



ЕВРОПЕЙСКИ СЪЮЗ  
ЕВРОПЕЙСКИ ФОНД ЗА  
РЕГИОНАЛНО РАЗВИТИЕ



ОПЕРАТИВНА ПРОГРАМА  
НАУКА И ОБРАЗОВАНИЕ ЗА  
ИНТЕЛИГЕНТЕН РАСТЕЖ

**BG05M2OP001-1.001-0003**

**„ЦЕНТЪР ЗА ВЪРХОВИ ПОСТИЖЕНИЯ ПО ИНФОРМАТИКА И  
ИНФОРМАЦИОННИ И КОМУНИКАЦИОННИ ТЕХНОЛОГИИ“  
2018 - 2023**

*Монте Карло метод за оценка на екстремални собствени стойности с  
балансиране на стохастичната и систематичната грешка и някои приложения*

научната конференция “Нови скалируеми алгоритми и приложения”,  
01.12.2021 г.

Силви-Мария Гюрова, ИИКТ-БАН



ЦЕНТЪР ЗА ВЪРХОВИ ПОСТИЖЕНИЯ ПО  
ИНФОРМАТИКА И ИНФОРМАЦИОННИ И  
КОМУНИКАЦИОННИ ТЕХНОЛОГИИ



1. Монте Карло метод
2. Пресмятане на екстремалните собствени стойности
  - Степенен метод
  - Резолвентен метод
3. Модификация на Монте Карло метода
4. Числови експерименти
5. Заключение и приложения
6. Q&A



# 1. Монте Карло метод

Стохастичните числени методи (*Монте Карло методи*) се основават на симулация на случайни величини и случайни процеси. Конструира се случайна величина, чието математическо очакване съвпада с търсеното решение и се избира подходящ оценител.

Генерирането на случайна величина с желаното разпределение има две стъпки:

- Генериране на извадки от стандартно равномерно разпределение в  $[0,1]$ .
  - Трансформиране на извадките по подходящ начин за симулиране на желаното разпределение.
- Случайната величина с търсените характеристики не е единствена.





# Грешка при пресмятания с Монте Карло метода



Стохастичната грешката има порядък  $N^{-\frac{1}{2}}$  при размер на извадката  $N$ , т.е.  $\approx \sigma(\theta) N^{-\frac{1}{2}}$ .

- Вероятностен резултат – няма абсолютна горна граница.
- Статистическото разпределение на грешката е нормално разпределена случайна величина.
- При Монте Карло метода грешката и броят на реализациите са свързани чрез:

$$\varepsilon = O(\sigma N^{-\frac{1}{2}}) \quad N = O(\sigma/\varepsilon)^2$$

- Ускоряване на сходимостта

$$\varepsilon = O(\sigma N^{-\frac{1}{2} - \frac{1}{d}}) \xrightarrow{d \rightarrow \infty} O(\sigma N^{-\frac{1}{2}})$$





За дадена матрица  $A = \{a_{ij}\}_{i,j=1}^n$  се разглежда задачата за намиране на собствени стойности:

$$Au = \lambda(A)u, A \in R^{n \times n}, u \in R^n,$$

$$|\underbrace{\lambda_n}_{\lambda_{min}}| < |\lambda_{n-1}| \leq |\lambda_{n-2}| \leq \dots \leq |\lambda_2| < |\underbrace{\lambda_1}_{\lambda_{max}}|.$$

- Степенен метод:

$$u^{(m)} = \frac{Au^{(m-1)}}{\|Au^{(m-1)}\|} \quad \lambda^{(m)} = \frac{(h, A^m f)}{(h, A^{m-1} f)} \rightarrow \lambda_{max},$$

където вектори  $f = \{f_i\}_{i=1}^n$  и  $h = \{h_i\}_{i=1}^n$  са произволни.

- Прилагаме МКМ за оценяване на матрично-векторни произведения.





