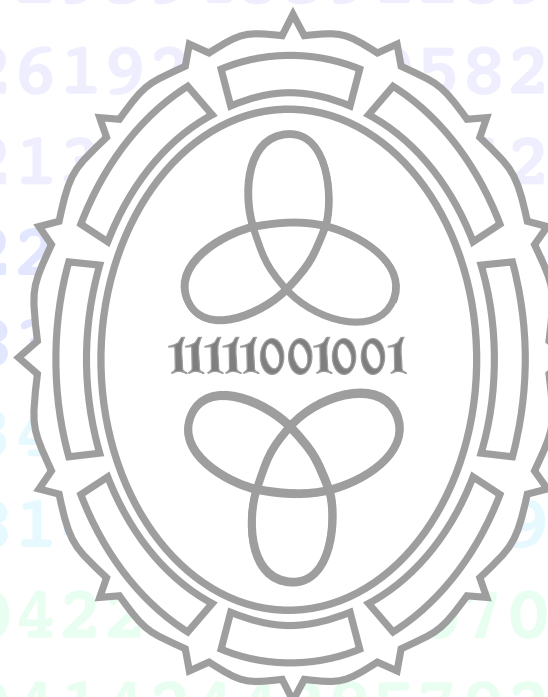


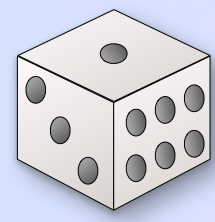
toruński festiwal
nauki i sztuki



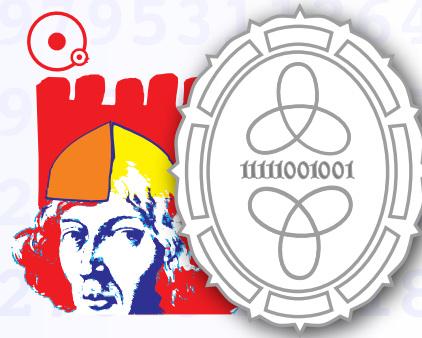
Losowość w informatyce

Czyli czy komputer potrafi rzucać kostką?

Filip Piękniewski 2006

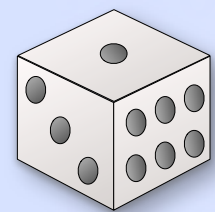


Co to znaczy “losowy” ?

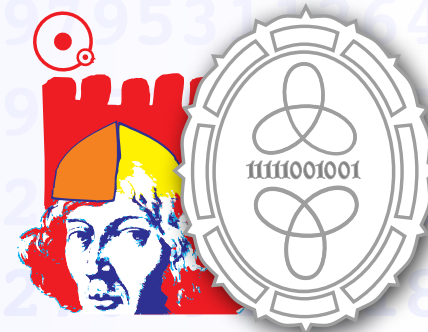


- Losowość nie jest pojęciem oczywistym!
- Intuicyjne rozumienie losowości jako braku regularności może być mylne!
- Żeby pytać się czy komputer umie generować liczby losowe musimy najpierw wiedzieć o co nam chodzi!
- *“KaŹdy kto rozwaŹa arytmetyczne metody wytwarzania cyfr losowych jest oczywiŹcie w stanie grzechu”* - John von Neumann (1951)...





Co to znaczy “losowy” ?



- Czy liczba może być losowa?
- Czy liczba 17 jest losowa?
- Czy liczba 73254951 jest losowa?
- Czy liczby 1,2,3,4,5,6 są losowe?

NIE

NIE

NIE

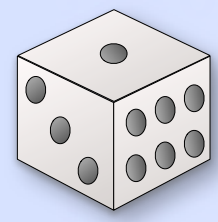
NIE



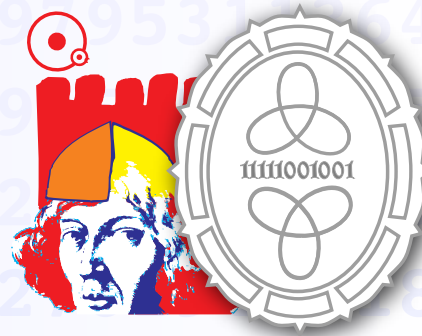
Ściśle losowy może być tylko nieskończony ciąg liczb.



Losowość to nie cecha konkretnej liczby, tylko tego kiedy i w jakim otoczeniu się pojawia.



Co to znaczy “losowy”?



- Wyobraźmy sobie, że rzucamy kostką sześcienną. Czego się spodziewamy po ciągu wyników takich losowań?

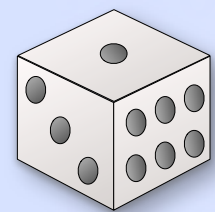


- Z pewnością każdy z wyników powinien być tak samo prawdopodobny, spodziewamy się zatem, że trójkę będzie “mniej więcej” tyle samo co jedynek itp.

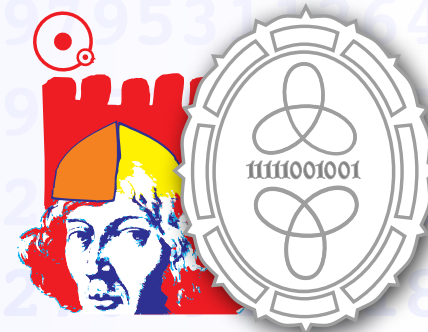
- Ale w ciągu:

1 2 3 4 5 6 1 2 3 4 5 6 1 2 3 4 5 6 1 2 3 4 5 6 ...

elementy występują równie często, a jednak zupełnie nie jest on losowy!



Co to znaczy “losowy”?

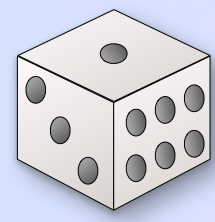


- Trzeba zatem wymagać nieco więcej. Intuicja podpowiada, że w losowym ciągu każda z 36 możliwych par elementów powinna występować równie często.
- Tyle, że ciąg:

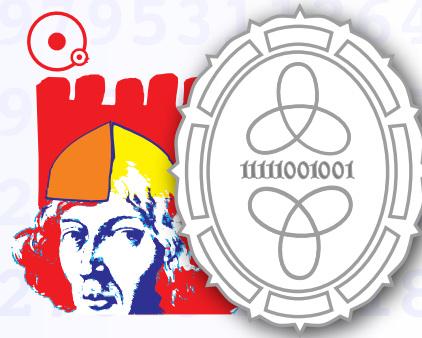


1	1	1	2	1	3	1	4	1	5	1	6	2	1	2	2	2	3	2	4	2	5	2	6	3	1	3	2
3	3	3	4	3	5	3	6	4	1	4	2	4	3	4	4	4	5	4	6	5	1	5	2	5	3	5	4
5	5	5	6	6	1	6	2	6	3	6	4	6	5	6	6	1	1	1	2	1	3	...					

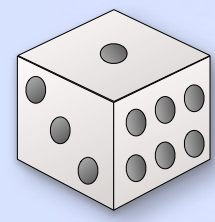
oczywiście spełnia ten warunek, jednak zupełnie nie jest losowy!



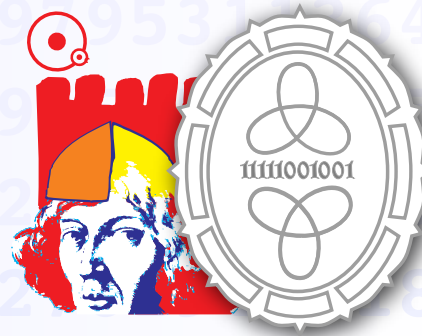
Co to znaczy losowy?



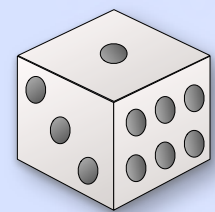
- W analogiczny sposób można skonstruować zupełnie nielosowe ciągi liczb spełniające warunek równomierności dla dowolnej ustalonej liczby naturalnej k .
- Logiczne zatem się wydaje, że ciąg losowy powinien zawierać mniej więcej tyle samo wszystkich k -elementowych ciągów dla dowolnej liczby naturalnej k .
- Ciągi które spełniają ten warunek nazywa się nieskończenie równomiernymi (lub ∞ - równomierny)
- Czy każdy ciąg nieskończenie równomierny jest losowy?



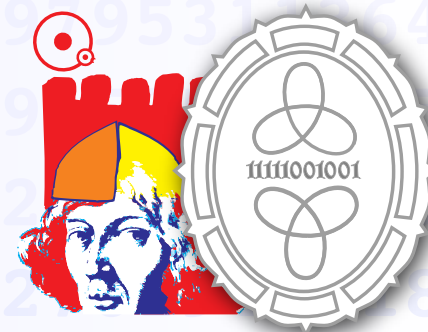
Co to znaczy losowy?



- Załóżmy, że w rzutach kostką przyjmujemy $6=1$.
- Wtedy 1 jest w uzyskanym ciągu oczywiście dwa razy więcej niż pozostałych cyfr.
- Jednak ciąg ten nadal jest właściwie losowy, ale oczywiście nie jest równomierny
- Co więcej! Można pokazać, iż istnieje cała masa ciągów nieskończenie równomiernych które nie przechodzą innych popularnych testów statystycznych losowości...
- Zatem **nieskończenie równomierny** to nie to samo co **losowy**...



Definicja losowości D. Knuth'a



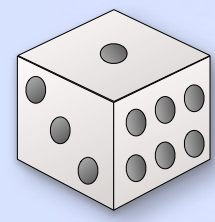
- **Definicja:** Mówimy, że ciąg U_n jest losowy, gdy dla każdego efektywnego algorytmu, określającego nieskończony ciąg różnych nieujemnych liczb całkowitych s_n jako funkcję wartości $U_{s_0}, U_{s_1}, \dots, U_{s_n}$, każdy nieskończony podciąg ciągu U_{s_n} utworzony przez obliczalną regułę tworzenia podciągu (przy dowolnej skończonej reprezentacji) jest równomierny¹.



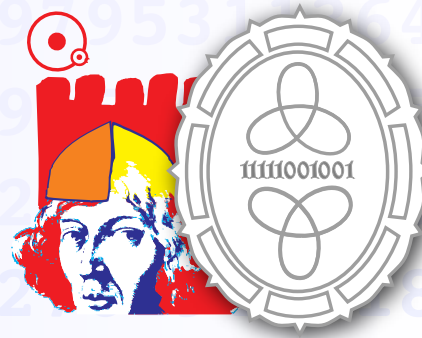
Don Knuth w recepcji Open Content Alliance w San Francisco w 2005 r. Zdjęcie autorstwa Jacoba Appelbauma, dostępne na licencji Creative Commons 2.5.

