# РУСЕНСКИ УНИВЕРСИТЕТ "АНГЕЛ КЪНЧЕВ"

# КУРСОВА РАБОТА

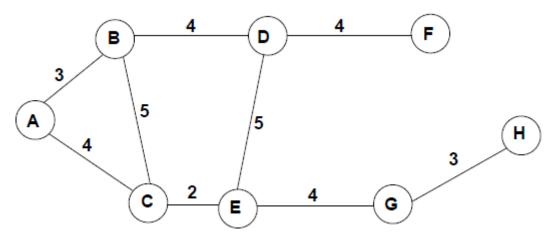
## ПО ИЗКУСТВЕН ИНТЕЛЕКТ

студент:	
Факултетен номер:	
Група:	
Специалност:	
Курс:	
	Изготвил:
Дата:	Проверил:

### 1. Задание.

### "Търсене на път по карта" (Map traversal problem):

Да се намери път между два града, използвайки пътната карта на *Фигура 1* <u>Алгоритъм</u>: търсене в широчина [*Breadth-first search (BFS)*].



Фигура 1 Пътна карта

### 2. Представяне на задачата като задача за търсене в ПС.

Т.к могат да се изберат кои да са два върха, нека F е началният връх, а H е крайният. Разходите са описани на горната фигура на самите ребра на графа. Като разходът на стрелки в този случай ще бъде 4 + 5 + 4 + 3 = 16, т.к BFS открива минималният път между 2 върха, а това е F D E G H. Нека разгледаме постъпковото изпълнения на алгоритъма:

			"Оцелели" наследници на			
No	Χ	Наследници на Х	X	OPEN	CLOSED	Коментар
0	-	-	-	[F]	[]	Инициализация
1	F	[D]	[D]	[D]	[F]	
2	D	[B,E]	[B,E]	[B,E]	[F,D]	
3	В	[A,C]	[A,C]	[E,A,C]	[F,D,B]	
						C - OPEN; D -
4	Ε	[C,D,G]	[G]	[A,C,G]	[F,D,B,E]	CLOSED
						B - CLOSED; C -
5	Α	[B,C]	-	[C,G]	[F,D,B,E,A]	OPEN
6	С	[A,B,E]	-	[G]	[F,D,B,E,A,C]	A,B,E - CLOSED
7	G	[E,H]	[H]	[H]	[F,D,B,E,A,C,G]	E - CLOSED
8	Н					край

Вземаме Н и гледаме в съдържанието на OPEN от предходната стъпка (6) дали Н се съдържа в него, ако не – продължаваме с първият елемент (от ляво на дясно), в случая имаме само G, т.е този връх му е родител. По аналогичен начин продължаваме с G, но го има в предходните 2 стъпки (4 и 5), в този случай не правим нищо и продължаваме. Виждаме, че върхът G го няма в 3-та стъпка, а на първо място

стои E. Вземаме него и продължаваме. Е го има в 2-ра стъпка, затова преминаваме към 1-ва стъпка и вземаме D и след него F. По този начин получихме пътя (H G E D F), но трябва да го изведем в обратен ред (F D E G H).

## 3. Програмна реализация.

```
3.1 Псевдо-код на алгоритъма.
```

```
BFS (start, end)
      Създаваме празна опашка Queue;
      Добавяме към опашката върха і;
      Маркираме върха і като посетен
      while (Опашката не е празна)
             р = вземаме поредния елемент от опашката;
             Анализираме върха р;
             за всеки необходен наследник ј на queue[p]
             for (от j = 0 до j < n)
                   if (е наследник U не е посетен)
                          добавяме "оцелелият" наследник в опашката
                          "Маркираме" ј като посетен
                          "Маркираме" върха queue[p] като част от пътя
                          Ако сме стигнали до крайния връх – прекратяваме търсенето
                   }
             }
     }
}
```

## 3.2 Описание на разработениете модули.

- Вид на функцията: void BFS(unsigned i, unsigned end)
- **Действие**: Функцията служи за намиране на път между два върха в един граф, описан чрез матрица на съседство, чрез *Breadth-first search* алгоритъма;
- Параметри: i, end номерата съответно на началния и крайния връх;
- Използвани функции: няма
- Вид на функцията: unsigned printPath(unsigned j)
- **Действие**: Функцията служи за отпечатване върховете от пътя и връща дължината му;
- Параметри: ј номер на крайния връх;
- Използвани функции: рекурсия
- Вид на функцията: void solve(unsigned start, unsigned end)

- Действие: Функцията служи за намиране и отпечатване на резултата
- Параметри: start, end номерата съответно на началния и крайния връх;
- Използвани функции: BFS(), printPath().
- Вид на функцията: int main(void)
- Действие: Главна функция
- Параметри: няма;
- Използвани функции: solve().