За оценка на най-малката собствена стойност на матрицата  $A$  разглеждаме резолвентна матрица:  $R_q = [I - qA]^{-1} \in R^{n \times n}$ .  
Ако  $|q\lambda| < 1$ ,  $R_q$  се представя чрез биномната теорема

$$R_q^m = [I - qA]^{-m} = \sum_{i=0}^{\infty} q^i C_{i+m-1}^i A^i.$$

Съществува връзка между собствените стойности на матриците  $A$  и  $R_q$ , която е

$$\mu = \frac{1}{1 - q\lambda} \begin{cases} q > 0 & \mu_{\max} \text{ на } R_q \text{ съответства на } \lambda_{\max} \text{ на } A \\ q < 0 & \mu_{\max} \text{ на } R_q \text{ съответства на } \lambda_{\min} \text{ на } A \end{cases}$$

и собствените вектори на двете матрици съвпадат.





### Степенен метод за резолвентната матрица:

$$\mu^{(m)} = \frac{([I - qA]^{-m} f, h)}{([I - qA]^{-(m-1)} f, h)} \xrightarrow{m \rightarrow \infty} \mu_{max} = \frac{1}{1 - q\lambda}$$

$$\lambda = \frac{1}{q} \left( 1 - \frac{1}{\mu^{(m)}} \right) = \frac{\sum_{i=1}^{\infty} q^{i-1} C_{i+m-2}^{i-1}(h, A^i f)}{\sum_{i=0}^{\infty} q^i C_{i+m-1}^i(h, A^i f)}$$

- При  $q < 0$  получаване оценка за  $\lambda_{min}$  на матрицата  $A$
- Прилагаме отново Монте Карло метода за оценяване на матрично-векторни произведения.





Оценяваме скаларното произведение:  $(h, A^m f) = h^T A^m f$ .

Дефинираме верига на Марков:

$$k_0 \rightarrow k_1 \rightarrow \dots \rightarrow k_i \rightarrow \dots \quad (1 \leq k_i \leq n)$$

с начална преходна плътност  $p = \{p_\alpha\}_{\alpha=1}^n$  и матрица на прехода

$$P = \{p_{\alpha\beta}\}_{\alpha,\beta=1}^n, \text{ където}$$

$$p_\alpha = \begin{cases} \frac{1}{n}, & \text{обикновен МК} \\ \frac{|h_\alpha|}{\sum_{\alpha=1}^n |h_\alpha|}, & \text{п. опт. МК} \end{cases} \quad \text{и} \quad p_{\alpha\beta} = \begin{cases} \frac{1}{n}, & \text{обикновен МК} \\ \frac{|a_{\alpha\beta}|}{\sum_{\beta=1}^n |a_{\alpha\beta}|}, & \text{п. опт. МК} \end{cases}$$

Дефинираме сл.в.  $\theta = \frac{h_{k_0}}{p_{k_0}} W_m f_{k_m}$ , където  $W_0 = \frac{h_{k_0}}{p_{k_0}}$  и  $W_j = W_{j-1} \frac{a_{k_{j-1}k_j}}{p_{k_{j-1}k_j}}$ ,

$j = \overline{1, m}$ , чието математическо очакване е:

$$E[\theta] = h^T A^m f \approx \frac{1}{N} \sum_{l=1}^N (\theta)_l$$







### 3. Модификация на Монте Карло алгоритъма



$$|(h, A^m f) - \frac{1}{N} \sum_{s=1}^N (\theta^m)_s| \leq \varepsilon$$

- Стохастична грешка (от МКМ) се означава с  $R_{m,N}$ .

$$O(\sigma(\theta^m)N^{-1/2})$$

- Систематична грешка (от степенния метод) се означава с  $R_{m,s}$ .

$$O\left(\left|\frac{\mu_2}{\mu_1}\right|^m\right)$$

- Балансиране на двете грешки

$$R_{m,N} = R_{m,s} = \frac{\varepsilon}{2}$$

Новият алгоритъм комбинира Монте Карло алгоритъма за оценка на екстремалните собствени стойности с алгоритъма за балансиране на грешките.





## ○ Изчислителна формула

$$\lambda_1 \approx \{\mu_k\}_N := \frac{1}{\sum_{i=1}^N h_{\alpha_{m-1}}^{(i)}} \sum_{i=1}^N \text{sign}(a_{\alpha_{m-1}\alpha_m}^{(i)}) \|a_{\alpha_{m-1}}^{(i)}\| f_{\alpha_m}^{(i)},$$

където с горният индекс ( $i$ ) се дефинира  $i$ -та реализация от веригата на Марков,  $f_{\alpha_{m-1}}^{(i)}$  е стойността на съответния елемент от вектора  $f$  след  $(m-1)$ -я скок в  $i$ -та верига на Марков, а  $\|a_{\alpha_{m-1}}^{(i)}\|$  е съответната векторна норма на елемента от реда на матрицата  $A$ , който е последно посетен, използвайки  $i$  на брой реализации на веригата на Марков след  $m$ -я на брой скок и  $N$  на брой реализации.