- Jak widać definicja losowości ściśle wiąże się z teorią obliczalności!
- Ciągi spełniające definicję Donalda Knuth'a istnieją, i przechodzą wszystkie popularne testy losowości (można to dowieść z definicji, bez potrzeby generowania faktycznego ciągu).

¹ Więcej szczegółów w książce D. Knuth "Sztuka Programowania", tom 2



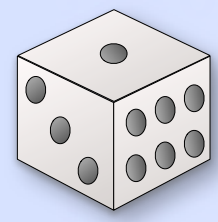
Donald Ervin Knuth



- Donald Knuth urodzony 10 stycznia 1938 roku w Milwaukee w stanie Wisconsin
- Przez wielu Knuth jest uznawany za jednego z ojców współczesnej informatyki
- Jest autorem powszechnie dzisiaj używanego systemu składu tekstu **TeX**
- Posiada spory wkład w rozwój algorytmów (np. algorytm **KMP**)
- Jest autorem wielotomowej biblii informatycznej “Sztuka programowania” uznanej za jeden z podstawowych podręczników dla studentów informatyki...



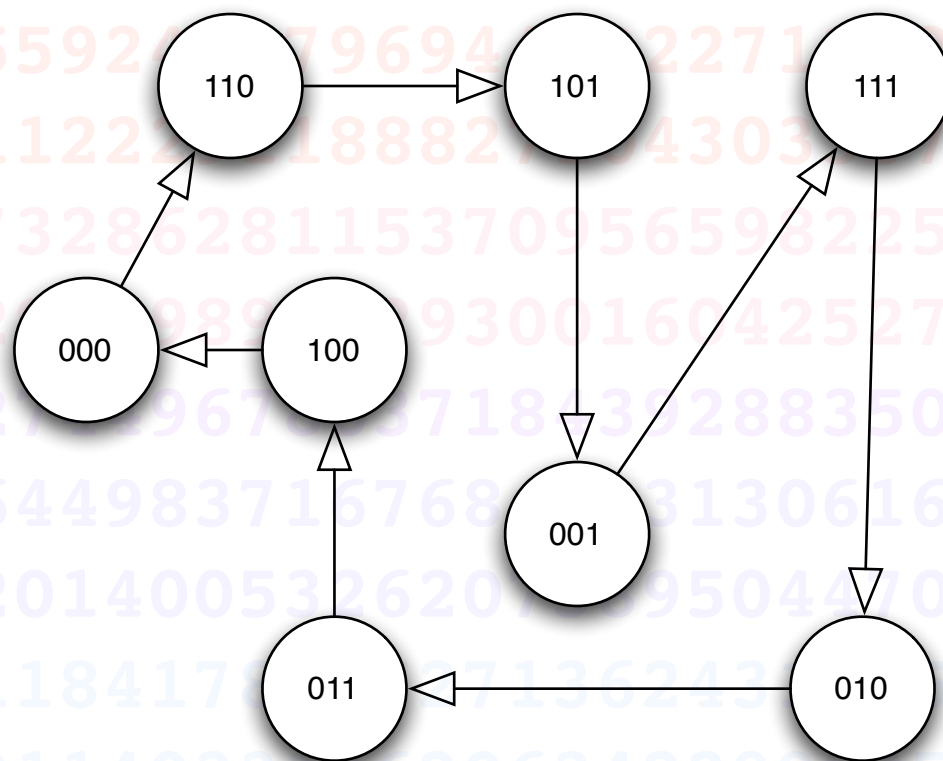
Don Knuth w recepcji Open Content Alliance w San Francisco w 2005 r. Zdjęcie autorstwa Jacoba Appelbauma, dostępne na licencji Creative Commons 2.5.



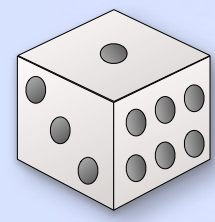
Czym jest komputer?



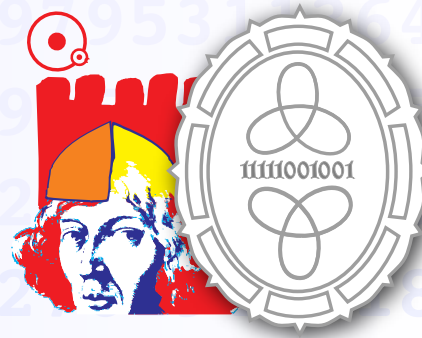
- Wyobraźmy sobie na chwile, że nasz komputer ma tylko 3 bity pamięci.
- Wszystkich stanów pamięci jest zatem jedynie 8.
- Z każdego stanu jest jednoznacznie określone przejście do następnego stanu.



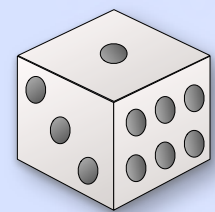
**Taki komputer to
jedynie skończony
graf z jedną ścieżką!**



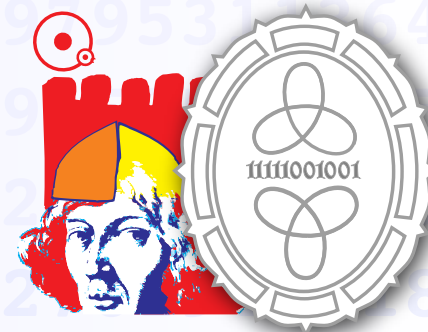
Czym jest komputer?



- W rzeczywistości każdy komputer (także ten co stoi na tym biurku) jest **automatem skończonym**, ma skończoną ilość stanów pamięci... Z każdego stanu jest jednoznaczne przejście do następnego.
- Tyle, że ilość stanów pamięci jest rzędu $2^{1099511627776}$
- Nawet gdyby wszystkie komputery świata zwiedzały wszystkie możliwe stany swojej pamięci z prędkością miliona na sekundę, to i tak nie zdołałyby zwiedzić wszystkich w ciągu życia wszechświata...
- Stanów jest bardzo dużo... ale **skończenie wiele**... Jaki z tego płynie wniosek?

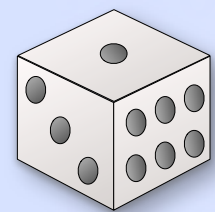


Generowanie liczb losowych?

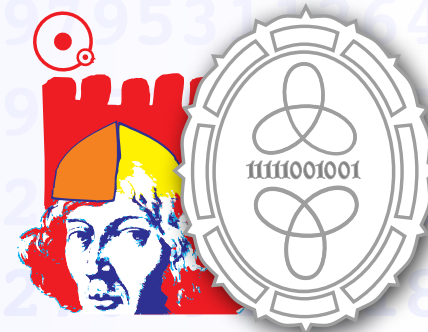


- Skoro komputer jest automatem skończonym, to po skończonej ilości przejść albo się **zawiesi** albo **wpadnie w cykl!**
- Zatem każdy program generujący losowe cyfry w najlepszym wypadku od pewnego miejsca **zacznie się powtarzać...**
- Skoro tak, to ciąg cyfr w obrębie jednego okresu będzie się powtarzał w nieskończonym ciągu wygenerowanym przez ten komputer nieskończoną ilość razy...
- Taki ciąg oczywiście będzie zupełnie nierównomierny, ale i także zupełnie nielosowy...

Żaden komputer nie jest w stanie wygenerować prawdziwie losowego ciągu liczb...



Losowe, pseudolosowe ...



**Ciagi losowe
w ścisłym
sensie**

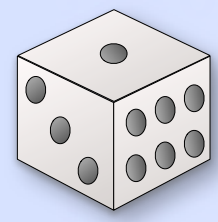
Abstrakcyjne
pojęcie zdefiniowane m.in. przez
Knutha. Wiadomo, że żaden komputer ich nie
wygeneruje, mają właściwie znaczenie
filozoficzne...

**Ciagi
Nieprzewidywalne**

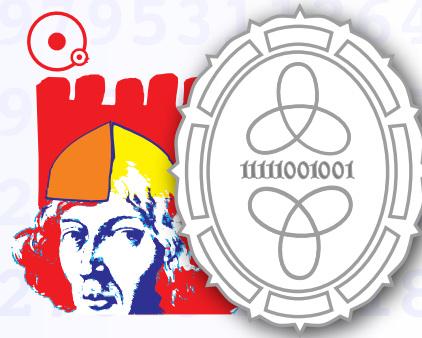
Ciagi liczb uzyskane z
eksperymentów fizycznych (szumy,
zakłócenia) o których nie wiemy do końca czy są
losowe, ale nie potrafimy znaleźć żadnego
algorytmu który by je przewidywał...

**Ciagi
pseudolosowe**

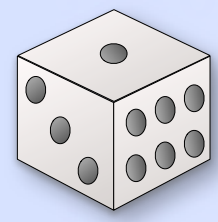
Ciagi
liczb uzyskane w wyniku działania
deterministycznych algorytmów, które z
pewnością nie są losowe, są jednak mocno
nieuporządkowane i bez dodatkowej wiedzy
sprawiają wrażenie losowych...



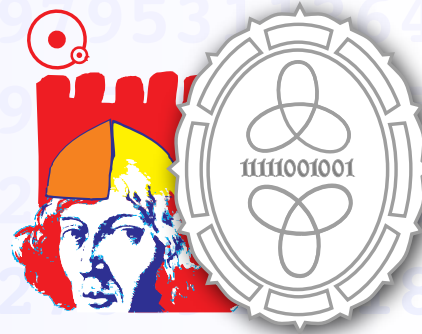
Liczby pseudolosowe



- Istnieją algorytmy (wzory) które na podstawie pewnych danych początkowych generują ciągi liczb, które **wyglądają zupełnie losowo.**
- Dziedzina informatyki zajmująca się generatorami pseudolosowymi stawia sobie za cel:
 - Tworzyć nowe algorytmy generowania liczb pseudolosowych
 - Badać czy generatory te są “dobre”, to znaczy ile testów statystycznych losowości przechodzą
 - Dbać o maksymalnie efektywną implementację wspomnianych algorytmów



Algorytmy generowania liczb pseudolosowych



- Metoda kongruencji liniowej
- Generator multiplikatywny
- Generator Fibonacciego
- Opóźnione generatory Fibonacciego
- Generator RC4 (Rons Code 4)
- Meresenne Twister
- Blum Blum Shub
- Generator E0
- Wiele innych...

