

# 1. A KRITIKUS VALÓSZÍNŰSÉG ALSÓ KORLÁTJA

A kölcsönös kizárást igénylő erőforrások használata az informatikában [9, 10], a perkoláció [2, 7, 8, 11] pedig a fizikában vezet az alábbi (és ehhez hasonló) problémák vizsgálatára.

## 1.1. Leszámlálás

Legyen

$$0 \leq p \leq 1, \quad n \geq 1, \quad C_n = \frac{1}{n+1} \binom{2n}{n}$$

és legyen

$$\mathbf{Z} = \begin{pmatrix} x_1 & x_2 & \dots & x_n \\ y_1 & y_2 & \dots & y_n \end{pmatrix}$$

olyan valószínűségi változókat tartalmazó mátrix, melyek – egymástól függetlenül –  $p$  valószínűséggel az egy és  $q = 1 - p$  valószínűséggel a nulla értéket veszik fel.

Legyen

$$R(p, n)$$

annak a valószínűsége, hogy  $\mathbf{Z}$  egy realizációjának van olyan prefixe, amelyben több egyes van, mint nulla, azaz van olyan  $k$  ( $1 \leq k \leq n$ ), amelyre teljesül

$$\sum_{i=1}^k (x_i + y_i) \leq k.$$

Legyen  $R(p)$  annak a valószínűsége, hogy ugyanez a hasonló végtelen mátrixra teljesül, azaz legyen

$$R(p) = \lim_{n \rightarrow \infty} R(p, n).$$

Ekkor

$$R(p) = a \sum_{i=0}^{\infty} C_i (ab)^i, \quad (1.1)$$

ahol

$$a = \frac{p^2}{p^2 + q^2} \quad \text{és} \quad b = \frac{q^2}{p^2 + q^2}.$$

Mivel  $R(p)$  valószínűségek monoton nemcsökkenő sorozatának határértéke, ezért  $0 \leq$

$R(p) \leq 1$  minden  $p$ -re. Az is természetes, hogy az  $R(p)$  monoton nemcsökkenő függvénye  $p$ -nek.

A várt viselkedés:  $R(p)$  a  $[0, 1/2)$  intervallumban folytonos, szigorúan monoton nő (nullától egyig), az  $[1/2, 1]$  intervallumban pedig konstans (az értéke 1).

A hasonló vizsgálatok [2, 5, 6, 7, 8, 11] egyik központi kérdése az 1 és 1-nél kisebb  $R(p)$  értékeket elválasztó **kritikus valószínűség**:

$$p_{crit} = \inf_{0 \leq p \leq 1} \{p \mid R(p) = 1\}.$$

A (1.1) összegben a  $C_i$  tényezők a Catalan-számok [1, 3, 12, 13, 14], melyekre a  $C_{i+1}/C_i$  hányadosok szigorúan monoton növekedve négyhez tartanak.

A (1.1) összeget a hányados kritérium segítségével alulról és felülről is megbecsülhetjük. A használható felső becslés érdekében célszerű az első néhány tagot pontosan kiszámolni.

Ha például  $p = 0,4$ , akkor

$$a = \frac{0,4^2}{0,4^2 + 0,6^2} = \frac{4}{13} \text{ és } b = \frac{9}{13},$$

az első 4 tag összege pedig

$$a \sum_{i=0}^3 C_0(ab)^i = \frac{4}{13} \left( 1 + \frac{4}{13} + 2 \frac{4^2}{13^2} + 5 \frac{4^3}{13^3} \right) = \frac{4}{13} \frac{3509}{2197} \sim 0,62.$$

A további tagokra

$$a \sum_{i=4}^{\infty} C_i(ab)^i < \frac{4}{13} C_4 \frac{4^4}{13^4} \sum_{i=4}^{\infty} \frac{C_i}{C_4} \left( \frac{144}{169} \right)^{i-4} < 5,6 \cdot 9,216 \sum_{i=0}^{\infty} \left( \frac{4}{13} \right)^i = 5,4 \cdot 10^{-3} \cdot \left( \frac{169}{25} \right) \sim 0,36.$$

