

2012  
ENCONTRO  
NACIONAL  
SPM

SOCIEDADE PORTUGUESA DE MATEMÁTICA

9, 10 e 11 de JULHO, UNIVERSIDADE DO ALGARVE

# Representação proporcional – um problema de otimização inteira

ORGANIZAÇÃO



Susana Fernandes

FCT - Universidade do Algarve

# Delineamento da apresentação

- O problema da representação proporcional
- Resolução clássica – Métodos de divisores modificados
- Como medir a proporcionalidade de uma solução?
  - Como é medida pelos métodos clássicos?



# O problema da representação proporcional

- Nos Estados Unidos da América cada estado recebe um número de lugares no parlamento - “house of representatives” – proporcional à sua população, segundo o último censo realizado.
- Em inúmeros países da Europa, Portugal incluído, numa eleição cada lista eleitoral recebe um número de mandatos no parlamento proporcional ao número de votos obtidos nas eleições.



# O problema da representação proporcional

- $V$  – nº de votos válidos de uma eleição
- $N$  – nº de listas eleitorais
- $v_i$  – nº de votos na lista eleitoral  $i$
- $M$  – nº total de mandatos a distribuir pelas listas
- $m_i$  – nº de mandatos a atribuir a cada lista eleitoral  $i$



# O problema da representação proporcional

- $v_i/V$  – proporção de votos na lista eleitoral  $i$
- $q_i = M \times v_i / V$  – quota de mandatos da lista  $i$  no parlamento
- $D = V/M$  – divisor – nº de eleitores representados por mandato
- $M/V$  – proporção de mandatos por eleitor (representação per capita)

# O problema da representação proporcional

- Formulação:

objectivo distribuir os  $m_i$  de acordo com as  $q_i = M \times \frac{v_i}{V}$

s. a:

$$\sum_{i=1}^N m_i = M$$

$$m_i \in \mathbb{Z}_0^+, i = 1, \dots, N$$

# O problema da representação proporcional

- Exemplo:  $M=26$ ;  $N=5$

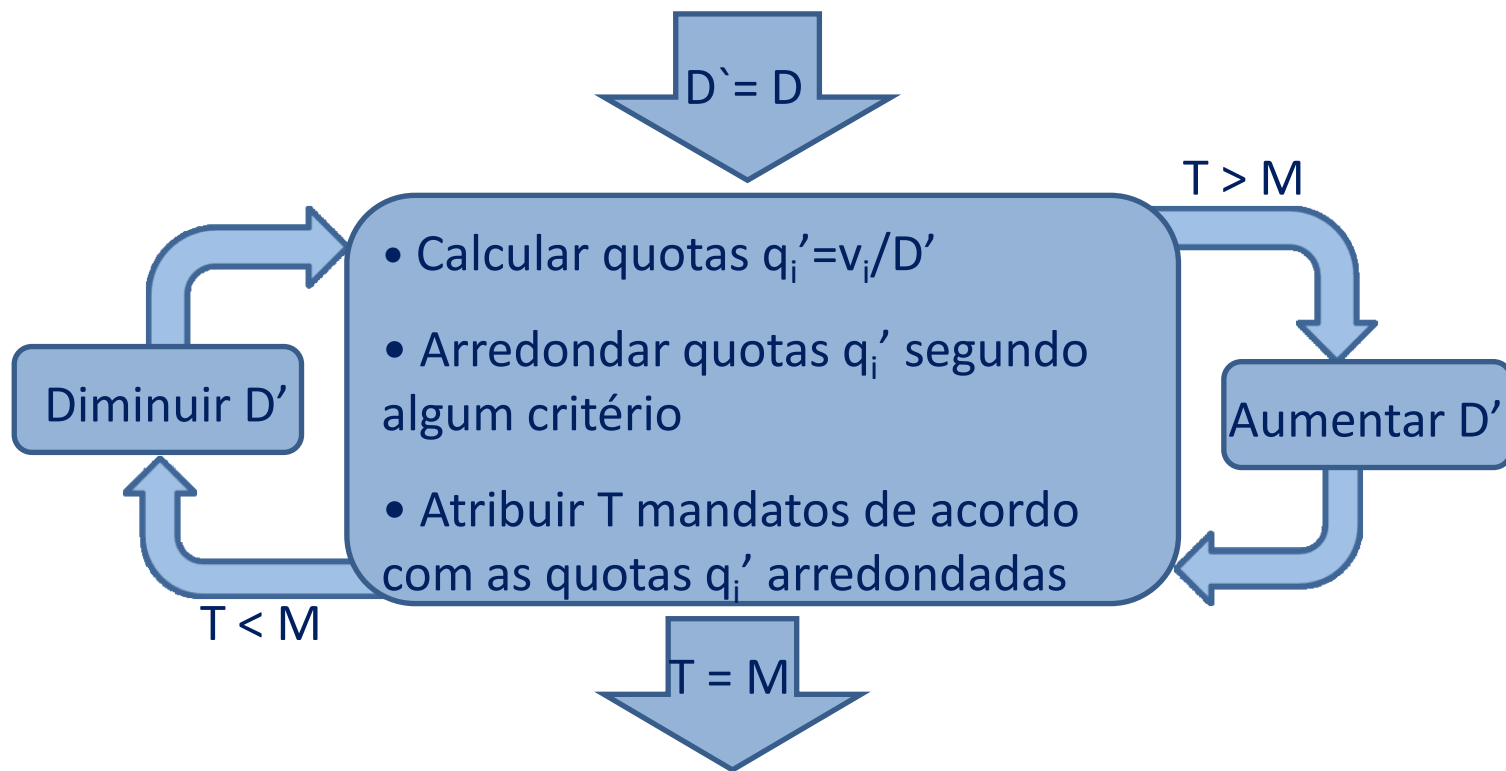
| Listas eleitorais   | A     | B     | C     | D     | E     | total |
|---------------------|-------|-------|-------|-------|-------|-------|
| votos               | 9061  | 7179  | 5259  | 3319  | 1182  | 26000 |
| quotas              | 9.061 | 7.179 | 5.259 | 3.319 | 1.182 | 26    |
| quotas arredondadas | 9     | 7     | 5     | 3     | 1     | 25    |

