



AKADEMIA GÓRNICZO-HUTNICZA

WYDZIAŁ FIZYKI I INFORMATYKI STOSOWANEJ

SYSTEMY RÓWNOLEGŁE I ROZPROSZONE

Monte Carlo - Przydział pokoi metodą simulated annealing

Autorzy:

Maciej Kubicki
Tomasz Chronowski

Prowadzący:

dr inż. Antoni Dydejczyk

13 maja 2017

Spis treści

1	Wstęp	2
1.1	Temat projektu	2
1.2	Simulated annealing	2
2	Rozwiązanie	3
3	Wyniki i uwagi	5
3.1	makefile	5

1 Wstęp

1.1 Temat projektu

Temat projektu to przydział pokoi metodą simulated annealing. Zadanie polega na przydzieleniu parzystej liczby n studentów do $\frac{n}{2}$ pokoi w taki sposób, aby ich niezadowolenie było najniższe. W tym celu posługujemy się tabelą "niełubienia".

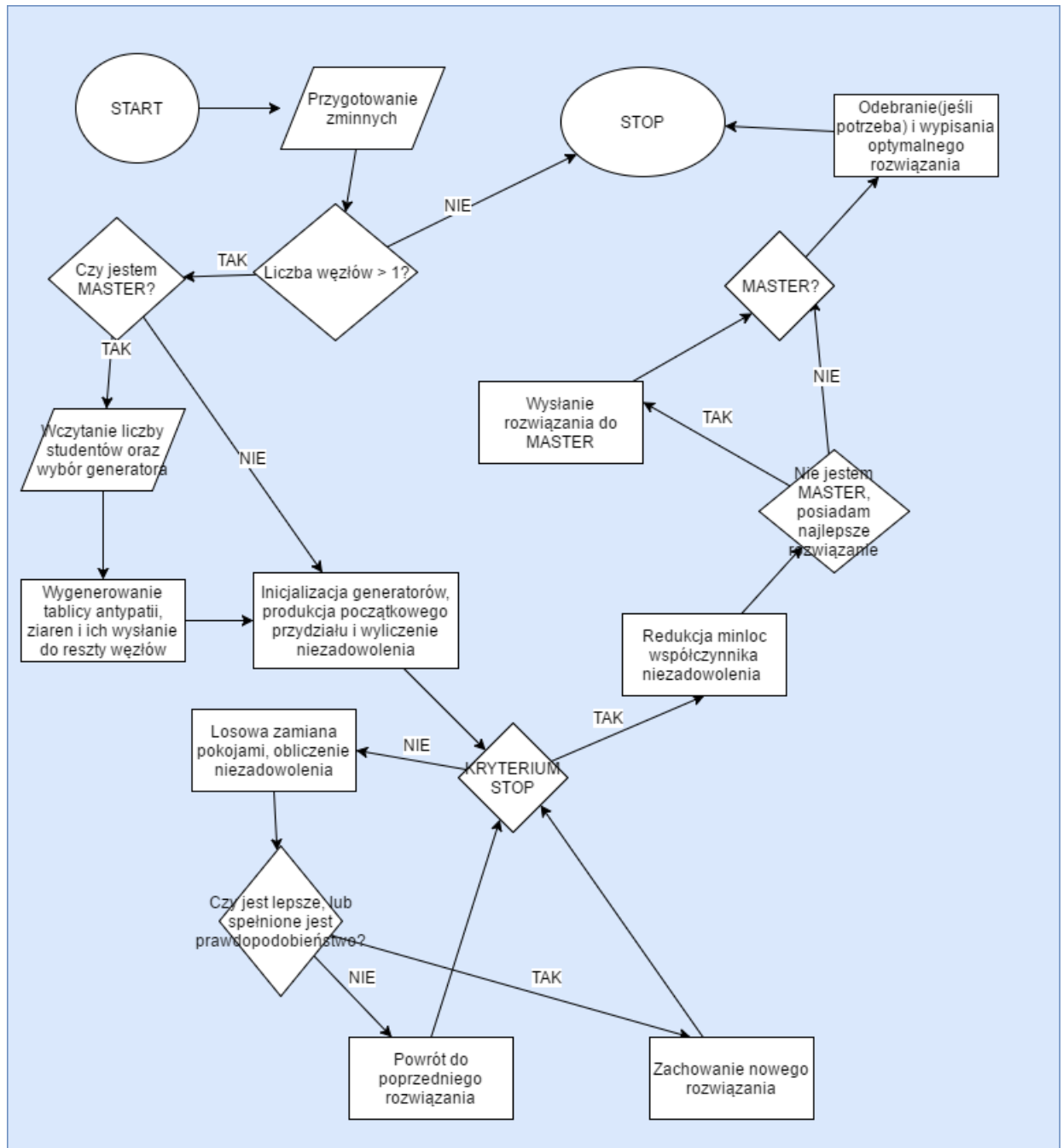
1.2 Simulated annealing

Po polsku - symulowane wyżarzenie - algorytm heurystyczny, którego celem jest znalezienie najlepszego rozwiązania problemu spośród alternatywnych rozwiązań. Kroki algorytmu:

1. Losowe rozwiązanie i ustawienie temperatury $T = T_{max}$ - w przypadku przydziału do pokoi - losowe rozmieszczenie studentów w pokojach,
2. Obliczenie funkcji kosztu $F(w)$ - w przypadku przydziału do pokoi - współczynnik niezadowolenie studentów,
3. Wyznaczenie rozwiązania $w' = w + \Delta w$, Δw - realizacja zmiennej losowej o rozkładzie normalnym - w przypadku przydziału do pokoi - zamiana pokojami dwóch losowych studentów,
4. Obliczenie $F(w')$ i w przypadku gdy $F(w')$ jest lepsze od $F(w)$ lub $u \leq e^{\left(\frac{F(w) - F(w')}{T}\right)}$ to do w przypisujemy w' - w przypadku przydziału do pokoi - gdy współczynnik niezadowolenia zmaleje zachowujemy zmianę pokoi, w innym wypadku wracamy do poprzedniego rozmieszczenia,