Ezek szerint

$$R(p) < 0,62 + 0,36 = 0,98.$$

Ha  $i \geq 3$ , akkor  $C_{i+1}/C_i \geq 3$ , így

$$R(p) \sim 0,62 + a \sum_{i=4}^{\infty} C_i(ab)^i < 0,62 + \frac{4}{13} C_4 \frac{4^4}{13^4} \sum_{i=4}^{\infty} \left( \frac{108}{169} \right) \sim 0,62 + 5,6 \cdot 9,216 \cdot 10^{-3} \frac{169}{61} \sim 0,14.$$

Ezek szerint

$$R(0,4) > 0,62 + 0,14 = 0,76$$

és

$$0,76 < R(0,4) < 0,98.$$

## 1.2. Szimuláció

A következő táblázatban a MATLABKA segítségével végzett konkrét számítások eredményeit foglaljuk össze.

$n$	$a = 0,49$	$a = 0,50$	$a = 0,51$
0	$Q = 0,490000$ $u = 0,490000$	$Q = 0,500000$ $u = 0,500000$	$Q = 0,510000$ $u = 0,510000$
1	$Q = 0,612451$ $u = 0,122451$	$Q = 0,625000$ $u = 0,125000$	$Q = 0,637449$ $u = 0,127449$
2	$Q = 0,673652$ $u = 0,061201$	$Q = 0,687500$ $u = 0,062500$	$Q = 0,701148$ $u = 0,063699$
3	$Q = 0,711887$ $u = 0,031538$	$Q = 0,726562$ $u = 0,039062$	$Q = 0,740943$ $u = 0,039795$
4	$Q = 0,73864$	$Q = 0,753906$ $u = 0,027343$	$Q = 0,768789$ $u = 0,027846$
5	$Q = 0,75869$	$Q = 0,774414$ $u = 0,020507$	$Q = 0,789666$ $u = 0,020876$
10	$Q = 0,81477$	$Q = 0,831811$ $u = 0,008895$	$Q = 0,848033$ $u = 0,008136$
100	$Q = 0,92372$	$Q = 0,943930$ $u = 0,000278$	$Q = 0,960898$ $u = 0,000273$
1000	$Q = 0,95634$	$Q = 0,982169$ $u = 0,000008$	$Q = 0,995378$ $u = 0,000006$
10000	$Q = 0,96077$	$Q = 0,994358$ $u = 0,000000$	$Q = 0,999990$ $u = 0,000000$
100000	$Q = 0,960784$	$Q = 0,998215$ $u = 0,000000$	$Q = 0,999999$ $u = 0,000000$
200000	$Q = 0,960784$	$Q = 0,998738$ $u = 0,000000$	$Q = 0,999999$ $u = 0,000000$

### 1.3. Bolyongás

A feladat a  $p = 1/2$  esetben egy elnyelő falat tartalmazó bolyongásként [4] is vizsgálható. Az eredmény  $R(1/2) = 1$ .

### 1.4. Markov-láncok

A feladat egy megszámlálhatóan végtelen állapotú, homogén Markov-lánccal [4] is leírható. Mivel elsősorban a kritikus valószínűséget szeretnénk meghatározni, eltekintünk a színes oszlopoktól, és ennek megfelelően megnöveljük a fekete és fehér oszlopok valószínűségét.

Az állapotok indexe a fehér és fekete oszlopok számának különbsége, azaz  $-1, 0, 1, 2, \dots$  lehet.