adaptado de [2]

## Resolução clássica – Métodos de divisores modificados

- Jefferson (1792)  $\approx$  D'Hondt (1878)
- Adams (1832)
- Dean (1832)
- Webster (1832)  $\approx$  Sainte–Laguë (1910)
- Huntington – Hill (1911)

# Resolução clássica EUA – Métodos de divisores modificados



## Resolução clássica EUA – Métodos de divisores modificados

- $d(q_i')$  – ponto de arredondamento de  $q_i'$

$$\lfloor q_i' \rfloor \leq d(q_i') \leq \lceil q_i' \rceil$$

- Se  $q_i' < d(q_i')$  então  $m_i = \lfloor q_i' \rfloor$
- Se  $q_i' > d(q_i')$  então  $m_i = \lceil q_i' \rceil$

# Resolução clássica EUA – Métodos de divisores modificados

| Métodos de divisores | Pontos de arredondamento $d(q_i')$   | $q_i' < d(q_i') \Rightarrow m_i = \lfloor q_i' \rfloor$ |
|----------------------|--|---|
| Adams                | $\lfloor q_i' \rfloor$   | por excesso   |
| Dean                 | $\frac{2\lfloor q_i' \rfloor \lceil q_i' \rceil}{\lfloor q_i' \rfloor + \lceil q_i' \rceil}$ | média harmónica   |
| Huntington-Hill      | $\sqrt{\lfloor q_i' \rfloor \lceil q_i' \rceil}$   | média geométrica  |
| Webster              | $\frac{\lfloor q_i' \rfloor + \lceil q_i' \rceil}{2}$  | média aritmética  |
| Jefferson            | $\lceil q_i' \rceil$   | por defeito   |

