# System obliczający wyniki wyborów dla uogólnienia systemu k-Borda

Tomasz Kasprzyk, Daniel Ogiela, Jakub Stępak

Akademia Górniczo-Hutnicza Wydział Informatyki, Elektroniki i Telekomunikacji Katedra Informatyki

Projekt realizowany pod opieką dr. hab. inż. Piotra Faliszewskiego

26 stycznia 2017



## Definicja wyborów

Wybory to para E=(C,V), gdzie  $C=\{c_1,c_2,\ldots,c_m\}$  to zbiór kandydatów, a  $V=(v_1,v_2,\ldots,v_n)$  to ciąg wyborców. Każdy wyborca posiada swoje *preferencje*, które są ciągiem kandydatów w porządku od najbardziej preferowanego przez danego wyborcę do najmniej preferowanego. Ponadto dana jest liczba k, będąca wielkością wybieranego komitetu.

## Przykładowe wybory

#### Wybory filmów

k=2

```
C = \{ \text{komedia, horror, film akcji, dramat, science fiction} \}
V = \{ \text{Anna, Jan, Piotr, Paweł} \}

Anna: dramat > komedia > film akcji > horror > science fiction

Jan: science \ fiction > komedia > dramat > film akcji > horror

Piotr: horror > dramat > film akcji > komedia > science fiction

Paweł: science \ fiction > film \ akcji > komedia > horror > dramat
```

## Punktacja Bordy

Niech v będzie głosem nad zbiorem kandydatów C. Punkty przyporządkowane każdemu kandydatowi  $c \in C$  w v wynoszą  $||C|| - pos_v(c)$ , gdzie  $pos_v(c)$  to pozycja kandydata c w v.

#### Funkcja Bordy

$$\beta(i) = m - i$$
, gdzie  $m = ||C||$ 

#### Preferencje wyborcy

$$v_1: {c_1 \atop c_1} > {c_2 \atop c_2} > {c_3 \atop c_3} > {c_4 \atop c_4} > \dots$$

## Ciąg pozycji

Dla wybranego komitetu S i danego wyborcy v definiujemy ciąg  $pos_v(S)$  jako posortowany ciąg pozycji, które zajmują kandydaci z S w preferencjach wyborcy v.

Niech  $S = \{c_1, c_3, c_5, c_6\}$ 

#### Preferencje wyborcy

$$v_1: {c_5 \atop c_5} > {c_3 \atop c_3} > {c_1 \atop c_2} > {c_5 \atop c_6} > {c_4 \atop c_4} > \dots$$

$$pos_{v_1}(S) = (1, 2, 3, 5)$$

#### Oznaczenie wartości funkcji satysfakcji

$$f(i_1,\ldots,i_k)$$



## Norma $\ell_p$

Niech  $x_1, x_2, \ldots, x_n \in \mathbb{R}, p \in \mathbb{N}$ 

#### Norma $\ell_p$

$$\ell_p(x_1, x_2, \dots, x_n) = \sqrt[p]{x_1^p + x_2^p + \dots + x_n^p}$$

$$\begin{array}{ccc} \ell_1 & \equiv & + \\ \ell_\infty & \equiv & \mathit{max} \end{array}$$

## System $\ell_p$ – Borda

#### Funkcja satysfakcji $\ell_p$ – Borda

$$f_{\ell_p}(i_1,i_2,\ldots,i_k) = \ell_p(\beta(i_1),\beta(i_2),\ldots,\beta(i_k))$$

#### Funkcja satysfakcji k-Borda (gdy p = 1)

$$f_{k-Borda}(i_1,\ldots,i_k) = \beta(i_1) + \ldots + \beta(i_k)$$

#### Funkcja satysfakcji Chamberlina-Couranta (gdy $p o \infty$ )

$$f_{CC}(i_1,\ldots,i_k)=\beta(i_1)$$



## Algorytm zachłanny zależny od parametru p

```
for i \leftarrow 1 to k do
   for c \in C \setminus REZULTAT do
       for v \in V do
           dodai zadowolenie_wyborcy(v, REZULTAT \cup c);
       end
       if badany_kandydat_najlepszy(c) then
          uaktualnij lidera iteracji(c);
       end
   end
    REZULTAT \leftarrow REZULTAT \cup zwyciezca\_iteracji;
end
return REZULTAT
```

## Algorytm zachłanny wg zasady *Chamberlina* — *Couranta*

Opis problemu Opis algorytmów

- niezależny od parametru p
- aproksymacja wg funkcji satysfakcji Chamberlina Couranta
- schemat działania identyczny jak wcześniejszego algorytmu
- zdecydowanie szybszy od głównego algorytmu zachłannego
- dobra aproksymacja systemu  $\ell_p$  Borda dla dużych wartości parametru p

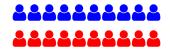
#### Osobnik

Jako początkową populację osobników przyjmujemy 50 losowo wybranych komitetów.



## Krzyżowanie

Podczas krzyżowania dwa osobniki wymieniają się losowo kandydatami. Tworzony jest nowy osobnik, zawierający k kandydatów którzy poprzednio byli w co najmniej jednym z osobników przystępujących do krzyżowania.

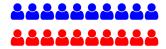






## Mutacja

Podczas mutacji jeden z kandydatów w osobniku jest wymieniany na innego, niebędącego dotąd w danym osobniku.







## Cykl

Na jeden cykl algorytmu składa się:

- wybór par osobników do krzyżowania się
- krzyżowanie osobników
- mutacja osobników zgodnie z zadanym prawdopodobieństwem
- wybór N osobników do przejścia do kolejnego cyklu

Liczba N określa wielkość puli osobników i jest wybierana na początku działania algorytmu. W naszej implementacji przyjęto stałą liczbę 50 osobników.

### Parametry algorytmu

#### System pozwala wybrać:

- liczbę cykli działania algorytmu
- część puli jaka jest poddawana krzyżowaniu (osobniki są z niej losowo wybierane do krzyżowania)
- prawdopodobieństwo wystąpienia mutacji w pojedynczym osobniku

## Dziękujemy za uwagę