Popularny i prosty, niekoniecznie

Modyfikacja poprzednika, trochę szybszy

Elegancki
ale bezużyteczny

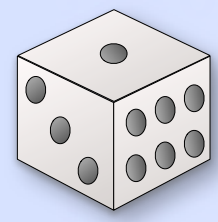
Eleganckie i wydają się dobre,
mało o nich wiadomo

Stosowany w kryptografii
(WEP), elegancki ale zbyt słaby...

Wymyślony w 1998 roku, szybki i bardzo dobry

Idealny do kryptografii ale dość wolny

Stosowany w komunikacji Bluetooth



Metoda kongruencji liniowej



- Ustalamy czwórkę magicznych liczb:

m — moduł ($0 < m$)

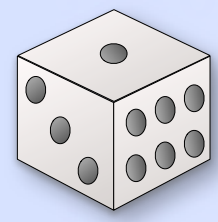
a — mnożnik ($0 \leq a < m$)

c — krok ($0 \leq c < m$)

X_0 — wartość początkowa ($0 \leq X_0 < m$)

- Ciąg wartości pseudolosowych uzyskujemy przyjmując:

$$X_{n+1} = (aX_n + c) \bmod m$$

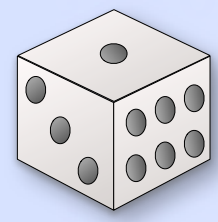


Jak dobrać parametry?

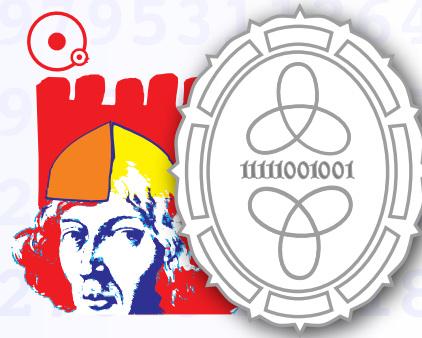


- Moduł powinien być możliwie duży, żeby zapewnić długi okres a jednocześnie pozwolić na szybkie obliczenia. Często wybiera się długość słowa maszyny ± 1 , czyli np. $2^{32}-1$
- c powinno być względnie pierwsze z m
- $a-1$ powinno być wielokrotnością każdej liczby pierwszej dzielącej m
- $a-1$ powinno być wielokrotnością 4 jeśli m jest wielokrotnością 4.

Przykładowo: $a=1664525$, $c=1013904223$, $m=2^{32}$, $X_0=0$



Generator multiplikatywny

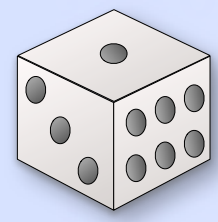


- Metodę kongruencji liniowej można przyspieszyć, ustalając $c=0$. Uzyskamy generator postaci:

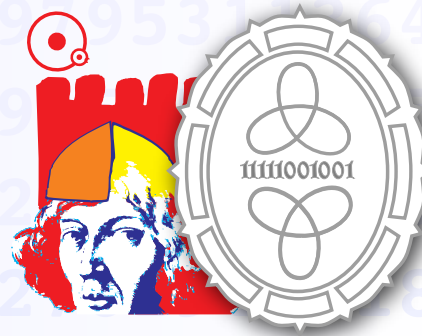
$$X_{n+1} = aX_n \bmod m$$

- Aby ten generator produkował “dobre” liczby pseudolosowe, trzeba staranniej dobrać liczby a i m .
- m powinno być potęgą liczby pierwszej p
- $\text{NWD}(X_0, m) = 1$
- a powinno być elementem pierwotnym modulo m , to znaczy wartością o największym możliwym rzędzie modulo m , gdzie rzędem nazywamy najmniejszy wykładnik spełniający:

$$a^\lambda \equiv 1 \bmod m$$



Generator Fibonacciego

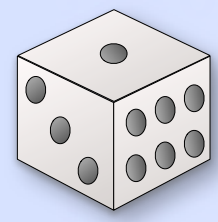


- Ciekawy generator można uzyskać z eleganckiego wzoru podobnego do wzoru na liczby Fibonacciego:

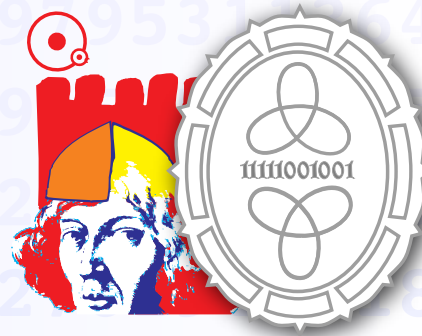
$$X_n = (X_{n-1} + X_{n-2}) \bmod m$$

- Generator tej postaci nazywamy generatorem Fibonacciego
- Niestety niezależnie od wartości początkowych daje on liczby psedolosowe o **bardzo niskiej jakości**...

Zauważmy jednak, jak ładny jest ten wzór z algorytmicznego punktu widzenia! Używa się w nim jedynie jednego dodawania (które na każdym komputerze wykonuje się bardzo szybko) i jednej redukcji modulo (którą w pewnych wypadkach można zastąpić operatorem logicznym AND który również jest bardzo szybki...)



Opóźniony generator Fibonacciego



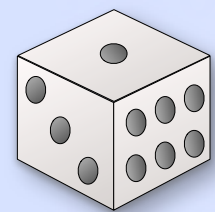
- Generator Fibonacciego można uratować stosując umiejętnie opóźnienia:

$$X_n = (X_{n-l} + X_{n-k}) \bmod m$$

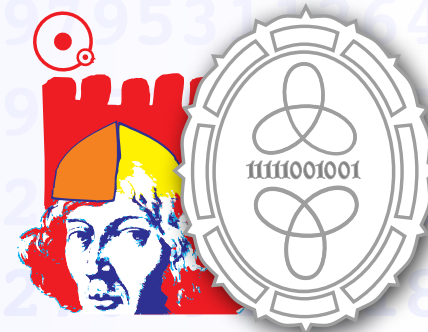
X_0, \dots, X_{k-1} dowolne liczby całkowite, nie wszystkie parzyste

- Odpowiednio dobrana para opóźniaczy (l, k) zapewnia dobrą jakość generowanych liczb, przykładowe “dobre” opóźniacze to:

(24, 55), (38, 89), (37, 100), (30, 127), (83, 258),
(107, 378), (273, 607), (1029, 2281), (576, 3217)
(4187, 9689), (7083, 19937), (9739, 23209), ...



Generator RC4



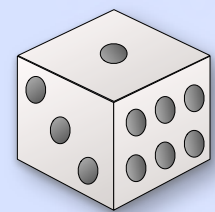
- Algorytm RC4 jako sekwencję inicjującą przyjmuje ciąg bajtów (np. tajne hasło)
- Za jego pomocą inicjuje wewnętrzną 256 elementową permutację $S[i]$ (Key Scheduling Algorithm) z której następnie generuje strumień pseudolosowych liczb:

KSA

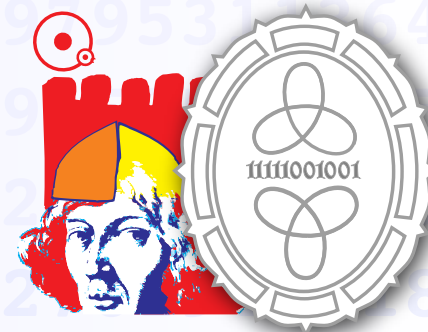
```
for i from 0 to 255
  S[i] := i
j := 0
for i from 0 to 255
  j := (j + S[i] + key[i mod keylength]) mod 256
  swap(S[i], S[j])
```

PRNG

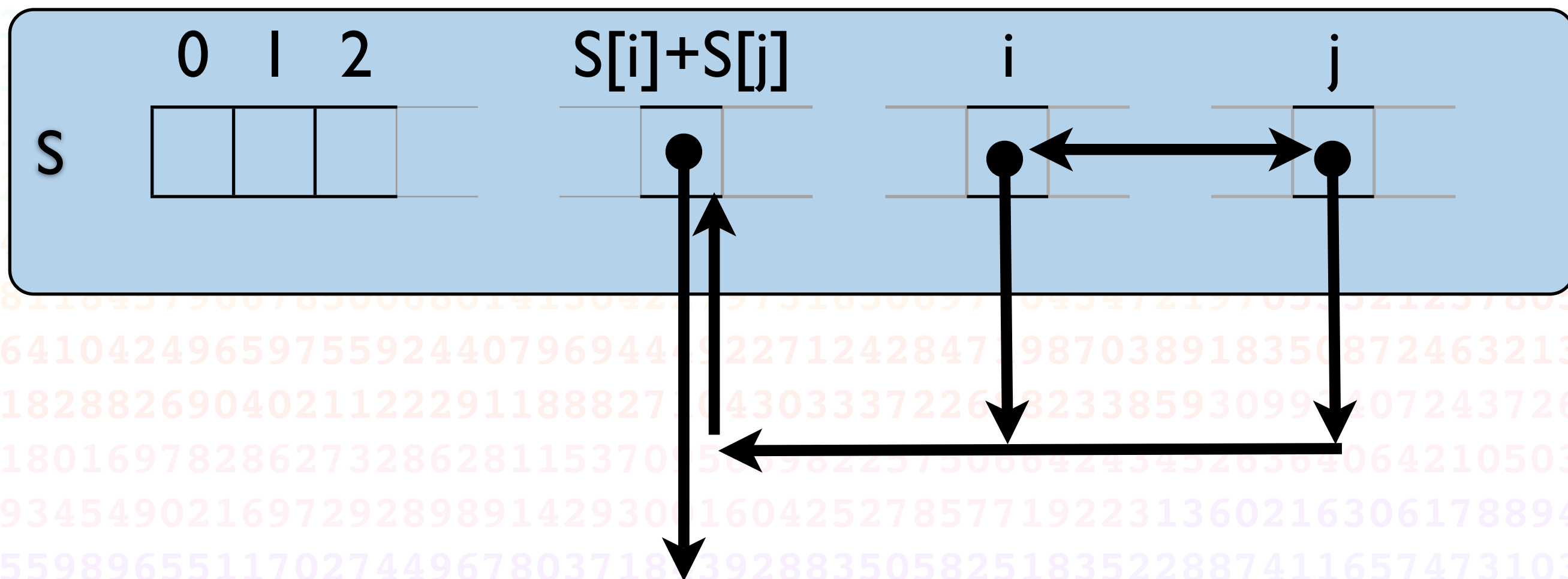
```
i := 0
j := 0
while GeneratingOutput:
  i := (i + 1) mod 256
  j := (j + S[i]) mod 256
  swap(S[i], S[j])
  output S[(S[i] + S[j]) mod 256]
```



