

## Raport

**Maciej Glug**  
**Mateusz Jabłoński**  
**Szymon Konicki**  
**Adam Musiał**

### Opis rozwiązania

W celu osiągnięcia wysokiej wydajności programu została użyta struktura danych bitboard (czyli najprościej mówiąc tablica bitów). Struktura ta jest bardzo efektywna przy przechowywaniu informacji które swoim wyglądem naturalnie odpowiadają planszy - jak np. tablica gry w życie. Bitboardy są często wykorzystywane w grach takich jak szachy i warcaby. Zamiast przetwarzać po jednej komórce program przetwarza równocześnie 64 komórki zapisane na 64 bitach. Mechanizm działa w następujący sposób:

1. tablica danych jest wczytywana z pliku za pomocą funkcji `readDataToColumns(FileName, ColumnsCount)` w module `lifeio`
2. dane są wczytywane do zadanej liczby kolumn
3. dane są zamieniane na tablicę bitów (bitboard)
4. tablica bitów jest obudowywana zerami zarówno z góry jak i dołu
5. pierwsza i ostatnia kolumna są obudowywane zerami z lewej lub odpowiednio z prawej strony, a pozostałe wymieniają się krawędziami
6. wyliczany jest następny stan gry w następujący sposób
  - a. dla każdego bitu równego 1 sprawdzani są wszyscy sąsiedzi operacją logiczną AND (w zależności od wyniku komórka umiera lub pozostaje żywa)
  - b. dla każdego bitu równego 0 sprawdzani są wszyscy sąsiedzi i w zależności od wyniku jeśli komórka ma dokładnie trzech sąsiadów staje się żywa
7. odpowiednia pętla powtarza iterację po rozbudowaniu i obudowaniu tablicy

- opisanie mechanizmu podziału danych na węzły i procesy

Główną funkcją programu jest `test_timer/2` pobierająca jako argument liczbę iteracji oraz wartość logiczną mówiącą o chęci zapisania końcowego wyniku do pliku. W pierwszej kolejności określany jest rozmiar tablicy startowej. Następnie na jego podstawie wyznaczana jest najlepsza możliwa konfiguracja tzn. liczba dodatkowych węzłów oraz liczba kolumn na które zostaje podzielona tablica startowa (funkcja: `lifeconc:getBestConfiguration/1`). Następnie wczytywany jest plik ze startową tablicą który od razu dzielony jest na wyznaczoną wcześniej liczbę kolumn.

## 1. Liczba węzłów dodatkowych równa zero

W przypadku gdy wyznaczona liczba dodatkowych węzłów równa jest zero wywołana zostaje funkcja `lifemain:iterateSingleMachine/9`

### Działanie funkcji `lifemain:iterateSingleMachine/9`

Funkcja ta odpowiada za wykonanie wszystkich iteracji. Zwraca całkowity czas i końcową listę kolumn (w odpowiedniej kolejności). Dla każdej iteracji wywoływana jest funkcja `iterateLocal/8` przy pomocy `list:foldl` (co zapewnia, że lista kolumn po każdej iteracji jest aktualizowana).

### Działanie funkcji `iterateLocal/8`

Funkcja ta w pierwszej kolejności wywołuje funkcję `prepareColumnTuples/6` która z listy kolumn tworzy listę krotek, zwanych dalej krotkami kolumny.

Krotka kolumny zawiera: prawą krawędź poprzedniej kolumny (lub zero, jeśli to pierwsza kolumna), daną kolumnę, lewą krawędź następnej kolumny (lub zero, jeśli to ostatnia kolumna).

Aby stworzyć te krotki w pierwszej kolejności tworzona jest lista krotek zawierających 3 kolumny: poprzednią, bierzącą i następną (`borderTuplesToColumnTriples/1`). Na podstawie takich krotek tworzone są krotki kolumny (`columnTripleToTuple/3`)

Dla każdego elementu listy krotek kolumny wywoływana jest funkcja `calculateSingleColumn/3` przy pomocy funkcji `rpc:pmap`, zapewniającej równoległość obliczeń. Funkcja `calculateSingleColumn/3` na podstawie krotki kolumny tworzy kolumnę rozszerzoną o krawędzie poprzedniej i następnej kolumny, następnie przelicza stany wszystkich komórek kolumny. Na końcu kolumny prawa i lewa są obcinane. Po wykonaniu funkcji `calculateSingleColumn/3` dla wszystkich krotek nowo powstałe krotki są zapisywane w odpowiedniej kolejności w liście krotek kolumny.

Jest to koniec działania metody `iterateLocal/8` (przeliczenia jednej iteracji).

## 2. Liczba węzłów dodatkowych różna od zera

W przypadku gdy wyznaczona liczba dodatkowych węzłów różna jest od zera wywołana zostaje funkcja `lifeconc:mainController/7`. Jest ona odpowiedzialna za uruchamianie, synchronizację i konczenie procesów na węzłach. Na początku wywoływana jest funkcja `initializeNodesSupervisors/6`.

Funkcja `initializeNodesSupervisors/6`.

Jako argument dostaje m.in. listę dostępnych węzłów. Obliczana jest jej długość a następnie wyznaczana jest liczba kolumn która ma przypadać na jeden węzeł.

Dla każdego węzła (przy pomocy `lists:map`) przydzielane są odpowiednie kolumny (po kolei), tworzony jest proces wywołujący funkcję `nodeSupervise/7` i tworzona jest krotka zawierających lewą krawędź węzła, dane węzła, prawą krawędź węzła (dane węzła to krotka zawierająca numer węzła, nazwa węzła i pid procesu).

Funkcja zwraca listę tych krotek.

Po zakończeniu działania funkcji `initializeNodesSupervisors/7` rozpoczynany jest pomiar czasu.

Następnie wynik wywołania funkcji `initializeNodesSupervisors/7` przekazywany jest do funkcji `nodeNext/3`.

Funkcja `nodeNext/3`

Funkcja wymienia krawędzie pomiędzy węzłami i wywołuje następną iterację.

Funkcja do każdego procesu (stworzonego w `initializeNodesSupervisors/6`) przesyła kolumnę jaka jest na lewo i na prawo od kolumn przetwarzanych przez proces węzeł.

Dla każdego procesu, w funkcji `nodeSupervise/7` odbierana jest ta informacja i analogicznie jak w przypadku jednego węzła wykonywana jest iteracja. Po wykonaniu iteracji na danym węźle wysyłana jest wiadomość do procesu wywołującego funkcję `nodeListener` a funkcja `nodeSupervise` wywoływana jest ponownie (z nowymi argumentami). Funkcja `nodeListener` po otrzymaniu wiadomości od wszystkich węzłów sortuje kolumny (na podstawie numeru węzła) a następnie wywołuje funkcję `nodeNext` z wskaźnikiem iteracji o 1 mniejszym. Gdy wszystkie iteracje się wykonają, wtedy funkcja `nextNode` wywoływana jest z argumentem 0 i kończy swoje działanie.

Po skończeniu działania powyższej funkcji następuje koniec pomiaru czasu.

Następnie zostaje wywołana dodatkowa funkcja `callFinishOnNodes/1` kończąca procesy na wszystkich węzłach oraz funkcja `getFinalColumns/1` sklejająca kolumny z węzłów w jedną tablicę.