## 3.3 Тестови примери.

```
Задайте началния връх (А..Н): f
Задайте крайния връх (А..Н): h
Намереният път е:
F D E G H
Дължината на пътя е 5.
Press any key to continue . . .
```

Фигура 2 Тестов пример

#### 3.4 Код на програмата.

```
#include <stdio.h>
#include <iostream>
#define MAXN 200 /* Максимален брой върхове в графа */
/* Брой върхове в графа */
const unsigned n = 8;
char sv; /* Начален връх */
char ev; /* Краен връх */
/* Матрица на съседство на графа */
const char A[MAXN][MAXN] = {
      { 0, 1, 1, 0, 0, 0, 0, 0 }, // A - 1
       \{ 1, 0, 1, 1, 0, 0, 0, 0 \}, // B - 2 \}
      { 1, 1, 0, 0, 1, 0, 0, 0 }, // C - 3
      \{ 0, 1, 0, 0, 1, 1, 0, 0 \}, // D - 4 \}
      \{0, 0, 1, 1, 0, 0, 1, 0\}, // E - 5
      { 0, 0, 0, 1, 0, 0, 0, 0 }, // F - 6
      \{0, 0, 0, 0, 1, 0, 0, 1\}, //G - 7
      \{0, 0, 0, 0, 0, 0, 1, 0\}, //H - 8
int pred[MAXN];
char used[MAXN];
/* Обхождане в ширина от даден връх със запазване на предшественика */
void BFS(unsigned i, unsigned end) {
      unsigned queue[MAXN];
      unsigned currentVert, levelVertex, queueEnd, k, p, j;
      for (k = 0; k < n; k++) {
             queue[k] = 0;
       }
```

```
queue[0] = i;
       used[i] = 1;
       currentVert = 0;
       levelVertex = 1;
       queueEnd = 1;
       while (currentVert < queueEnd) { /* докато опашката не е празна */
              for (p = currentVert; p < levelVertex; p++) {</pre>
                     /* р - вземаме поредния елемент от опашката */
                     currentVert++;
                     /* за всеки необходен наследник ј на queue[p] */
                     for (j = 0; j < n; j++) {</pre>
                            if (A[queue[p]][j] && !used[j]) {
                                   queue[queueEnd++] = j;
                                   used[j] = 1;
                                   pred[j] = queue[p];
                                   if (pred[end] > -1) {
                                          // пътят е намерен
                                          return;
                                   }
                            }
                     }
              }
              levelVertex = queueEnd;
       }
}
/* Отпечатва върховете от минималния път и връща дължината му */
unsigned printPath(unsigned j) {
       unsigned count = 1;
       if (pred[j] > -1) {
              count += printPath(pred[j]);
       }
       printf("%c ", j + 'A'); /* Отпечатва поредния връх от намерения път */
       return count;
}
void solve(unsigned start, unsigned end) {
       unsigned k;
       for (k = 0; k < n; k++) {
              used[k] = 0;
              pred[k] = -1;
       }
       BFS(start, end);
       if (pred[end] > -1) {
              printf("Намереният път е: \n");
              printf("\nДължината на пътя е %u.\n", printPath(end));
       }
       else
              printf("He съществува път между двата върха! \n");
}
int main(void) {
       setlocale(LC_ALL, "BGR");
```

```
printf("Задайте началния връх (A..%c): ", n + 64);
scanf("%c", &sv);
sv = toupper(sv);

std::cin.sync();

printf("Задайте крайния връх (A..%c): ", n + 64, sv);
scanf("%c", &ev);
ev = toupper(ev);

solve(sv - 'A', ev - 'A');
return 0;
}
```

## 4. Творческа задача.

Необходимо е да се премахне логиката за прекратяване на търсенето след като е намерен крайният връх

и да не се маркират вече посетените върхове. Също така трябва да се има в предвид и зациклянето.