

1 Tema Nr. 9: Căutarea în lăţime (BFS)

1.1 Introducere

În acest laborator se va implementa algoritmul BFS (căutarea în lăţime), conform secţiunii 22.2 din Cormen.

1.2 Structura proiectului

La acest laborator veţi porni de la 3 fişiere:

- `main.cpp` - sursa principală, responsabilă cu interfaţa de vizualizare
- `bfs.h` - definiţii pentru tipuri de structuri şi funcţii
- `bfs.cpp` - implementarea algoritmilor
- `grid.txt` - labirintul care va fi afişat şi traversat
- `Profiler.h` - biblioteca pentru numărarea operaţiilor şi pentru grafice

!!! Pentru rezolvarea cerinţelor trebuie să faceţi modificări doar în `bfs.cpp`.

Pentru a vizualiza mai uşor funcţionarea algoritmului, `main.cpp` va afişa o interfaţă de tip text, în care se va vedea o un labirint ce trebuie traversat (celulele negre sunt libere iar cele albe sunt pereţi).

1.2.1 Iniţializarea proiectului pe Windows, cu Visual Studio

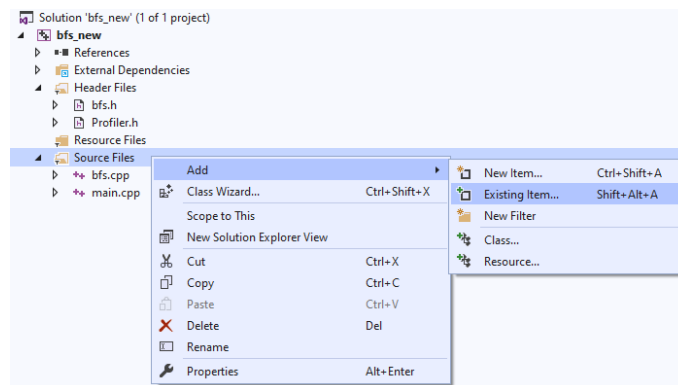


Figure 1: Fereastra “*Solution Explorer*” în Visual Studio

Creaţi un proiect nou în Visual Studio, de tipul “*Empty Project*” şi copiaţi fişierele de mai sus în folderul proiectului.

Adăugaţi cele două fişiere `.h` la secţiunea “*Header Files*” şi cele două fişiere `.cpp` la secţiunea “*Source Files*”, efectuând click dreapta → “*Add*” → “*Existing Item*”, ca în Figura 1.

1.2.2 Inițializarea proiectului pe Linux și Mac

Puteți edita fișierele proiectului cu orice editor doriți. Proiectul conține și un fișier `Makefile`, deci este suficient să rulați comanda `make` pentru compilarea acestuia. Executabilul `.exe` rezultat se va numi `main`, și se poate rula în terminal, executând `./main`.

1.3 Funcționare

La pornirea programului se va afișa labirintul, în mod similar cu Figura 2.

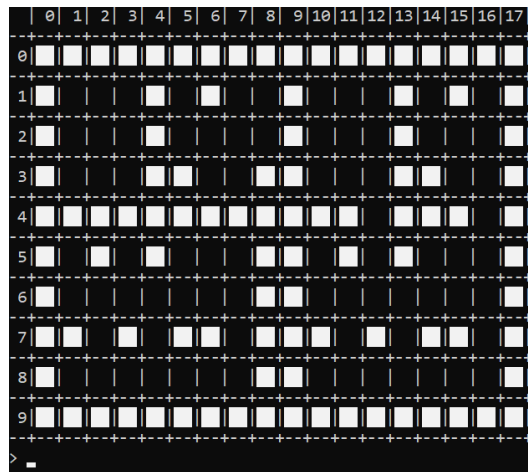


Figure 2: Interfața programului

În partea de jos, utilizatorul poate tasta una din comenzile de mai jos:

- `exit`
terminarea programului
- `clear`
curățarea informațiilor anterioare din grilă
- `neighb <row> <col>`
se vor afișa vecinii celulei de pe linia `<row>` și coloana `<col>`.
- `bfs <row> <col>`
se va efectua o parcurgere BFS, pornind de la celula de la linia `<row>` și coloana `<col>`.
- `bfs_step <row> <col>`
la fel ca la `bfs`, dar rezultatul se va afișa pas cu pas, în funcție de distanța față de sursă

- `bfs_tree <row> <col>`
la fel ca la `bfs`, dar se va afișa și arborele BFS sub grilă
- `path <row1> <col1> <row2> <col2>`
se va afișa cel mai scurt drum între celulele (`<row1> <col1>`) și (`<row2> <col2>`)
- `perf`
se vor genera graficele pentru evaluarea performanței algoritmului

1.3.1 Exemplu: comanda `neighb`

Dacă se rulează:

`neighb 2 3` ar trebui să apară imaginea din Figura 3.