### Algorithm 1 Pseudocode for computing the Power MC method, Preprocessing

- 1: INPUT:  $A \in R^{n \times n}$ ,  $h, f \in R^n$ ,  $N$  {Markov chain realisation},  $n, g^{(m)}, \epsilon$
- 2: COMPUTE:  $p_\alpha = \frac{|h_\alpha|}{\sum_{\alpha=1}^n |h_\alpha|}$ ;  $p_{\alpha\beta} = \frac{|a_{\alpha\beta}|}{\sum_{\beta=1}^n |a_{\alpha\beta}|}$
- 3: COMPUTE:  $B \leftarrow \frac{A}{g^{(m)}}$
- 4: COMPUTE:  $b_k \leftarrow \sum_{j=1}^n |b_{kj}|$
- 5: COMPUTE:  $a \leftarrow \max_{1 < k < n} \{\text{row } B_k\}$
- 6: COMPUTE:  $m$  numbers of the jumps for MC, (19)
- 7: Input:  $WN1 = 0, WN2 = 0$





### Algorithm 2 Pseudocode: Main part

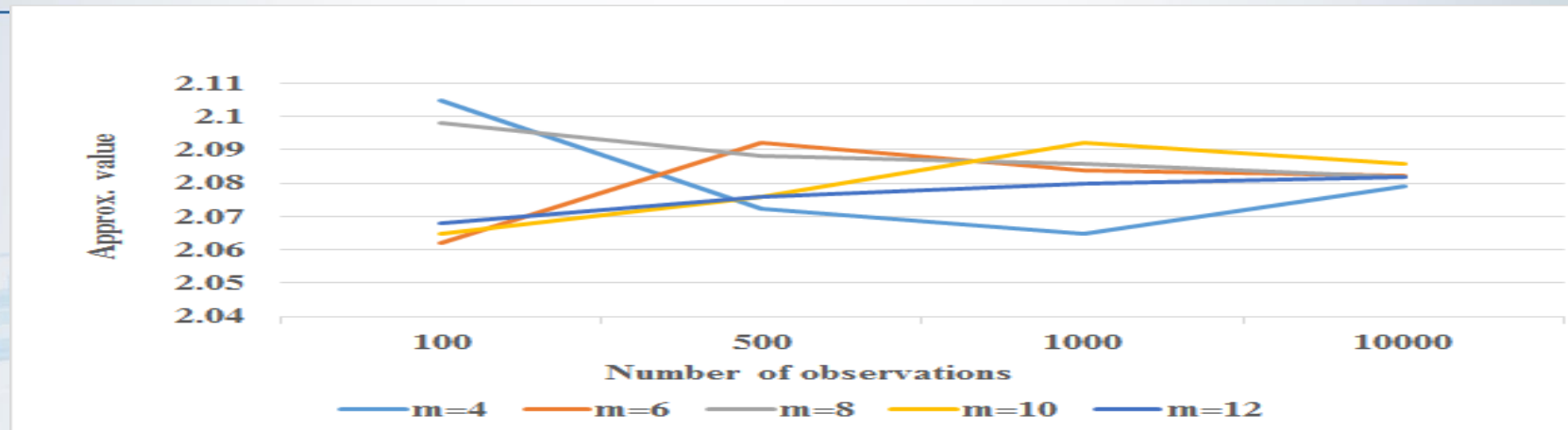
```
1: for  $i=1, N$  do
2:   Call  $\text{rand}(\gamma)$ 
3:   if  $\gamma > \sum_{j=1}^{k_0} p_j$  then
4:      $k = k_0$ 
5:   end if
6:    $W = 1, W1 = 1, W2 = 1$ 
7:   while  $j \neq m$  do
8:      $k = k_0$ 
9:     Call  $\text{rand}(\gamma)$ 
10:    if  $\gamma > \sum_{l=1}^{k_0} P(K, l)$  then
11:       $k = k_0$ 
12:    end if
13:     $j = j + 1$ 
14:  end while
15: end for
```

