### Algorytmy numeryczne - Projekt 3

Mateusz Soroka 250999

Bartłomiej Skopiński 246830

Patryk Szczepański 246760

Grupa 1 - aplikacje internetowe i bazy danych

#### 9 grudnia 2018

Opracowanie dotyczy obliczenia prawdopodobieństwa zagłosowania na **TAK** w głosowaniu większościowym (ang. majority). Agenci biorący udział w głosowaniu przyjmują trzy możliwe stany Y-tak, N- nie, U- niezdecydowany. W trakcie obliczeń agenci zmieniają swoje stany według następujących reguł:

- {Y, U} -> {Y, Y},
- {Y, N} -> {U, U},
- {N, U} -> {N, N},

w pozostałych przypadkach stan nie ulega zmianie.

Program został napisany w języku Java (wersja 8.0.181), testy przeprowadzono na komputerze MacBook Air wyposażonym w procesor Intel Core i5 (1,8 GHz), pamięć 8 GB 1600MHz DDR3 z wersją systemu Mojave 10.14.1. Do testów wykorzystano typ zmiennoprzecinkowy double.

Aby zbudować układ równań należy rozważyć wszystkie możliwe przypadki głosowania przy liczbie agentów równej N. Weźmy przykład gdy N=3. Układ równań prezentuje się wtedy następująco ( $P_{TN}$ , gdzie T- agenci na tak, N- agenci na nie).

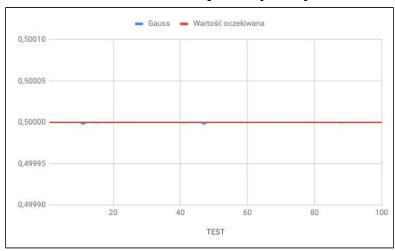
| Równania  | Otrz   | yman   | a mac  | ierz                  | kwadr  | atowa                                      | 10x10  | )   |  |  |
|---|--|--|--|-----------------------|--|--|--|---|--|--|
| $\begin{split} P_{0,0} &= 0 \\ P_{0,1} &= 2/3  P_{0,2} + 1/3  P_{0,1} \\ P_{0,2} &= 2/3  P_{0,3} + 1/3  P_{0,2} \\ P_{0,3} &= 0 \\ P_{1,0} &= 2/3  P_{2,0} + 1/3  P_{1,0} \\ P_{1,1} &= 1/3  P_{2,1} + 1/3  P_{1,2} + 1/3  P_{0,0} \\ P_{1,2} &= 2/3  P_{0,1} + 1/3  P_{1,2} \\ P_{2,0} &= 2/3  P_{3,0} + 1/3  P_{2,0} \\ P_{2,1} &= 2/3  P_{1,0} + 1/3  P_{2,1} \\ P_{3,0} &= 1 \end{split}$ | $ \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ \frac{1}{3} \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix} $ | $\begin{array}{c} 0 \\ -\frac{2}{3} \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ \frac{2}{3} \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{array}$ | $ \begin{array}{cccc} 0 & \frac{2}{3} & \\ -\frac{2}{3} & 0 & \\ 0 & 0 & \\ 0 & 0 & \\ 0 & 0 & \\ 0 & 0 & \\ \end{array} $ | 1<br>0<br>0<br>0<br>0 | $\begin{array}{c} 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ -\frac{2}{3} \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ \frac{2}{3} \\ 0 \end{array}$ | 0<br>0<br>0<br>0<br>0<br>-1<br>0<br>0<br>0 | $\begin{array}{c} 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ \frac{1}{3} \\ -\frac{2}{3} \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{array}$ | $\begin{array}{c} 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ \frac{2}{3} \\ 0 \\ 0 \\ -\frac{2}{3} \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{array}$ | $ \begin{array}{ccc} 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ \frac{1}{3} & 0 & 0 \\ -\frac{2}{3} & 0 & 0 \end{array} $ | $\begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ \frac{2}{3} \\ 0 \\ 1 \end{bmatrix}$ |

Do obliczenia prawdopodobieństwa wykorzystano układ równań liniowych oraz metody Gaussa (z częściowym wyborem elementu głównego) oraz iteracyjne: Jacobiego oraz Gaussa-Seidela.