## Resolução clássica Europa – Métodos de divisores modificados

(i)  $m_i = 0, \quad i = 1, \dots, N$

(ii) Repetir até que  $\sum_{i=1}^N m_i = M$

Seja  $k$  tal que  $\frac{v_k}{d(m_k)} = \max \frac{v_i}{d(m_i)}$

Fazer  $m_k = m_k + 1$  e  $m_i = m_i \quad \forall i \neq k$

# Resolução clássica Europa – Métodos de divisores modificados

| Métodos de divisores modificados | Divisores $d(m_i)$<br>$m_i=0,\dots,M-1$ | Sequência de divisores                                      |
|----------------------------------|---|---|
| Adams                            | $m_i$                                   | 0, 1, 2, 3,...  |
| Dean                             | $\frac{2m_i(m_i+1)}{m_i+(m_i+1)}$       | $0, \frac{4}{3}, \frac{12}{5}, \frac{24}{7}, \dots$         |
| Huntington-Hill                  | $\sqrt{m_i(m_i+1)}$                     | $0, \sqrt{2}, \sqrt{6}, \sqrt{12}, \dots$                   |
| Webster $\approx$ Sainte-Laguë   | $m_i + \frac{1}{2}$                     | $\frac{1}{2}, \frac{3}{2}, \frac{5}{2}, \frac{7}{2}, \dots$ |
| Jefferson $\approx$ D'Hondt      | $m_i + 1$                               | 1, 2, 3, 4,...  |

# Resolução clássica Europa – Métodos de divisores modificados

| Métodos de divisores modificados              | Divisores $d(m_i)$<br>$m_i=0,\dots,M-1$ | Sequência de divisores                                      |
|---|---|---|
| Adams   | $m_i$                                   | 0, 1, 2, 3,...  |
| Dean  | $\frac{2m_i(m_i+1)}{m_i+(m_i+1)}$       | $0, \frac{4}{3}, \frac{12}{5}, \frac{24}{7}, \dots$         |
| Huntington-Hill                               | $\sqrt{m_i(m_i+1)}$                     | $0, \sqrt{2}, \sqrt{6}, \sqrt{12}, \dots$                   |
| Webster $\approx$ Sainte-Laguë                | $m_i + \frac{1}{2}$                     | $\frac{1}{2}, \frac{3}{2}, \frac{5}{2}, \frac{7}{2}, \dots$ |
| <b>Jefferson <math>\approx</math> D'Hondt</b> | $m_i + 1$                               | 1, 2, 3, 4,...  |

# Método de D'Hondt

| Divisor | A    | B    | C    | D    | E    |
|---------|------|------|------|------|------|
| 1       | 9061 | 7179 | 5259 | 3319 | 1182 |
| 2       |      |      |      |      |      |
| 3       |      |      |      |      |      |
| 4       |      |      |      |      |      |
| 5       |      |      |      |      |      |
| 6       |      |      |      |      |      |
| 7       |      |      |      |      |      |
| 8       |      |      |      |      |      |
| 9       |      |      |      |      |      |
| 10      |      |      |      |      |      |
| $m_i$   | 0    | 0    | 0    | 0    | 0    |

$$\sum m_i = 0$$

# Método de D'Hondt

| Divisor | A    | B    | C    | D    | E    |
|---------|------|------|------|------|------|
| 1       | 9061 | 7179 | 5259 | 3319 | 1182 |
| 2       |      |      |      |      |      |
| 3       |      |      |      |      |      |
| 4       |      |      |      |      |      |
| 5       |      |      |      |      |      |
| 6       |      |      |      |      |      |
| 7       |      |      |      |      |      |
| 8       |      |      |      |      |      |
| 9       |      |      |      |      |      |
| 10      |      |      |      |      |      |
| $m_i$   | 1    | 0    | 0    | 0    | 0    |

$$\sum m_i = 1$$

# Método de D'Hondt

| Divisor | A      | B    | C    | D    | E    |
|---------|--------|------|------|------|------|
| 1       | 9061   | 7179 | 5259 | 3319 | 1182 |
| 2       | 4530.5 |      |      |      |      |
| 3       |        |      |      |      |      |
| 4       |        |      |      |      |      |
| 5       |        |      |      |      |      |
| 6       |        |      |      |      |      |
| 7       |        |      |      |      |      |
| 8       |        |      |      |      |      |
| 9       |        |      |      |      |      |
| 10      |        |      |      |      |      |
| $m_i$   | 1      | 0    | 0    | 0    | 0    |

$$\sum m_i = 1$$

# Método de D'Hondt

| Divisor | A      | B    | C    | D    | E    |
|---------|--------|------|------|------|------|
| 1       | 9061   | 7179 | 5259 | 3319 | 1182 |
| 2       | 4530.5 |      |      |      |      |
| 3       |        |      |      |      |      |
| 4       |        |      |      |      |      |
| 5       |        |      |      |      |      |
| 6       |        |      |      |      |      |
| 7       |        |      |      |      |      |
| 8       |        |      |      |      |      |
| 9       |        |      |      |      |      |
| 10      |        |      |      |      |      |
| $m_i$   | 1      | 1    | 0    | 0    | 0    |