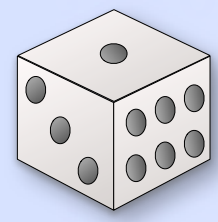
Generator RC4



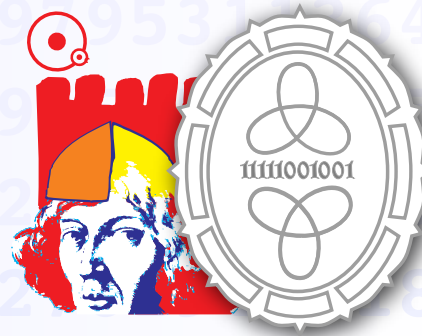
$i := (i + 1) \bmod 256$ $j := (j + S[i]) \bmod 256$



output = $S[S[i] + S[j]] \bmod 256$



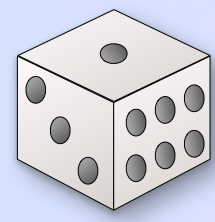
Ronald Linn Rivest



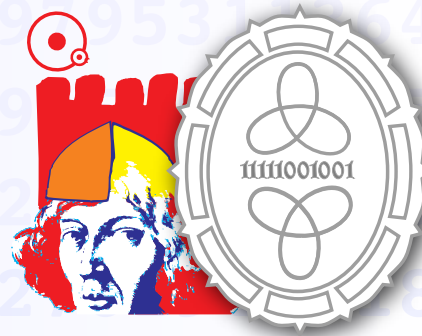
- Ron Rivest urodzony w 1947 roku w Schenectady w stanie New York jest jednym z najślawniejszych na świecie specjalistów od kryptografii
- W 1977 roku wraz z Lenem Adlemanem i Adim Shamirem wymyślił asymetryczny kryptosystem **RSA**, dzisiaj powszechnie używany w Internecie
- Znany jest także z symetrycznych algorytmów szyfrujących znanych jako Rons Code (RC) w wersji 3,4,5 i 6.



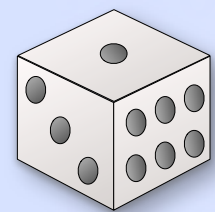
Profesor Ron Rivest, źródło: wikipedia



Mersenne Twister



- Algorytm opracowany w 1997 roku przez Makoto Matsumoto (松本 眞) oraz Takuji Nishimura (西村 拓士) z uniwersytetu w Hiroshimie.
- Posiada kolosalny okres $2^{19937}-1$ (jest to liczba pierwsza Mersenna, stąd nazwa...)
- Nadaje się przede wszystkim do symulacji komputerowych wymagających dobrych liczb pseudolosowych (Monte Carlo), nie jest najlepszy do zastosowań w kryptografii
- Kod algorytmu nie jest tak prosty jak w przypadku metody kongruencji liniowej czy RC4, jednak w Internecie można dostać gotowe funkcje realizujące ten generator we wszystkich popularnych językach programowania...

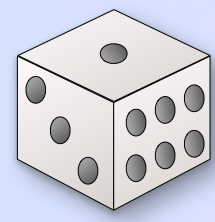


Liczby losowe na komputerze?

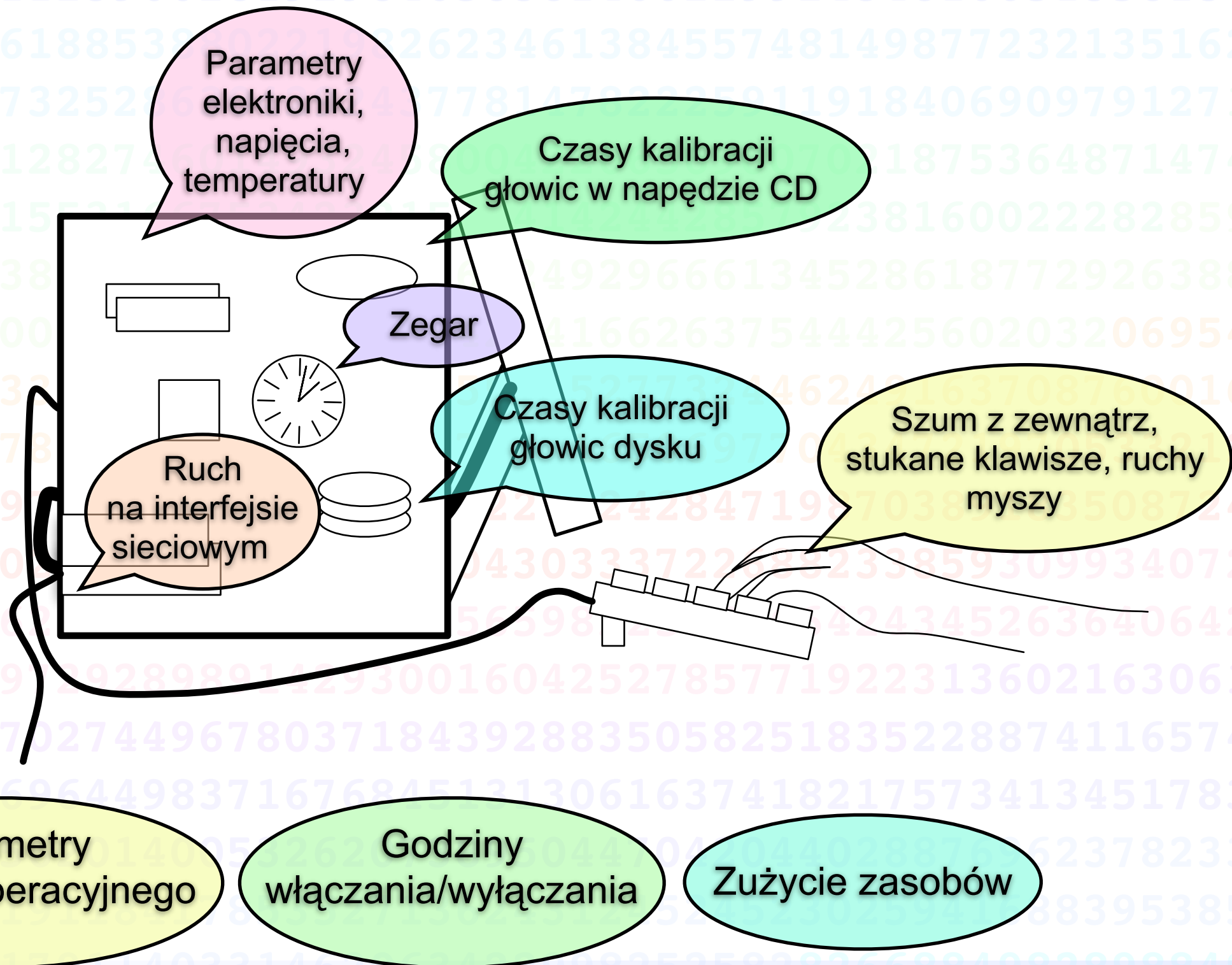
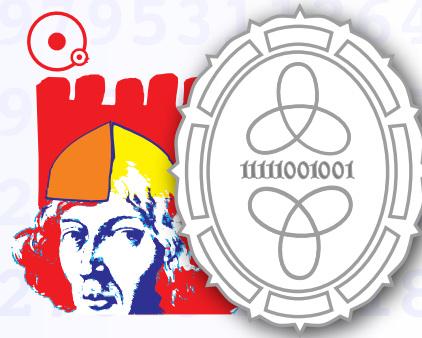
- Komputer to nie tylko abstrakcyjna maszyna licząca, to także urządzenie fizyczne, które generuje sporo szumów i zakłóceń...
- Może być zatem źródłem liczb nieprzewidywalnych dla zewnętrznego obserwatora!
- Takie liczby też mają istotne zastosowanie, chociaż nikt nie zagwarantuje ich zgodności z żadnym rozkładem ani faktycznej losowości...

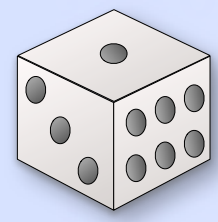


Nawet nieduży laptop ma w sobie mnóstwo skomplikowanych wnętrzości, które mogą stanowić źródło szumu...

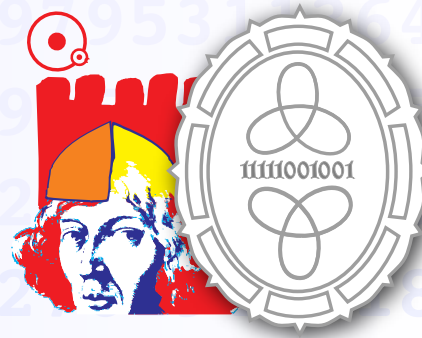


Źródła szumu w komputerze

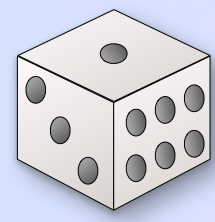




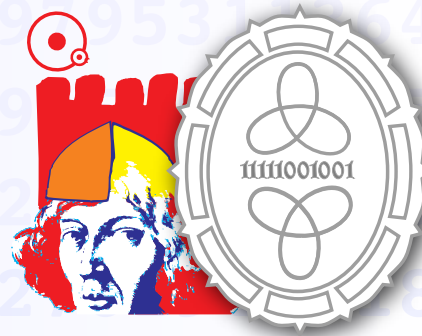
/dev/random



- Niektóre systemy operacyjne (większość Unixów, Linux, MacOSX) wykorzystują informację o szumach
- Dane są przechowywane w specjalnym (niedostępnym dla użytkownika) fragmencie pamięci zwanym **pulą entropii**
- Użytkownik może pobrać liczbę losową poprzez odczyt z pliku (urządzenia) **/dev/random**. Użytkownik dostaje funkcję skrótu z zawartości puli entropii (**SHA** - Secure Hash Algorithm)
- System dba o to aby użytkownik nie mógł poznać zawartości puli entropii aby nie mógł prognozować jej przyszłej zawartości, gwarantem tego jest funkcja **SHA** oraz blokowanie zbyt częstych odczytów...