A lánc kezdeti eloszlása  $(0, 1, 0, 0, \dots)$ , az átmenetvalószínűségek pedig

$$p_{ij} = \begin{cases} 1, & \text{ha } i = 0 \text{ és } j = 0, \\ p^2, & \text{ha } i \neq 0 \text{ és } j = i - 1, \\ q^2, & \text{ha } i \neq 0 \text{ és } j = i + 1, \\ 0 & \text{egyébként} \end{cases}$$

vagy mátrix alakjában

Állapot	$s_{-1}$	$s_0$	$s_1$	$s_2$	$s_3$	$\dots$
$s_{-1}$	1	0	0	0	0	$\dots$
$s_0$	$a$	0	$b$	0	0	$\dots$
$s_1$	0	$a$	0	$b$	0	$\dots$
$s_2$	0	0	$a$	0	$b$	$\dots$
$\dots$	0	0	0	$\dots$	$\dots$	$\dots$

Ha  $p \geq 1/2$ , akkor az  $s_{-1}$  állapot mindent elnyel és a határeloszlás  $(1, 0, 0, 0, \dots)$ . Ha viszont  $p < 1/2$ , akkor az elnyelő állapot határvalószínűsége egynél kisebb, a többi állapoté

pedig nulla, bár a többiek együttes valószínűsége pozitív.

Az  $s_0$  elnyelő állapot határvalószínűségét  $x$ -szel jelölve a következő egyenlet írható fel:

$$x = a + (1 - a)x^2,$$

melynek megoldása

$$x_1 = \frac{1 + \sqrt{1 - 4(1 - a)a}}{2(1 - a)} \quad \text{és} \quad x_2 = \frac{1 - \sqrt{1 - 4(1 - a)a}}{2(1 - a)}.$$

Ha az eredeti mátrixban az egyesek valószínűsége például  $1/4$ ,  $1/3$ , illetve  $2/5$ , akkor az egyesek valószínűsége akkor a „sűrített mátrixban” az egyesek valószínűsége a sűrített mátrixban  $1/10$ ,  $1/5$ , illetve  $4/13$  lesz.

$n$	$a = 1/10$	$a = 1/3$	$a = 4/13$
0	$Q = 0,100000 \quad u = 0,100000$	$Q = 0,200000 \quad u = 0,200000$	$Q = 0,307692 \quad u = 0,307692$
1	$Q = 0,109000 \quad u = 0,009000$	$Q = 0,232000 \quad u = 0,003200$	$Q = 0,373236 \quad u = 0,065543$
2	$Q = 0,110600 \quad u = 0,001600$	$Q = 0,242240 \quad u = 0,001024$	$Q = 0,401160 \quad u = 0,027924$
3	$Q = 0,110984 \quad u = 0,000364$	$Q = 0,246336 \quad u = 0,000409$	$Q = 0,416031 \quad u = 0,014870$
4	$Q = 0,111076 \quad u = 0,000009$	$Q = 0,248171 \quad u = 0,000183$	$Q = 0,424900 \quad u = 0,008869$
5	$Q = 0,111101 \quad u = 0,000002$	$Q = 0,249051 \quad u = 0,000088$	$Q = 0,430568 \quad u = 0,000566$
10	$Q = 0,111111 \quad u = 0,000000$	$Q = 0,249951 \quad u = 0,000004$	$Q = 0,441201 \quad u = 0,000099$
100	$Q = 0,111111$	$Q = 0,250000 \quad u = 0,000000$	$Q = 0,444444 \quad u = 0,000273$
1000	$Q = 0,111111$	$Q = 0,250000 \quad u = 0,000000$	$Q = 0,444444 \quad u = 0,000000$
10000	$Q = 0,111111$	$Q = 0,250000 \quad u = 0,000000$	$Q = 0,444444 \quad u = 0,000000$
100000	$Q = 0,111111$	$Q = 0,250000 \quad u = 0,000000$	$Q = 0,444444 \quad u = 0,000000$
200000	$Q = 0,111111111111$	$Q = 0,250000 \quad u = 0,000000$	$Q = 0,444444 \quad u = 0,000000$

A képlet szerint a  $p = 1/4$  valószínűséghez

$$x = \frac{1 - 0,8}{1,8} = \frac{1}{9}$$

határvalószínűség tartozik, ami megfelel a szimulációs értéknek.

A képlet szerint az  $a = 1/5$  valószínűséghez

$$x = \frac{2/5}{8/5} = \frac{1}{4}$$

határvalószínűség tartozik, ami megfelel a szimulációs értéknek.