$$\sum m_i = 2$$

# Método de D'Hondt

| Divisor | A      | B      | C    | D    | E    |
|---------|--------|--------|------|------|------|
| 1       | 9061   | 7179   | 5259 | 3319 | 1182 |
| 2       | 4530.5 | 3589.5 |      |      |      |
| 3       |        |        |      |      |      |
| 4       |        |        |      |      |      |
| 5       |        |        |      |      |      |
| 6       |        |        |      |      |      |
| 7       |        |        |      |      |      |
| 8       |        |        |      |      |      |
| 9       |        |        |      |      |      |
| 10      |        |        |      |      |      |
| $m_i$   | 1      | 1      | 0    | 0    | 0    |

$$\sum m_i = 2$$

# Método de D'Hondt

| Divisor | A      | B      | C    | D    | E    |
|---------|--------|--------|------|------|------|
| 1       | 9061   | 7179   | 5259 | 3319 | 1182 |
| 2       | 4530.5 | 3589.5 |      |      |      |
| 3       |        |        |      |      |      |
| 4       |        |        |      |      |      |
| 5       |        |        |      |      |      |
| 6       |        |        |      |      |      |
| 7       |        |        |      |      |      |
| 8       |        |        |      |      |      |
| 9       |        |        |      |      |      |
| 10      |        |        |      |      |      |
| $m_i$   | 1      | 1      | 1    | 0    | 0    |

$$\sum m_i = 3$$

# Método de D'Hondt

| Divisor | A      | B      | C      | D    | E    |
|---------|--------|--------|--------|------|------|
| 1       | 9061   | 7179   | 5259   | 3319 | 1182 |
| 2       | 4530.5 | 3589.5 | 2629.5 |      |      |
| 3       |        |        |        |      |      |
| 4       |        |        |        |      |      |
| 5       |        |        |        |      |      |
| 6       |        |        |        |      |      |
| 7       |        |        |        |      |      |
| 8       |        |        |        |      |      |
| 9       |        |        |        |      |      |
| 10      |        |        |        |      |      |
| $m_i$   | 1      | 1      | 1      | 0    | 0    |

$$\sum m_i = 3$$

# Método de D'Hondt

| Divisor | A         | B        | C       | D        | E    |
|---------|-----------|----------|---------|----------|------|
| 1       | 9061      | 7179     | 5259    | 3319     | 1182 |
| 2       | 4530.5    | 3589.5   | 2629.5  | 1659.5   | 591  |
| 3       | 3020.(3)  | 2393     | 1753    | 1106.(3) |      |
| 4       | 2265.25   | 1794.75  | 1314.75 | 829.75   |      |
| 5       | 1812.2    | 1435.8   | 1051.8  |          |      |
| 6       | 1510.1(6) | 1196.5   | 876.5   |          |      |
| 7       | 1294.429  | 1025.571 |         |          |      |
| 8       | 1132.625  | 897.375  |         |          |      |
| 9       | 1006.(7)  |          |         |          |      |
| 10      | 906.1     |          |         |          |      |
| $m_i$   | 10        | 7        | 5       | 3        | 1    |

$$\Sigma m_i = 26$$

## Resolução clássica – Métodos de divisores modificados

| Método                            | A  | B | C | D | E |
|-----------------------------------|----|---|---|---|---|
| Adams                             | 9  | 7 | 5 | 3 | 2 |
| Dean                              | 9  | 7 | 5 | 4 | 1 |
| Huntington-Hill                   | 9  | 7 | 6 | 3 | 1 |
| Webster $\approx$<br>Sainte-Laguë | 9  | 8 | 5 | 3 | 1 |
| Jefferson $\approx$<br>D'Hondt    | 10 | 7 | 5 | 3 | 1 |

## Como medir a proporcionalidade de uma solução?

- Questão equacionada em 1911 por Hill e trabalhada por Huntington (1921, 1928)
- Huntington utiliza uma abordagem de comparações de medidas entre pares de listas eleitorais