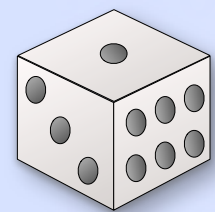


Testowanie losowości

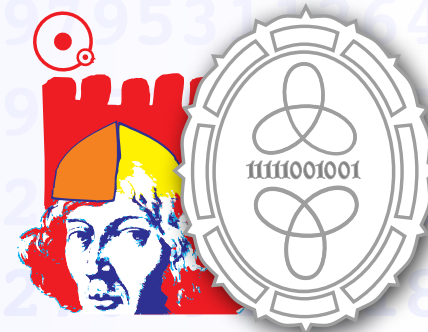


- Test chi-kwadrat
- Test Kołmogorowa-Smirnowa
- Test równomierności
- Test odstępów
- Test spektralny
- Test autokorelacji
- Test odstępów dni urodzin
- Test pokerowy
- Test największy-z-t
- Wiele innych...

Warto przeszukać Internet w poszukiwaniu baterii testów opracowanych przez **Georgea Marsaglia**, profesora statystyki z uniwersytetu stanowego na Florydzie, znanego badacza generatorów losowych. Zestaw ten znany jest pod angielską nazwą **“Diehard tests”**...



Ciekawostka - gra w chaos



- Tworzymy trójkąt o ponumerowanych wierzchołkach i punkt startowy

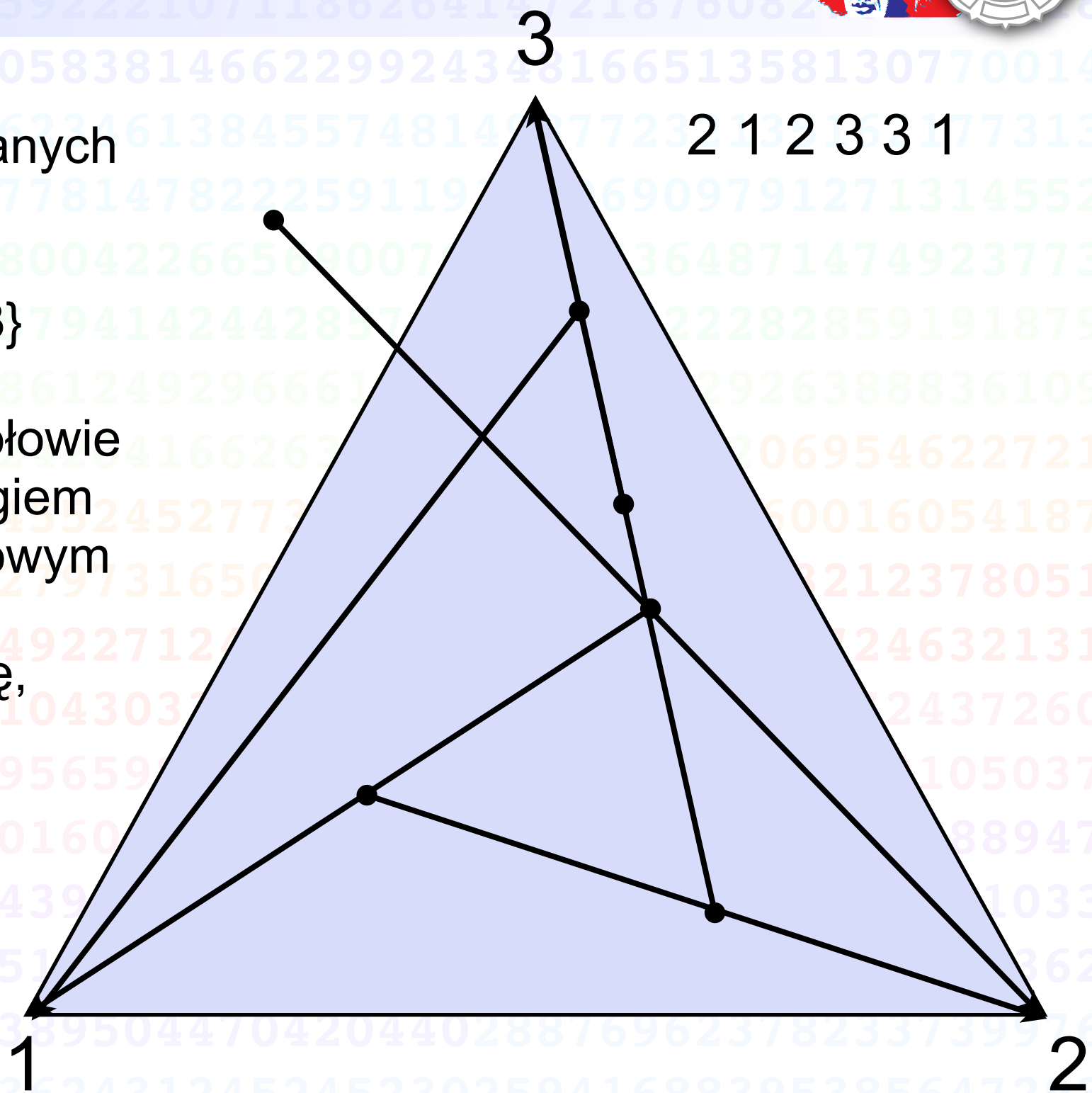
- Losujemy liczbę ze zbioru $\{1,2,3\}$

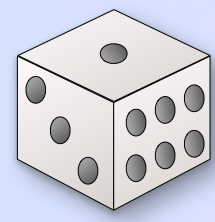
- Wyznaczamy punkt będący w połowie odcinka między wylosowanym rogiem trójkąta a obecnym punktem bazowym

- Rysujemy w tym miejscu plamkę, obieramy ten punkt jako kolejny bazowy

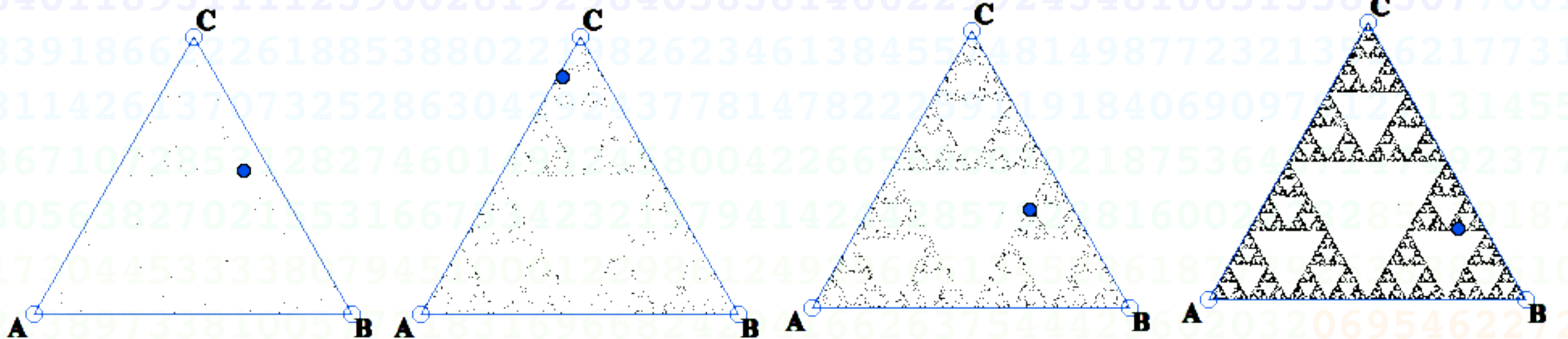
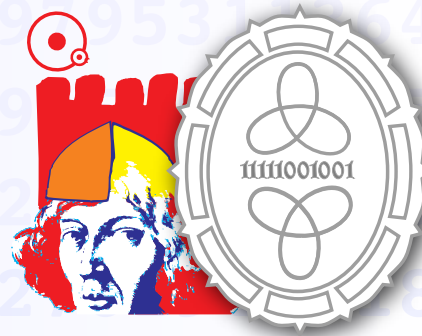
- Wracamy do losowania

- **Co powstanie gdy narysujemy dużo kropek?**

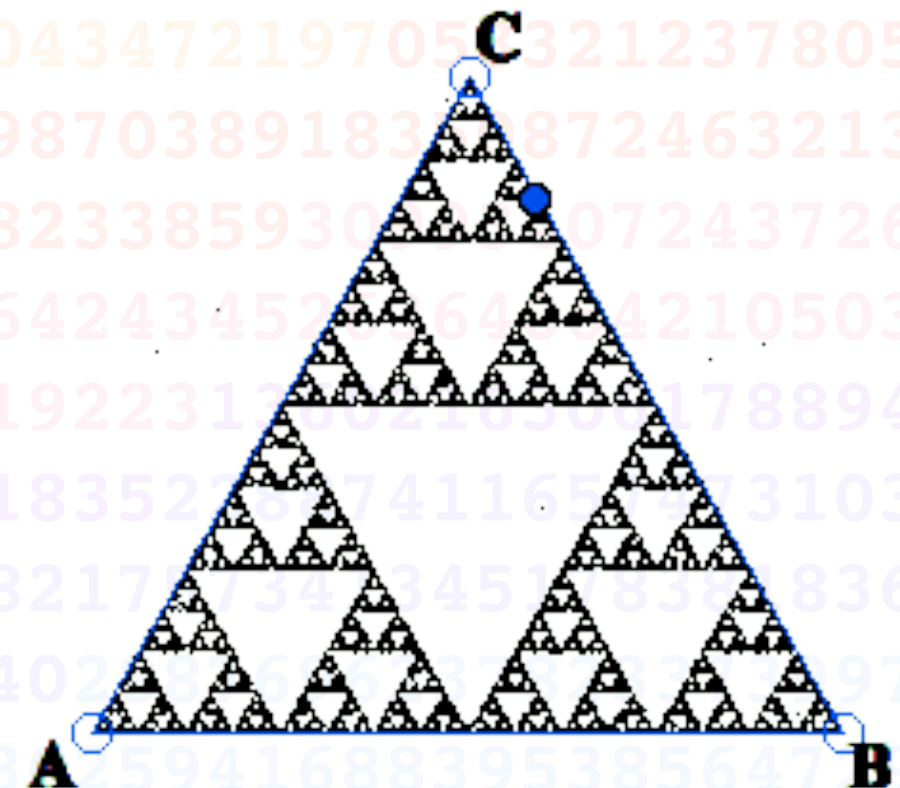


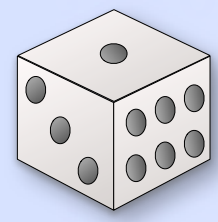


Gra w chaos

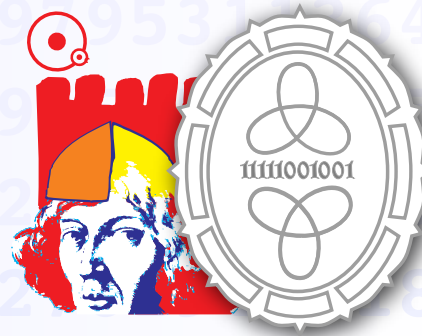


- Powstający kształt to **trójkąt Sierpińskiego**, jeden z najbardziej regularnych kształtów w matematyce!
- Co więcej! Kształt ten powstanie tylko pod warunkiem, że liczby użyte w grze będą **wystarczająco losowe !!!**