### Algorithm 3 Pseudocode: Main part

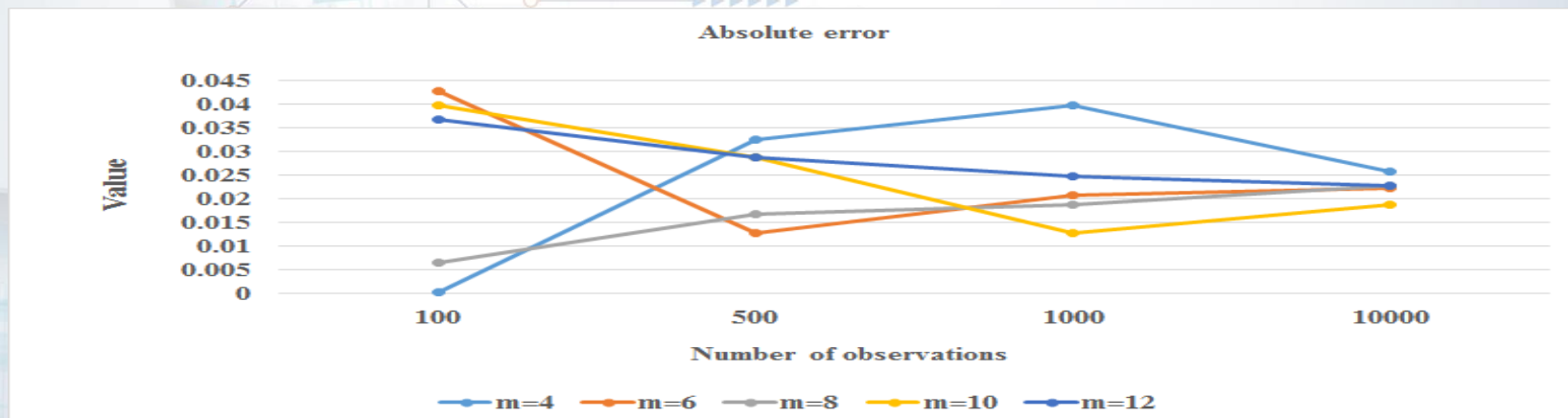
```
1:  $W2 = f(k_0)$ 
2:  $k1 = k_0$ 
3: Call  $\text{rand}(\gamma)$ 
4: if  $\gamma > \sum_{r=1}^{k_0} P(k1, r)$  then
5:    $k = k_0$ 
6: end if
7:  $W \leftarrow \text{sign } B(k1, k_0) \times b_k$ 
8:  $W1 \leftarrow W \times f(k_0)$ 
9:  $WN1 \leftarrow WN1 + W1$ 
10:  $WN2 \leftarrow WN2 + W2$ 
11: END FOR
12: OUTPUT:  $\lambda_1 = \frac{WN1}{WN2} \times g^{(m)}$ 
```



## 4. Числови експерименти



Фиг. 1 Приблизени собствени стойности



Фиг. 2 Абсолютната грешка зависи от броя на опитите и броя на скоковете във веригата на Марков





- 1) МК методите показват предимства при задачи с големи размерности, за които детерминистичните методи не са изчислително ефективни.
- 2) МК методите имат добра сходимост за плътни матрици (дисперсията нараства с увеличаването на размера на матрицата и степента  $\gamma$ ).
- 3) Балансираната грешка помага за определянето на оптималната дължина на веригата на Марков и за контрола на дисперсията.

### ❖ Приложения и бъдеща работа

- ✓ Алгоритъмът да се подобри чрез използване на редици с малък дискрепанс.
- ✓ Повече експерименти.
- ✓ Пресмятане на числото на обусловеност при проблеми за възстановяване на изображения.





## ACKNOWLEDGMENTS

This work has been accomplished with the financial support by the Bulgarian Ministry of Education and Science by the Grant No BG05M2OP001-1.001-0003, provided by the SESG Operational Program (2014-2020) and co-financed by the European Union through the European structural and Investment funds.





**Благодаря за вниманието! ☺**