## Como medir a proporcionalidade de uma solução?

- Centrando a questão no eleitor, será desejável que a representação per capita seja, para todas as listas, o mais próximo possível de  $M/V$
- O que pode ser traduzido por

$$\min \sum_{i=1}^N v_i \left( \frac{m_i}{v_i} - \frac{M}{V} \right)^2$$

## Como medir a proporcionalidade de uma solução?

$$\begin{aligned} \sum_{i=1}^N v_i \left( \frac{m_i}{v_i} - \frac{M}{V} \right)^2 &= \sum_{i=1}^N \frac{m_i^2}{v_i} - 2 \frac{M}{V} \sum_{i=1}^N m_i + \frac{M^2}{V^2} \sum_{i=1}^N v_i \\ &= \sum_{i=1}^N \frac{m_i^2}{v_i} - \frac{M^2}{V} \end{aligned}$$

$$\min \sum_{i=1}^N v_i \left( \frac{m_i}{v_i} - \frac{M}{V} \right)^2 \Leftrightarrow \min \sum_{i=1}^N \frac{m_i^2}{v_i}$$

## Como medir a proporcionalidade de uma solução?

- Dada uma solução ótima  $(m_1, m_2, \dots, m_N)$  para

$$\min \sum_{i=1}^N \frac{m_i^2}{v_i}$$

uma transferência de mandatos de qualquer lista  $i$  para outra lista  $j$  não poderá melhorar a função objectivo

## Como medir a proporcionalidade de uma solução?

$$\frac{(m_i - 1)^2}{v_i} + \frac{(m_j + 1)^2}{v_j} \geq \frac{m_i^2}{v_i} + \frac{m_j^2}{v_j} \Leftrightarrow \frac{(m_j + 1)^2 - m_j^2}{v_j} \geq \frac{m_i^2 - (m_i - 1)^2}{v_i}$$

$$\Leftrightarrow \frac{2m_j + 1}{v_j} \geq \frac{2m_i - 1}{v_i} \Leftrightarrow \frac{v_i}{m_i - \frac{1}{2}} \geq \frac{v_j}{m_j + \frac{1}{2}}$$

logo  $\min_i \frac{v_i}{m_i - \frac{1}{2}} \geq \max_j \frac{v_j}{m_j + \frac{1}{2}}$  Método de Webster

(demonstrações: idêntica em [Balinski 2001], com abordagem diferente em [Huntington 1928])

# Como medir a proporcionalidade de uma solução?

- Método de Webster (Sainte-Laguë)

$$\min \sum_{i=1}^N v_i \left( \frac{m_i}{v_i} - \frac{M}{V} \right)^2$$

s. a:

$$\sum_{i=1}^N m_i = M$$

$$m_i \in \mathbb{Z}_0^+, i = 1, \dots, N$$

## Como medir a proporcionalidade de uma solução?

- Pensando na representatividade de cada mandato, será desejável que, para todas as listas, ela seja o mais próximo possível de  $V/M$
- O que pode ser traduzido por

$$\min \sum_{i=1}^N m_i \left( \frac{v_i}{m_i} - \frac{V}{M} \right)^2$$

## Como medir a proporcionalidade de uma solução?

$$\min \sum_{i=1}^N m_i \left( \frac{v_i}{m_i} - \frac{V}{M} \right)^2 \Leftrightarrow \min \sum_{i=1}^N \frac{v_i^2}{m_i}$$

- De forma análoga se mostra que o método de Huntington-Hill produz a solução que otimiza esta função objectivo

(demonstrações: idêntica em [Lucas 1978], com abordagem diferente em [Huntington 1928])

# Como medir a proporcionalidade de uma solução?

- Método de Huntington-Hill

$$\min \sum_{i=1}^N m_i \left( \frac{v_i}{m_i} - \frac{V}{M} \right)^2$$

s. a:

$$\sum_{i=1}^N m_i = M$$

$$m_i \in \mathbb{Z}_0^+, i = 1, \dots, N$$

## Como medir a proporcionalidade de uma solução?

- Outra abordagem será a de minimizar o número de votos por mandato da lista mais desfavorecida
- O que pode ser traduzido por

$$\min \max \frac{v_i}{m_i}$$

- O método de Adams produz a solução ótima para esta função objectivo

## Como medir a proporcionalidade de uma solução?

- Seja  $(m_1, m_2, \dots, m_N)$  a solução construída com o método de Adams que otimiza  $\min \max \frac{v_i}{m_i}$
- Suponhamos, por absurdo, que existe outra solução  $(m'_1, m'_2, \dots, m'_N)$  tal que

$$\frac{v_i}{m'_i} = \max_l \frac{v_l}{m'_l} < \max_l \frac{v_l}{m_l} = \frac{v_j}{m_j}$$