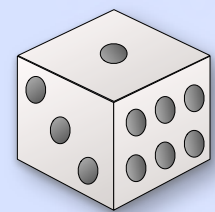




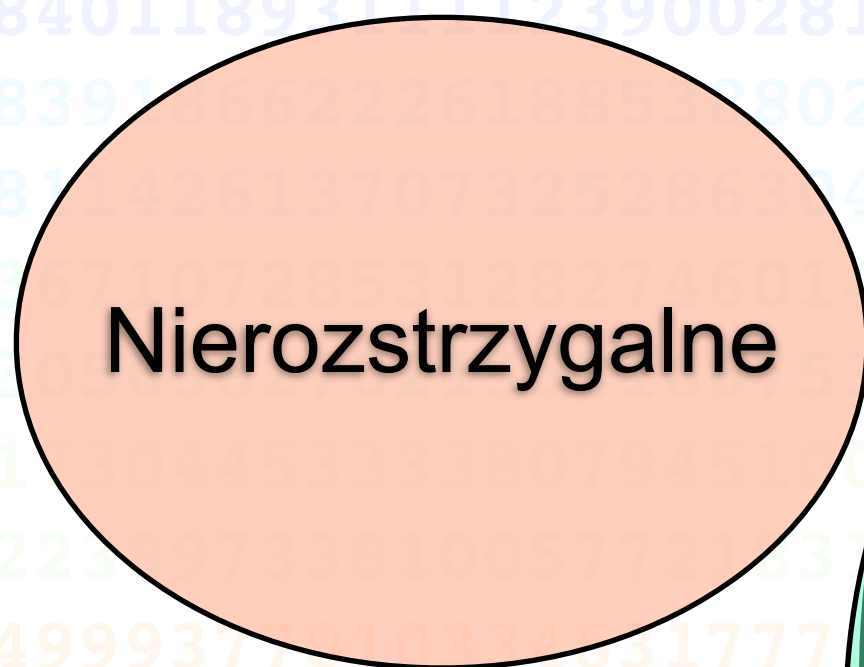
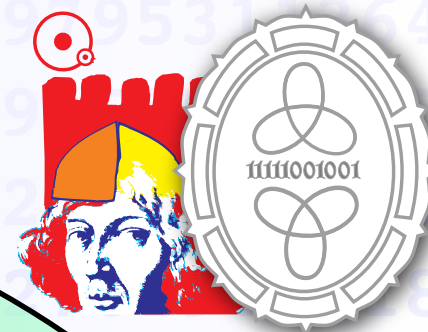
Zastosowania liczb pseudolosowych



- Liczby (pseudo)losowe znajdują wiele zastosowań w modelowaniu komputerowym (metoda Monte Carlo)
- Są potrzebne w grach komputerowych, dla urealnienia i skomplikowania zachowań przeciwników
- Są niezbędne w kryptografii, zarówno do generowania kluczy jak i blokowego szyfrowania strumieni danych
- Przydają się w grafice komputerowej do lekkiego zaburzania projektowanych detali (ludzie lubią faktury nie do końca regularne, kryjące w sobie jakąś tajemnicę)...
- Heurystyki i algorytmy stochastyczne pozwalają w przybliżony sposób rozwiązywać problemy, dla których tradycyjne algorytmy mają zbyt wielką złożoność



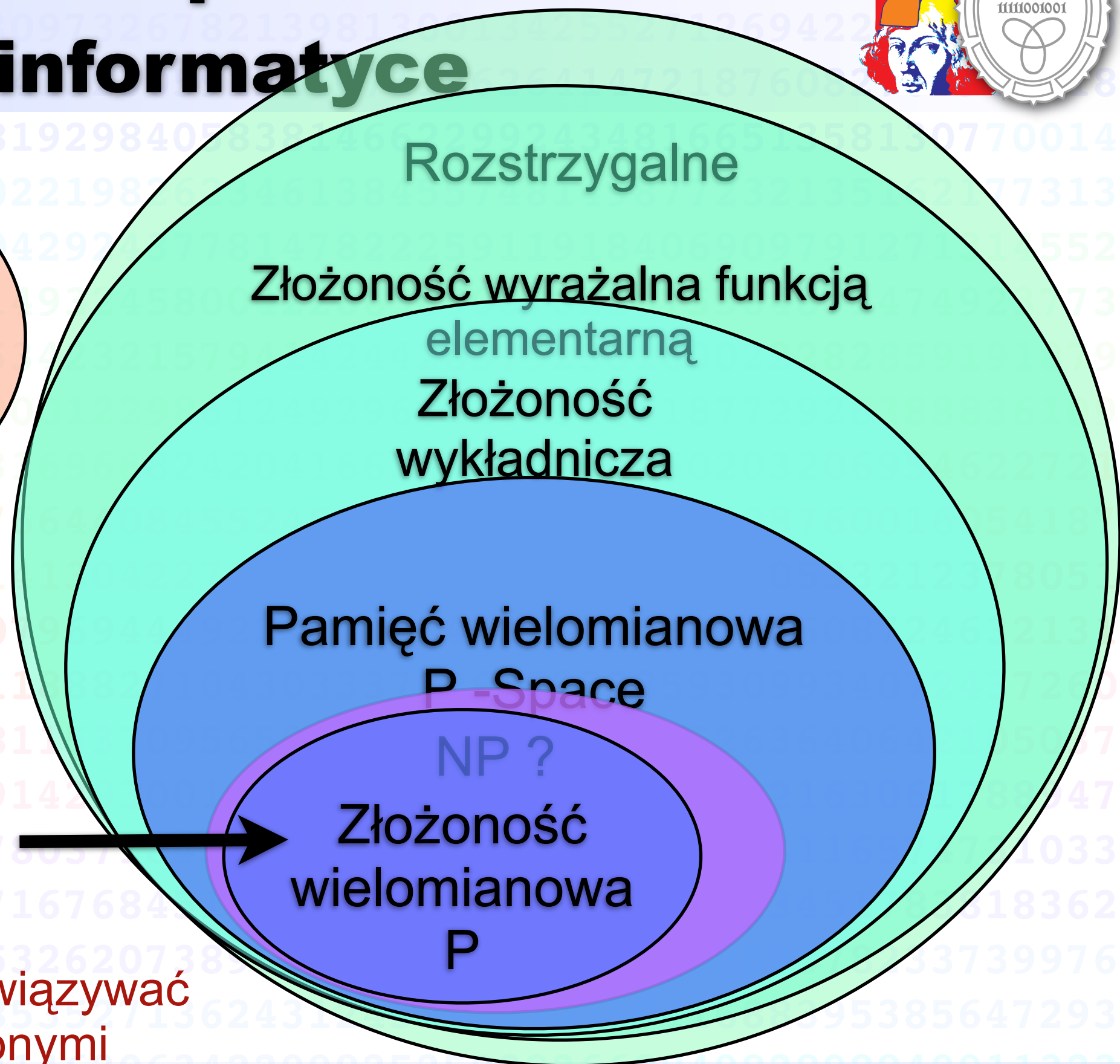
Hierarchia problemów w informatyce



Nierozstrzygalne

W praktyce potrafimy rozwiązać jedynie problemy o złożoności wielomianowej (zarówno pamięciowej jak i czasowej)...

Pozostałe musimy rozwiązywać metodami przybliżonymi



Rozstrzygalne

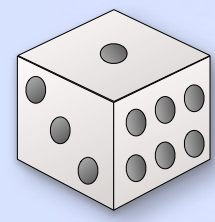
Złożoność wyrażalna funkcją elementarną

Złożoność wykładnicza

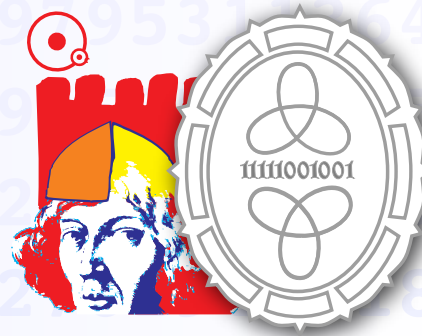
Pamięć wielomianowa
P-Space

NP ?