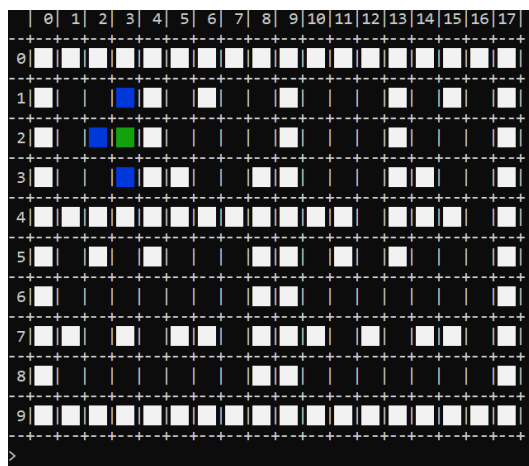


Figure 3: Rezultatul comenzii `neighb 2 3`

Celula de start se va colora cu verde, iar vecinii acesteia cu albastru.

În momentul de față funcția `get_neighbors()` nu este implementată, deci nu se va afișa rezultatul dorit. Puteți verifica dacă ați implementat corect această funcție rulând comanda pentru diverse celule. Fiecare celulă va avea maxim 4 vecini (sus, jos, stânga, dreapta), și nu trebuie afișate celule din afara grid-ului sau celule care conțin pereți.

1.3.2 Exemplu: comenzile `bfs` și `bfs_step`

Dacă se rulează:

`bfs 6 3` ar trebui să apară imaginea din Figura 4.

Celula de start se va colora cu verde, iar celulele parcurse se vor colora cu albastru. Pe fiecare celulă albastră va apărea o săgeată care va indica în ce direcție se află părintele din arborele BFS.

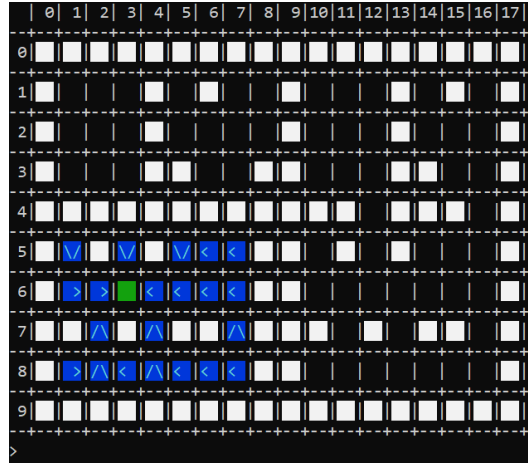


Figure 4: Rezultatul comenzii `bfs 6 3`

În momentul de față funcția `bfs()` nu este implementată, deci nu se va afișa rezultatul dorit. Puteți verifica dacă ați implementat corect această funcție rulând comanda pentru diverse celule.

1.3.3 Exemplu: comanda `bfs_tree`

Dacă se rulează:

`bfs 2 6` ar trebui să apară imaginea din Figura 5.

Rădăcina arborelui este nodul de start, respectiv (2, 6). Copii acestui nod, sunt nodurile în care se poate ajunge direct din rădăcină: (2, 5), (2, 7) și (3, 6) (ordinea acestora poate să difere în altă implementare).

1.3.4 Exemplu: comanda `path`

Dacă se rulează:

`path 5 10 3 15` ar trebui să apară imaginea din Figura 6.

Celula de start se va colora cu verde, cea de final cu roșu, iar celulele care fac parte din drumul cel mai scurt se vor colora cu albastru. Pe fiecare celulă albastră va apărea o săgeată care va indica direcția de mers.

În momentul de față funcțiile `shortest_path()` și `bfs()` nu sunt implementate, deci nu se va afișa rezultatul dorit. Puteți verifica dacă ați implementat corect aceste funcții rulând comanda pentru diverse perechi de celule.

1.3.5 Structuri de date folosite

În fișierul `bfs.h` sunt definite câteva structuri de date utile în cadrul framework-ului.

