(p[1], 5, 0);
       task \&= o1(p[2], 7, 3);
       task \&= o1(p[3], 8, 5);
       task &= o1(p[2], 1, 0);
       task \&= o1(p[1], 8, 5);
       task \&= o1(p[0], 0, 7);
       task \&= o1(p[0], 6, 3);
       task \&= o1(p[1], 2, 7);
       task \&= o1(p[2], 0, 5);
       //5 ограничений типа 2
       task \&= o2(p[3], 5, p[0], 8); // объект со значением 5 в свойстве 3 имеет в свойстве 0
значение 8
       task \&= o2(p[2], 3, p[1], 1);
       task &= o2(p[1], 0, p[2], 6);
       task &= o2(p[2], 2, p[1], 8);
       task &= o2(p[3], 8, p[1], 4);
       //4 ограничения типа 3
       task \&= o3_1(p[3], 6, p[2], 7); //объект со значением 7 в свойстве 2 стоит слева снизу от
объекта со значением 6 в свойстве 3
      task \&= o3_1(p[2], 0, p[3], 3);
```

```
task \&= o3_2(p[0], 5, p[3], 1);
      task \&= o3_2(p[1], 8, p[1], 2);
      //4 ограничения типа 4
      task \&= o4(p[4], 3, p[8], 1);
      task \&= o4(p[1], 8, p[3], 4); //объект со значением 8 в свойстве 1 стоит слева снизу или
слева сверху от объекта со значением 4 в свойстве 3
      task &= 04(p[2], 0, p[3], 3);
      task &= o4(p[3], 3, p[0], 2);
      // ограничение типа 7: сумма свойств нечётных объектов не должна быть больше К
      bdd temp = bddtrue;
      for (int i = 0; i < N; i++)</pre>
              if (i % N_COLUMN == N_COLUMN - 1 && i < N - N_COLUMN) { // нижняя крайняя строка
(сосед только сверху)
                     for (int j1 = 0; j1 < N; j1++)</pre>
                            for (int j2 = 0; j2 < N; j2++)
                                   for (int j3 = 0; j3 < N; j3++)
                                          for (int j4 = 0; j4 < N; j4++)
                                                 \inf_{f} (j1 + j2 + j3 + j4 > K)
                                                        temp \&= !(p[0][i + N_COLUMN - 1][j1] \&
p[1][i + N_{COLUMN} - 1][j2] & p[2][i + N_{COLUMN} - 1][j3] & p[3][i + N_{COLUMN} - 1][j4]);
                                   }
                            }
                    }
             }
             else if (i % N_COLUMN == 0 && i > N_COLUMN) // верхняя крайняя строка (сосед только
снизу)
                    for (int j1 = 0; j1 < N; j1++)
                            for (int j2 = 0; j2 < N; j2++)
                                   for (int j3 = 0; j3 < N; j3++)</pre>
                                          for (int j4 = 0; j4 < N; j4++)
                                                 if (j1 + j2 + j3 + j4 > K)
                                                        temp &= !(p[0][i - N_COLUMN + 1][j1] &
p[1][i - N_COLUMN + 1][j2] & p[2][i - N_COLUMN + 1][j3] & p[3][i - N_COLUMN + 1][j4]);
```

```
}
                          }
                    }
             }
             else // не крайние строки (сосед снизу и сверху)
                    for (int j1 = 0; j1 < N; j1++)
                           for (int j2 = 0; j2 < N; j2++)
                                 for (int j3 = 0; j3 < N; j3++)
                                        for (int j4 = 0; j4 < N; j4++)
                                              if (j1 + j2 + j3 + j4 > K)
                                                     if (i < N - N_COLUMN)</pre>
                                                            temp \&= !(p[0][i + N_COLUMN - 1][j1]
& p[1][i + N_{COLUMN} - 1][j2] & p[2][i + N_{COLUMN} - 1][j3] & p[3][i + N_{COLUMN} - 1][j4]);
                                                     if (i > N_COLUMN)
                                                            temp \&= !(p[0][i - N_COLUMN + 1][j1]
}
                    }
             task &= temp; // вставка условия в общее решение
      }
      //ограничение 5(по умолчанию)
      for (unsigned m = 0; m < M; m++)</pre>
             for (unsigned j = 0; j < N; j++)
                    for (unsigned i = 0; i < N - 1; i++)</pre>
                           for (unsigned k = i + 1; k < N; k++)
                                 task \&= p[m][i][j] >> !p[m][k][j];
      out.open("out.txt");
      unsigned satcount = (unsigned)bdd_satcount(task);// количество решений
      out << satcount << " solutions:\n" << endl;</pre>
      if (satcount) bdd_allsat(task, fun);
      out.close();
      bdd_done();
char var[N_VAR];
void print() {
      for (unsigned i = 0; i < N; i++) {</pre>
             out << i << ": ";
             for (unsigned j = 0; j < M; j++) {</pre>
                    int J = i * M * Log_N + j * Log_N;
                    int num = 0;
                    for (unsigned k = 0; k < Log_N; k++) num += (unsigned)</pre>
                           (var[J + k] << k);
                    out << num << ' ';
             out << endl;
      out << endl;
```

```
void build(char* varset, unsigned n, unsigned I) {
       if (I == n - 1) {
    if (varset[I] >= 0) {
       var[I] = varset[I];
}
                       print();
                       return;
               var[I] = 0;
               print();
               var[I] = 1;
print();
               return;
       }
if (varset[I] >= 0) {
               var[I] = varset[I];
               build(varset, n, I + 1);
               return;
        var[I] = 0;
       build(varset, n, I + 1);
       var[I] = 1;
       build(varset, n, I + 1);
void fun(char* varset, int size) {
       build(varset, size, 0);
}
```