A képlet szerint az  $a = 4/13$  valószínűséghez

$$x = \frac{8/13}{18/13} = \frac{4}{9}$$

határvalószínűség tartozik, ami megfelel a szimulációs értéknek.

## Irodalomjegyzék

- [1] [Bege](#), Antal and [Kása](#), Zoltán: Coding objects related to Catalan numbers. *Studia Univ. Babeş-Bolyai, Informatica* Volume **XLVI/1** (2001), 31–39. [2](#)
- [2] Bollobas, Béla; Riordan, Oliver: A short proof of the Harris-Kesten theorem. *Elektronikus kézirat*<http://arxiv.org/find>. [1](#), [2](#)
- [3] [Cormen](#), Thomas H., [Leiserson](#), Charles E., [Rivest](#), Ronald E., [Stein](#), Clifford: *Introduction to Algorithms*, The MIT Press/McGraw-Hill, 2004 (Második kiadás ötödik, javított utánnomása. Magyarul: *Új algoritmusok*. [Scolar](#) Kiadó, 2003). [2](#)
- [4] Feller, William: *An Introduction to Probability Theory and its Applications*. John Wiley and Sons, New York, 1968. Magyarul: *Bevezetés a valószínűségszámításba és alkalmazásaiba*. [Műszaki](#) Könyvkiadó, Budapest, 1978. [3](#)
- [5] [Gács](#), Péter: The clairvoyant demon has a hard task. *Combin. Probab. Comput.* **9/5** (2000), 421–424. MR1810149 (68R10, 05C80 60C05 60K35 68M14 82B43). [2](#)
- [6] [Gács](#), Péter: [Clairvoyant](#) Scheduling of Random Walks (submitted to *Electronic Journal of Probability*). Rövid változat: Clairvoyant scheduling of random walks. In *Proceedings of the Thirty-Fourth Annual ACM Symposium on Theory of Computing*, 99–108 (electronic), ACM, New York, 2002. MR2121131 (05C85, 60G50). [2](#)
- [7] [Gács](#), Péter: Compatible sequences and a slow Winkler percolation. *Combin. Probab. Comput.* **13/6** (2004), 815–856. MR2102411 (60C05, 60K35) [1](#), [2](#)
- [8] Harris, T. E.: A lower bound for the critical probability in a certain percolation process. *Proceedings of the Cambridge Philosophical Society* **56** (1960), 13–20. MR0115221 (22 #6023) [1](#), [2](#)
- [9] [Iványi](#), Antal; [Kátai](#), Imre: Modeling of priorityless processing in an interleaved memory with a perfectly informed processor. *Autom. Remote Control* **46/4** (1985), 520–526. Fordítás oroszról: *Avtom. Telemekh.* **46/4** (1985), 129–136. ZB 581.68035 [1](#)
- [10] A. [Iványi](#), J. Pergel: Performance evaluation of an algorithm, processing 0-1 sequences with priority. *Annales Univ. Sci. Budap., Sectio [Computatorica](#)* **5** 1984, 37-40. ZB 613.65148 [1](#)
- [11] Kesten, H.: The critical probability of bound percolation on the square lattice is  $1/2$ . *Comm. Math. Phys.* **74** (1980), 41–59. [1](#), [2](#)
- [12] [Kása](#), Zoltán: Rekurzív egyenletek. In: *Informatikai algoritmusok. I* (szerk. Iványi Antal). ELTE [Eötvös](#) Kiadó, Budapest, 2004. 14–37. [2](#)

- [13] [Knuth](#) Donald Ervin: *The Art of Computer Programming. Vol. 1. Fundamental Algorithms.* Addison-Wesley, 1997 (3., javított kiadás). Magyarul: *A számítógép-programozás művészete. 1. kötet. Alapvető algoritmusok,* [Műszaki](#) Könyvkiadó, 1993, 2. kiadás.) [2](#)
- [14] [Stanley](#), Richard P.: *Enumerative Combinatorics, Volume 2.* Cambridge Studies in Advanced Mathematics, **62.** [Cambridge](#) University Press, Cambridge, 1999. Stanley [2](#)

(Budapest, 2005. június 16.)