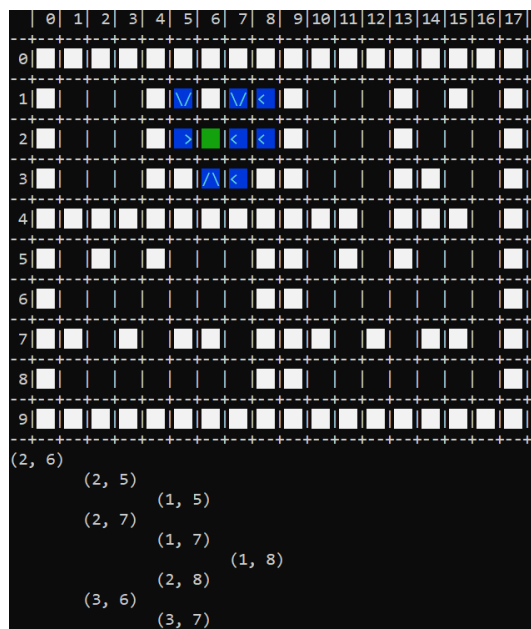


Figure 5: Rezultatul comenzii `bfs_tree 2 6`

Structura **Grid** modelează o grilă, formată din `rows` linii și `cols` coloane, elementele acesteia fiind în matricea `mat`. O celulă liberă va avea valoarea 0, iar una ce conține un perete va avea valoarea 1.

Structura **Point** modelează un punct sau o celulă din grilă, câmpurile `row` și `col` reprezentând linia și coloana la care se află.

Structura **Node** modelează un nod din graf și conține următoarele câmpuri:

- `position` de tip **Point** reprezintă celula din grilă corespunzătoare nodului.
- `adjSize` - numărul de vecini ai nodului respectiv
- `adj` - vectorul de vecini, de dimensiune `adjSize`
- `color` - culoarea nodului; la început toate nodurile au culoarea `COLOR_WHITE`, adică valoarea 0
- `dist` - distanța față de nodul de start, în parcurgerea BFS
- `parent` - pointer la nodul părinte, în arborele BFS

Structura **Graph** modelează un graf și conține numărul de noduri `nrNodes` și vectorul `v` cu pointeri spre acestea.

1.4.3 Afișarea arborelui BFS (2p)

În `bfs.cpp`, trebuie completată funcția `print_bfs_tree()` care primește ca parametru un pointer la structura de tip `Graph` pe care s-a rulat deja algoritmul BFS, deci culorile nodurilor și părinții sunt deja setate.

În funcția data, este deja implementată construcția unui vector de părinți `p`, în care nodurile colorate cu negru în parcurgerea BFS vor fi numerotate de la 0 la n . Deasemenea se construiește vectorul `repr` care conține coordonatele fiecărui nod.

Pentru afișarea acestui arbore se poate adapta codul din laboratorul de arbori multi-căi.

1.4.4 Evaluarea performanței algoritmului BFS (3p)

Funcția `performance()` realizează numărarea operațiilor, variind pe rând numărul de muchii, respectiv numărul de vârfuri al grafului. Pentru fiecare valoare, trebuie să implementați construcția unui graf aleator, conex, care să aibă numărul respectiv de vârfuri și de muchii.

În interiorul funcției `bfs()` va trebui să implementați numărarea propriu-zisă a operațiilor, folosind parametrul opțional `op`. Deoarece acest parametru este opțional, uneori funcția `bfs()` va fi apelată din framework cu valoarea acestuia setată pe `NULL`. Din acest motiv, atunci când numărați o operație, verificați tot timpul că `op` e un pointer valid, ca în exemplul de mai jos:

```
if(op != NULL) op->count();
```

1.4.5 Bonus: Determinarea celui mai scurt drum (0.5p)

În `bfs.cpp`, trebuie completată funcția `shortest_path()` care primește ca parametri un pointer la structura de tip `Graph`, nodurile de început și sfârșit `start` și `end` de tip `Node*`, respectiv vectorul `path`, ca parametru de ieșire în care se vor completa nodurile de pe traseu, în ordine. Funcția va returna numărul de noduri completate în vectorul `path`.

Pentru determinarea celui mai scurt drum între două noduri, se recomandă folosirea algoritmului BFS, implementat anterior, apoi reconstrucția drumului mergând din părinte în părinte în arborele BFS.

Vectorul `path`, în care se completează traseul, va avea o lungime de minim 1000 de elemente, la apelarea funcției. Returnați numărul de elemente care au fost completate în el, sau -1 în cazul în care nu se poate ajunge la nodul `end` pornind de la nodul `start`.

1.4.6 Bonus: Unde poate ajunge un cal pe tablă? (0.5p)

Folosind framework-ul dat, arătați că un cal poate ajunge pe orice poziție a unei table de șah goale, pornind din colțul din stânga-sus. Dați exemple de tablă care să conțină poziții libere la care nu se poate ajunge.