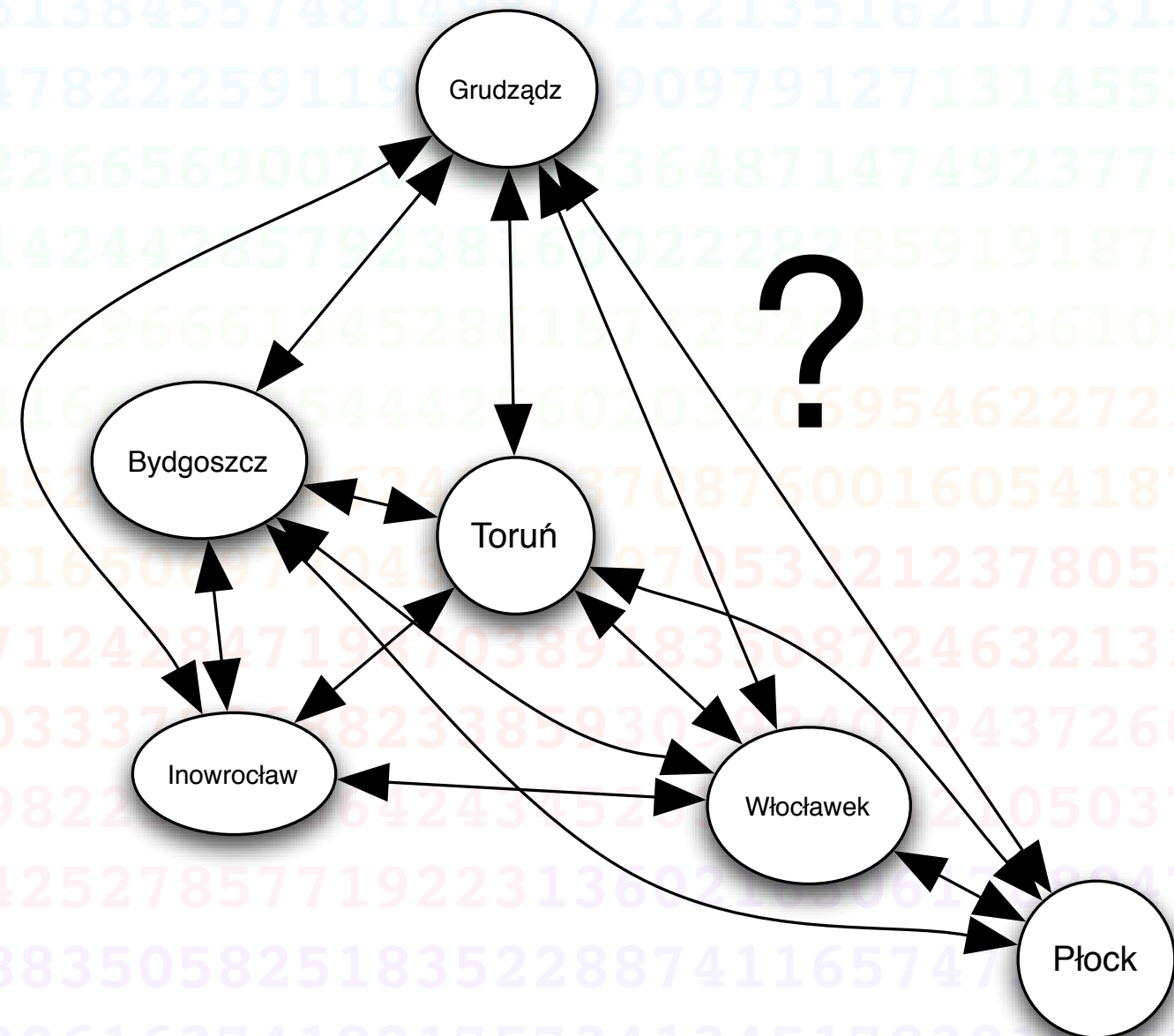
Złożoność wielomianowa
P

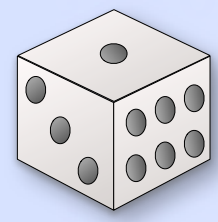


Przykład trudnego problemu

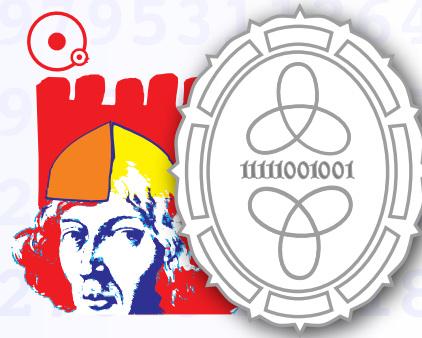


- Mamy zbiór miast oraz odległości między nimi
- Zaplanować trasę podróży komiwojażera, by każde miasto odwiedził dokładnie raz i pokonał minimalną odległość
- Problem ten nosi nazwę **problemu komiwojażera** i jest klasycznym przykładem tak zwanego problemu **NP-zupełnego**



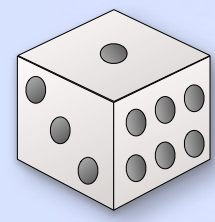


Jak zaprząć losowość do rozwiązywania problemów?

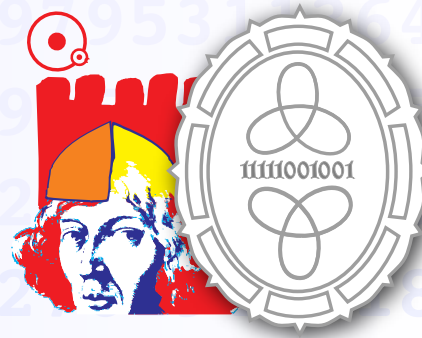


- Jeśli nie ma innego wyjścia, możemy wybierać losowo rozwiązanie i sprawdzać czy jest dobre...
- Wymaga to jednak posiadania szybko obliczalnej miary oceniającej jakość rozwiązania...
- Algorytmy tego typu często nazywa się algorytmami **random walk** (losowy spacer), jako że zupełnie losowo przeglądają przestrzeń rozwiązań...
- Przykład. wybieramy losowo 10000 razy drogę komiwojażera, jako rozwiązanie zwracamy tą, która oferowała najmniejszą sumaryczną odległość...

Niestety to bardzo nieefektywny sposób programowania, zazwyczaj mamy do dyspozycji pewną dodatkową wiedzę o własnościach rozwiązania, którą możemy wykorzystać...



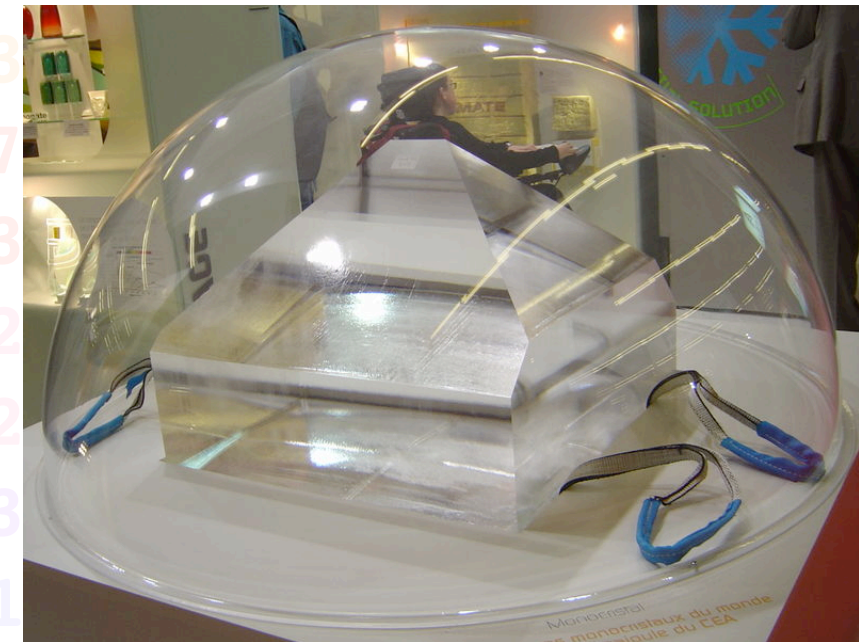
Symulowane wyżarzanie



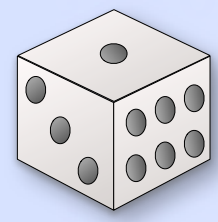
- Regularne kryształy są takim ułożeniem atomów w którym minimalizowana jest energia wynikająca w wzajemnych oddziaływań
- Jak wyhodować monokryształ? Trzeba rozgrzać substancję do stanu ciekłego a następnie powoli schładzać...
- Jeśli schłodzimy zbyt szybko powstanie zlepek małych kryształków, wda się pewien nieporządek którego chcemy uniknąć...
- Takie postępowanie nazywa się wyżarzaniem...
- **Ale co to ma wspólnego z informatyką?**



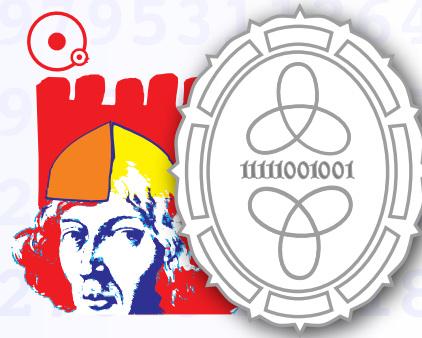
Kryształ kwarcu



Jeden z największych na świecie sztucznie wyhodowanych monokryształów (Saint-Gobain)

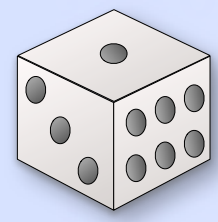


Symulowane wyżarzanie



A gdyby:

- Tak skonstruować hipotetyczny układ fizyczny, by jego **stan** modelował **rozwiązanie** pewnego problemu a jego **energia** **jakość** tego rozwiązania?
- Wtedy wystarczy zainicjować go losowo, a następnie symulować wyżarzanie, tak aby po odpowiednim obniżeniu temperatury “skryształizował” w stanie o najniższej energii (najlepszym rozwiązaniu)?
- Ten sposób postępowania to **symulowane wyżarzanie**
- Jak się okazuje, pojęcie **temperatury** ma wiele wspólnego z **losowością**, obniżanie temperatury to nic innego jak zmniejszanie czynnika losowego w algorytmie!