5. Zmniejszenie wartości temperatury $T = T * n$, gdzie $n \in (0, 1)$,
6. powtarzamy kroki 2-6, aż osiągniemy warunek stopu. Kończymy obliczenia, jeśli nie zmieni się rozwiązanie przez 1000 iteracji lub przez 1000 iteracji nie zostanie spełniony warunek $u \leq e^{\left(\frac{F(w) - F(w')}{T}\right)}$.

2 Rozwiązanie

Podstawowym założeniem projektu było napisanie równoległego algorytmu. W związku z tym, że metoda simulated annealing nie zawsze zwraca optymalne wyniki i jej działanie opiera się w dużej mierze na generatorze losowym, tak więc najrozsądniejszą metodą zrównoleglenia aplikacji będzie praca na kilku węzłach posiadających różne ziarna, a następnie wybranie najbardziej optymalnego rozwiązania. W programie równoległym użyliśmy biblioteki z generatorami przystosowanymi do pracy w równoległych aplikacjach - SPRNG(ang. The Scalable Parallel Random Number Generators Library). Schemat blokowy algorytmu:



Rysunek 1: Schemat blokowy algorytmu równoległego

Przygotowany przez nas kod zakłada, że liczba studentów powinna być parzysta i podaje ją użytkownik. W przypadku, gdy użytkownik poda wartość nieparzystą, to brana będzie pod uwagę wartość o jeden większa. Tablica antypatii jest generowana każdorazowo dla wpisanej liczby studentów na węźle MASTER. Następnie jest rozesłana do wszystkich węzłów. Każdy węzeł posiada generator z innym ziarnem i wyznacza rozwiązanie problemu wykorzystując metodę simulated annealing. Następnie wybierane jest najbardziej optymalne i wypisane w węźle MASTER. Wygenerowana tablica antypatii znajduje się w pliku **antipation.dat**, a przydział do pokoi w pliku **result.dat**.