## Como medir a proporcionalidade de uma solução?

$$\frac{v_i}{m'_i} = \max_l \frac{v_l}{m'_l} < \max_l \frac{v_l}{m_l} = \frac{v_j}{m_j}$$

$$\left( \frac{v_j}{m'_j} < \right) \frac{v_i}{m'_i} < \frac{v_j}{m_j} \Rightarrow m'_j > m_j \Rightarrow \exists k : m'_k < m_k \Rightarrow \frac{v_k}{m'_k} > \frac{v_k}{m_k}$$

E então numa iteração anterior à última ocorreu

$$\frac{v_k}{m'_k} > \max_l \frac{v_l}{m_l}$$

## Como medir a proporcionalidade de uma solução?

E como o  $\max_l \frac{v_l}{m_l}$  é decrescente de iteração para iteração

$$\frac{v_k}{m'_k} > \frac{v_j}{m_j} \left( > \frac{v_i}{m'_i} \right)$$

o que contradiz a hipótese de  $\frac{v_i}{m'_i} = \max_l \frac{v_l}{m'_l}$

(demonstração idêntica em [Edelman 2005])

# Como medir a proporcionalidade de uma solução?

- Método de Adams

$$\min \max \frac{v_i}{m_i}$$

s. a:

$$\sum_{i=1}^N m_i = M$$

$$m_i \in \mathbb{Z}_0^+, i = 1, \dots, N$$

## Como medir a proporcionalidade de uma solução?

- Forma paralela à anterior será minimizar a representação per capita da lista mais favorecida
- O que pode ser traduzido por

$$\min \max \frac{m_i}{v_i}$$

- O método de Jefferson (D'Hondt) produz a solução ótima para esta função objectivo

# Como medir a proporcionalidade de uma solução?

- Método de Jefferson (D'Hondt)

$$\min \max \frac{m_i}{v_i}$$

s. a:

$$\sum_{i=1}^N m_i = M$$

$$m_i \in \mathbb{Z}_0^+, i = 1, \dots, N$$

# Como medir a proporcionalidade de uma solução?

- Note-se que:

$$\begin{array}{l} \min \max \frac{m_i}{v_i} \\ \text{s.a: } \sum_{i=1}^N m_i = M \\ m_i \in \mathbb{Z}_0^+, i = 1, \dots, N \end{array} \quad \Leftrightarrow \quad \begin{array}{l} \min y \\ \text{s.a: } \sum_{i=1}^N m_i = M \\ m_i \in \mathbb{Z}_0^+, i = 1, \dots, N \\ \frac{m_i}{v_i} \leq y, i = 1, \dots, N \\ y \geq 0 \end{array}$$

# Como medir a proporcionalidade de uma solução?

| Método                         | Otimiza:   |
|--------------------------------|--|
| Adams                          | $\min \max \frac{v_i}{m_i}$  |
| Huntington-Hill                | $\min \sum_{i=1}^N m_i \left( \frac{v_i}{m_i} - \frac{V}{M} \right)^2$ |
| Webster $\approx$ Sainte-Laguë | $\min \sum_{i=1}^N v_i \left( \frac{m_i}{v_i} - \frac{M}{V} \right)^2$ |
| Jefferson $\approx$ D'Hondt    | $\min \max \frac{m_i}{v_i}$  |

# Referências

- [1] Balinski, M. , Young, H. P. (2001), “Fair representation: meeting the ideal of one man, one vote”, 2ª edição, Brookings Institution Press, Washinton D. C. (primeira edição em 1982)
- [2] Beumer, M. (2010), “Apportionment in theory and practice”, tese de mestrado, Institute for Logic, Language and Computation, Universiteit van Amsterdam
- [3] Edelman, P. (2005),”Minimum total deviation apportionments”, em Simeone, B. e Pukelsheim, F. editores, *Mathematics and democracy-recent advances in voting systems and collective choice*, pp. 55-64, Springer
- [4] Huntington, E. (1928), “The apportionment of representatives in congress”, *Transactions of the American Mathematical Society*, v. 30,pp. 85-110
- [5] Lucas, W. (1978), “The apportionment problem”, em Brams, S., Lucas, W., Straffín Jr., P. Editores, *Political and related models*, pp. 358-396, Springer,