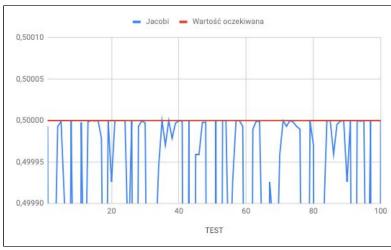
Prawidłowość otrzymanych wyników zweryfikowano za pomocą metody Monte Carlo, losując liczbę parzystą agentów *N* z przedziału *[20, 120]* oraz biorąc stan początkowy *YES=NO=N/2*. Przewidywaną wartością prawdopodobieństwa otrzymania wyniku głosowania na tak, w sytuacji gdy

połowa agentów jest na tak, a połowa na nie, jest 0.5. Liczba iteracji w metodach iteracyjnych Jacobiego oraz Gaussa-Seidela została ustalona na 1000.

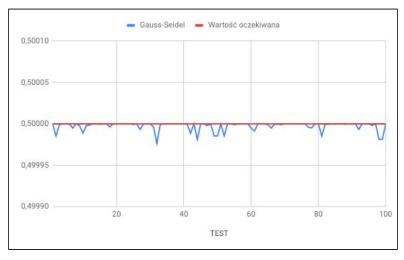
## Metoda Gaussa z częściowym wyborem



### Metoda Jacobiego



#### Metoda Gaussa-Seidela



Poniżej tabela z różnicami pomiędzy największym otrzymanym odchyłem, a wartością oczekiwaną we wszystkich trzech metodach.

| Metoda Gaussa z częściowym wyborem | 0.0000021800061   |
|------------------------------------|-------------------|
| Metoda Jacobiego                   | 0.001747781301818 |
| Metoda Gaussa-Seidela              | 0.000023694374368 |

Powyższe wyniki pozwalają z wysokim prawdopodobieństwem stwierdzić, że wszystkie metody zostały zaimplementowane poprawnie. Łatwo zauważyć również, że w metodach iteracyjnych Jacobiego oraz Gaussa-Seidela odchyły od oczekiwanego wyniku są dużo większe niż w metodzie Gaussa z częściowym wyborem elementu podstawowego. Porównano zatem błędy bezwzględne pomiędzy metodą Gaussa, a metodami iteracyjnymi w zależności od liczby iteracji dla liczby agentów *N=80* i stanie początkowym *Y=34*, *N=39*.

| Liczba iteracji | Błąd Gauss - Gauss-Seidel | Błąd Gauss - Jacobii   |
|-----------------|---------------------------|------------------------|
| 100             | 0.17342103813911655       | 0.17342772922658295    |
| 500             | 3.4238364535765786E-4     | 0.00797670523302449    |
| 1000            | 2.2252669595879127E-8     | 1.3421696458543186E-5  |
| 2000            | 1.6653345369377348E-16    | 3.415354110636315E-11  |
| 3500            | 1.6653345369377348E-16    | 1.6653345369377348E-16 |
| 5000            | 1.6653345369377348E-16    | 1.6653345369377348E-16 |

Jak więc widać, liczba iteracji ma znaczący wpływ na dokładność obliczeń. Używanie metod iteracyjnych przy tego typu obliczeniach ma sens tylko i wyłącznie wtedy, kiedy liczba iteracji ustalona jest na odpowiednio wysoką. Dla przeprowadzanego eksperymentu nie ma sensu ustawiać liczby iteracji na większą niż 3500, ponieważ obie metody osiągają wtedy maksymalny najmniejszy błąd bezwzględny. Poniżej tabela z porównaniem czasów wykonania algorytmu w metodach iteracyjnych w zależności od liczby iteracji dla liczby agentów *N=80*. Dla porównania czas wykonania algorytmu metodą Gaussa z częściowym wyborem wynosi 12.368s.

| Liczba iteracji | Metoda Gaussa-Seidela | Metoda Jacobiego |
|-----------------|-----------------------|------------------|
| 100             | 2.137s                | 1.843s           |
| 500             | 10.188s               | 9.448s           |
| 1000            | 20.31s                | 19.213           |
| 2000            | 41.267s               | 35.662s          |
| 3500            | 71.442s               | 63.347s          |
| 5000            | 103.736s              | 90.784s          |

Zestawiając ze sobą wyniki błędów bezwzględnych oraz czasów wykonywania metod iteracyjnych można dojść do wniosku, że metoda Gaussa-Seidela najlepsze wyniki osiąga dla liczby iteracji 2000, a metoda Jacobiego dla 3500, jednak czas wykonywania algorytmu dla liczby iteracji 3500 jest niemal połowę większy niż dla 2000. Metoda Gaussa z częściowym wyborem przy liczbie agentów *N*=80 wykonuje się 12.368s, a nadal daje najdokładniejsze wyniki.