Oto przykładowa tablica antypatii dla 10 studentów oraz wynik algorytmu - najbardziej optymalny przydział do pokoi:

1	0	9.31603	8.40598	2.37182	4.84797	6.68578	3.79952	8.75237	8.1588	4.96943
2	9.31603	0	1.54768	1.84665	8.1972	2.63701	4.86133	4.90291	2.10593	5.18719
3	8.40598	1.54768	0	9.19981	1.65579	4.40644	7.44535	6.82542	0.495018	4.4941
4	2.37182	1.84665	9.19981	0	5.46968	7.45958	5.56683	7.51093	0.692054	4.54776
5	4.84797	8.1972	1.65579	5.46968	0	5.34855	8.40859	7.24183	9.40744	3.35554
6	6.68578	2.63701	4.40644	7.45958	5.34855	0	2.97114	4.86717	8.93797	5.16437
7	3.79952	4.86133	7.44535	5.56683	8.40859	2.97114	0	7.41753	1.54068	0.198034
8	8.75237	4.90291	6.82542	7.51093	7.24183	4.86717	7.41753	0	7.69279	6.1119
9	8.1588	2.10593	0.495018	0.692054	9.40744	8.93797	1.54068	7.69279	0	0.180783
10	4.96943	5.18719	4.4941	4.54776	3.35554	5.16437	0.198034	6.1119	0.180783	0
11										

Rysunek 2: Przykładowa tablica "niełubienia" dla 10 studentów

1	Student	Room
2	0	4
3	1	1
4	2	3
5	3	0
6	4	1
7	5	2
8	6	0
9	7	3
10	8	4
11	9	2
12		

Rysunek 3: Otrzymany przydział do pokoi na podstawie powyższej tabeli i algorytmu simulated annealing

3 Wyniki i uwagi

W ramach projektu stworzyliśmy program działający równoległe i drugi sekwencyjny. Postanowiliśmy porównać ich działanie. Oba programy testujemy dla 200 studentów i czterokrotnie wykonując algorytm w celu znalezienia najbardziej optymalnego rozwiązania. Szybkość wykonania programów była badana na procesorze posiadającym cztery wątki oraz na Taurusie(połączenie SSH - nie z poziomu pracowni). W pierwszym przypadku w programie równoległym był użyty generator rand(), a w drugim jeden z generatorów w bibliotece SPRNG.

Tabela 1: Tabela wyników na moim komputerze

	Program równoległy z rand()	Program sekwencyjny
Czas działania[s]	6.42	18.67

Tabela 2: Tabela wyników na Taurusie

	Program równoległy z SPRNG(lcg)	Program sekwencyjny
Czas działania[s]	3.35	16.02

Widzimy, że program działa wyraźne przyspieszenia działania programu równoległego.

3.1 makefile

Wraz z projektem załączony jest plik makefile.

- make - kompilacja rozwiązania równoległego,
- make run - uruchomienie rozwiązanie równoległego - w katalogu musi znajdować się plik nodes z dostępnymi węzłami,
- make seq - kompilacja rozwiązania sekwencyjnego,
- make runseq - uruchomienie rozwiązania sekwencyjnego,
- make mpe - kompilacja rozwiązania z MPE,
- make runmpe - uruchomienie rozwiązanie z MPE,
- make node - przygotowanie węzłów do obliczeń(skrypt station_name_list.sh musi mieć odpowiednie uprawnienia),
- make conv - konwersja logu MPE - clog2 do slog2,
- make jump - uruchomienie logu slog2 programem jumpshot,
- make clean - sprzątanie katalogu.

W razie potrzeby uruchomienia programu równoległego na większej liczby węzłów, niż 4 w pliku makefile przy komendzie run(runmpe) należy zmienić liczbę po "-np".