Porównano także wyniki wszystkich trzech metod w zależności od  $\it N$  i trzech dokładności, odpowiednio  $10^{-6}$ ,  $10^{-10}$  oraz  $10^{-14}$ .

### Tabela przedstawiająca wyniki z dokładnością do $10^{-6}$

|     |    |    | Metoda   |           |                |  |
|-----|----|----|----------|-----------|----------------|--|
| N   | Y  | N  | Gaussa   | Jacobiego | Gaussa-Seidela |  |
| 120 | 57 | 54 | 0,676638 | 0,674869  | 0,676612       |  |
| 110 | 54 | 55 | 0,436662 | 0,435772  | 0,436654       |  |
| 100 | 40 | 37 | 0,695771 | 0,695514  | 0,695769       |  |
| 90  | 30 | 30 | 0,500000 | 0,499920  | 0,500000       |  |
| 80  | 30 | 25 | 0,835390 | 0,835379  | 0,835390       |  |
| 60  | 20 | 20 | 0,500000 | 0,500000  | 0,500000       |  |
| 30  | 10 | 10 | 0,500000 | 0,500000  | 0,500000       |  |

## Tabela przedstawiająca wyniki z dokładnością do $\,10^{-10}$

|     |     |    | Metoda       |              |                |  |
|-----|-----|----|--------------|--------------|----------------|--|
| N   | YES | NO | Gaussa       | Jacobiego    | Gaussa-Seidela |  |
| 120 | 57  | 54 | 0,6766383944 | 0,6748687398 | 0,6766119494   |  |
| 110 | 54  | 55 | 0,4366622936 | 0,4357717544 | 0,4366537595   |  |
| 100 | 40  | 37 | 0,6957711329 | 0,6955144655 | 0,6957694048   |  |
| 90  | 30  | 30 | 0,5000000000 | 0,4999198993 | 0,4999996733   |  |
| 80  | 30  | 25 | 0,8353903922 | 0,8353790591 | 0,8353903711   |  |
| 60  | 20  | 20 | 0,5000000000 | 0,4999998195 | 0,5000000000   |  |
| 30  | 10  | 10 | 0,499999959  | 0,499999959  | 0,4999999959   |  |

# Tabela przedstawiająca wyniki z dokładnością do $10^{-14}$

|     |    |    | Metoda           |                  |                  |  |
|-----|----|----|------------------|------------------|------------------|--|
| N   | Y  | N  | Gaussa           | Jacobiego        | Gaussa-Seidela   |  |
| 120 | 57 | 54 | 0,67663839440719 | 0,67486873980742 | 0,67661194937996 |  |
| 110 | 54 | 55 | 0,43666229364408 | 0,43577175437628 | 0,43665375950730 |  |
| 100 | 40 | 37 | 0,69577113289336 | 0,69551446554075 | 0,69576940479395 |  |
| 90  | 30 | 30 | 0,4999999999999  | 0,49991989929493 | 0,49999967327504 |  |
| 80  | 30 | 25 | 0,83539039222515 | 0,83539039222515 | 0,83539037113147 |  |
| 60  | 20 | 20 | 0,5000000000000  | 0,49999981951701 | 0,4999999996189  |  |
| 30  | 10 | 10 | 0,4999999588421  | 0,4999999588420  | 0,4999999588420  |  |

Jak można zauważyć na powyższych tabelach, wraz ze zmniejszeniem dokładności, wyniki otrzymywane różnymi metodami są bardziej zbliżone, a przy małych rozmiarach planszy oraz małych dokładnościach są wręcz takie same. Wniosek z tego płynący jest taki, że im większa dokładność tym lepsze wyniki otrzymujemy.

# Zakres prac członków zespołu

| Mateusz Soroka  | Bartłomiej Skopiński                          | Patryk Szczepański                        |
|---|---|---|
| Przeniesienie metody<br>Gaussa z częściowym<br>wyborem z poprzedniego<br>projektu | Matematyczne opracowanie wariantów algorytmu  | Przeprowadzanie testów                    |
| Refaktoryzacja kodu   | Opracowanie metody<br>Jacobiego               | Opracowanie zapisu danych z testów do CSV |
| Implementacja Monte<br>Carlo  | Opracowanie metody<br>Gaussa-Seidela          | Sporządzenie wykresów                     |
| Zredagowanie sprawozdania   | Implementacja wszystkich wariantów algorytmów | Poprawki w sprawozdaniu                   |