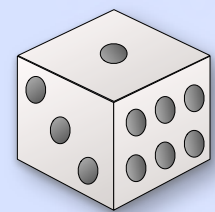
Algorytmy Monte-Carlo



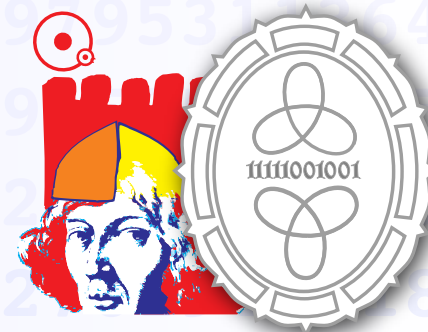
- Czasem chcemy obliczyć nie dokładną a jedynie **średnią** wartość parametru na pewnym zbiorze...
- Możemy wtedy skorzystać z własności:

$$\sum_{i=1}^n \frac{f(X_i^{(p)})}{n} \approx \int f(x) dp(x)$$

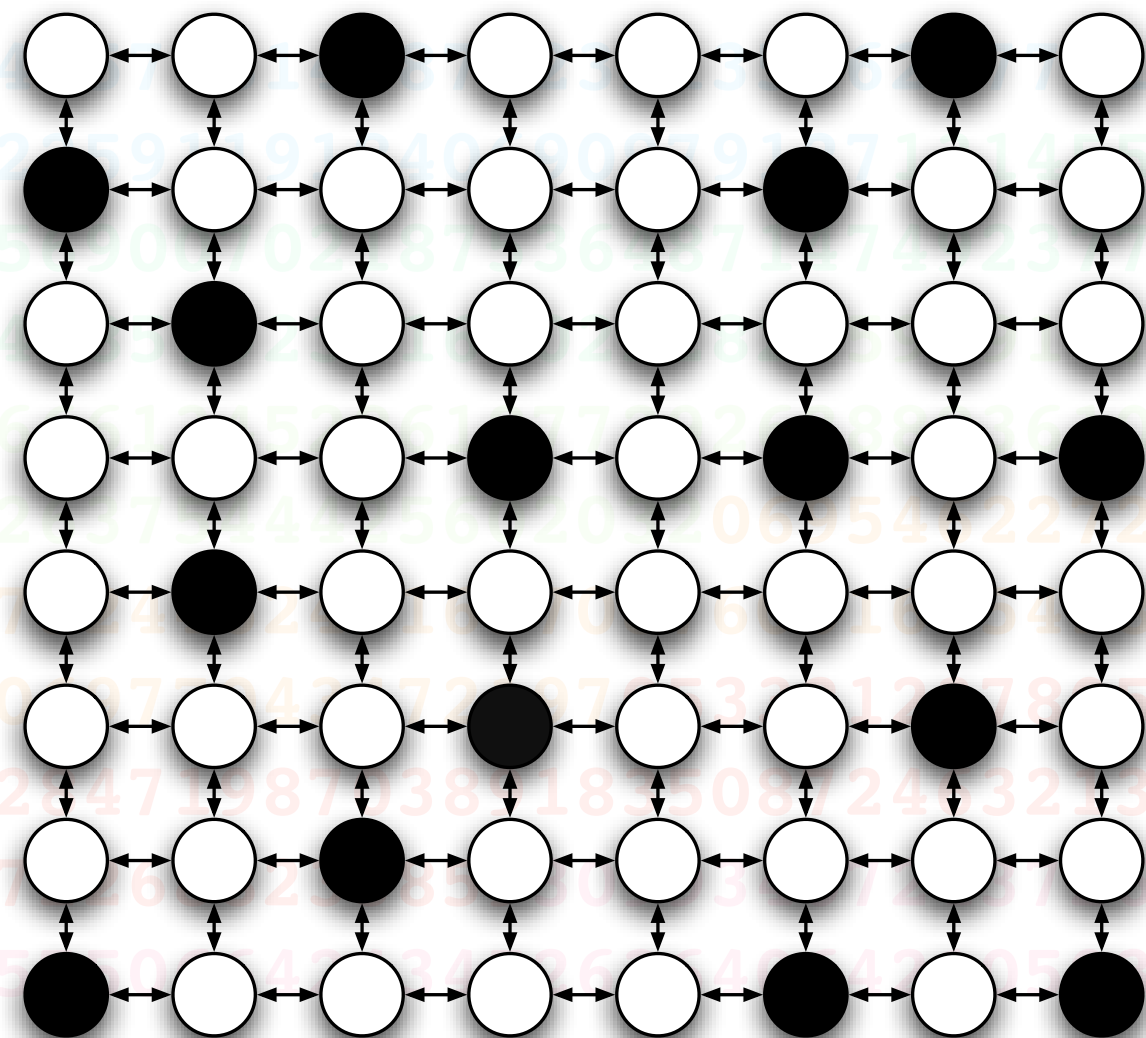
- Oznacza to, że całkę z funkcji względem rozkładu możemy przybliżać poprzez średnią wartości funkcji w punktach wylosowanych z tego rozkładu...
- Metoda Monte-Carlo jest powszechnie stosowana w modelowaniu skomplikowanych zjawisk fizycznych itp...



Markov Chain Monte Carlo

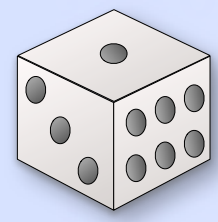


- “wylosować z rozkładu” brzmi trywialnie... ale często jest to główna trudność w wykorzystaniu metody Monte-Carlo, rozkłady często mogą być bardzo skomplikowane...
- Przykład: mamy kratę jak obok, w której żaden czarny węzeł nie ma czarnego sąsiada. Jak przeprowadzić losowanie wśród krat o tej własności **żeby każda z nich była jednakowo prawdopodobna?**

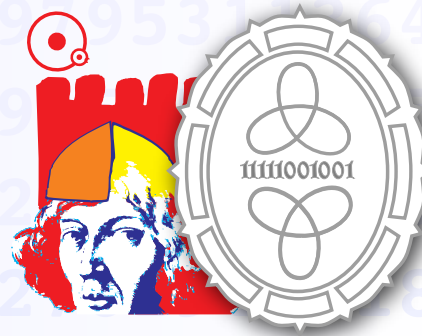


Losowa krata w której żadna krawędź nie łączy dwóch czarnych wierzchołków.

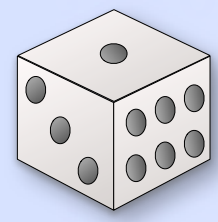
Ilość wszystkich konfiguracji już dla przypadku 8x8 jest 2^{64} , tych dozwolonych jest zapewne również astronomicznie wiele...



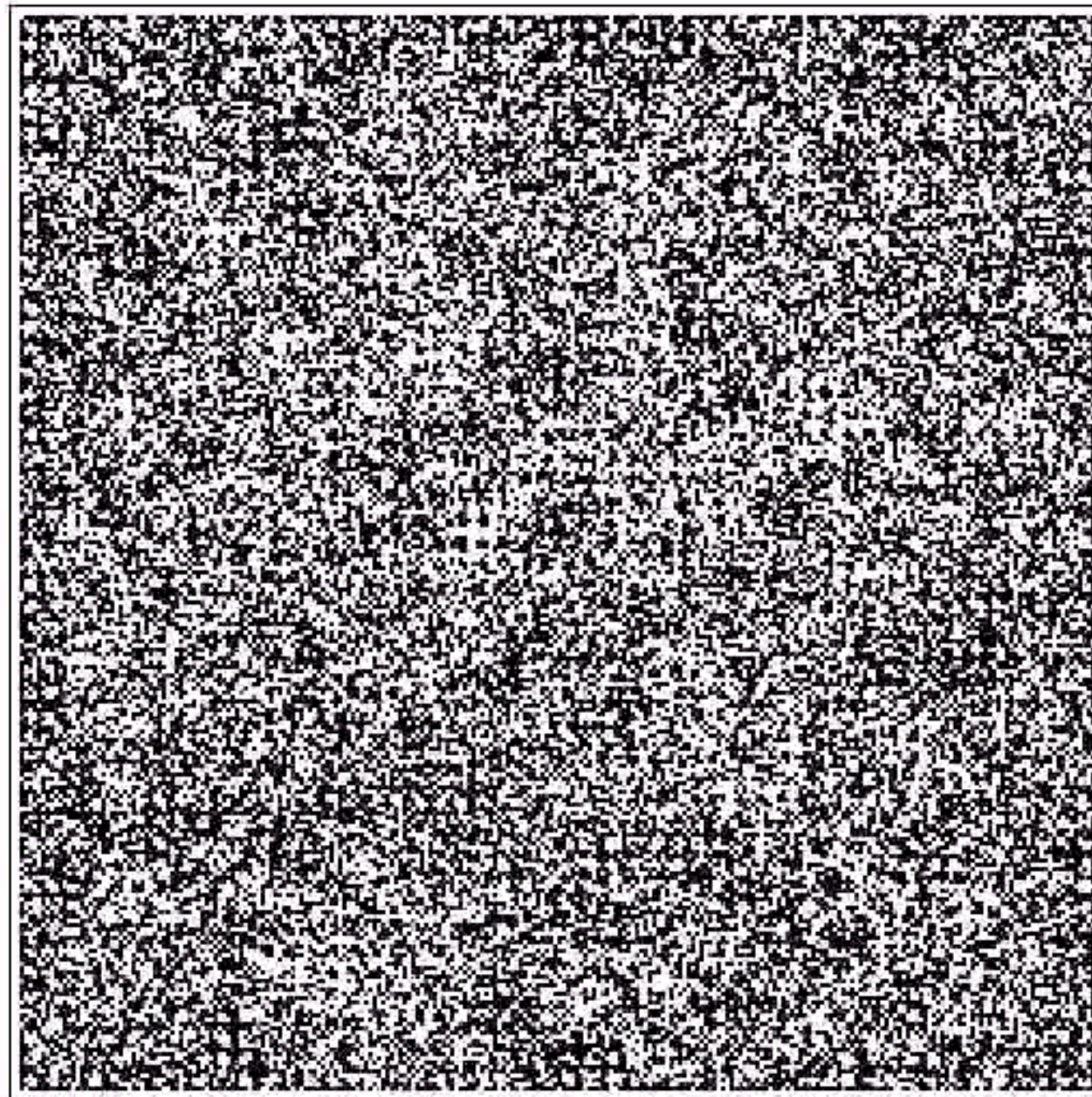
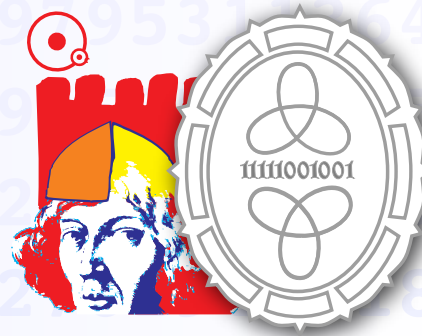
Markov Chain Monte Carlo



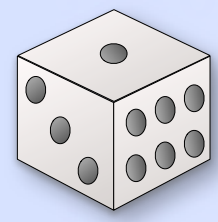
- Aby wylosować zmienne z tak skomplikowanych rozkładów trzeba zaprząć zaawansowaną **teorię procesów stochastycznych...**
- Da się to zrobić poprzez odpowiednie skonstruowanie specjalnego procesu losowego (procesu Markova), który w miarę symulowania osiąga tak zwany **rozkład stacjonarny...**
- Jeśli skonstruujemy łańcuch tak aby jego rozkład stacjonarny był tym samym rozkładem w którego chcemy losować, to poprzez wielokrotne zasymulowanie łańcucha możemy uzyskać wymaganą próbkę losową...
- Jednak czasem już samo symulowanie łańcucha kryje **niebanalne zjawiska...**



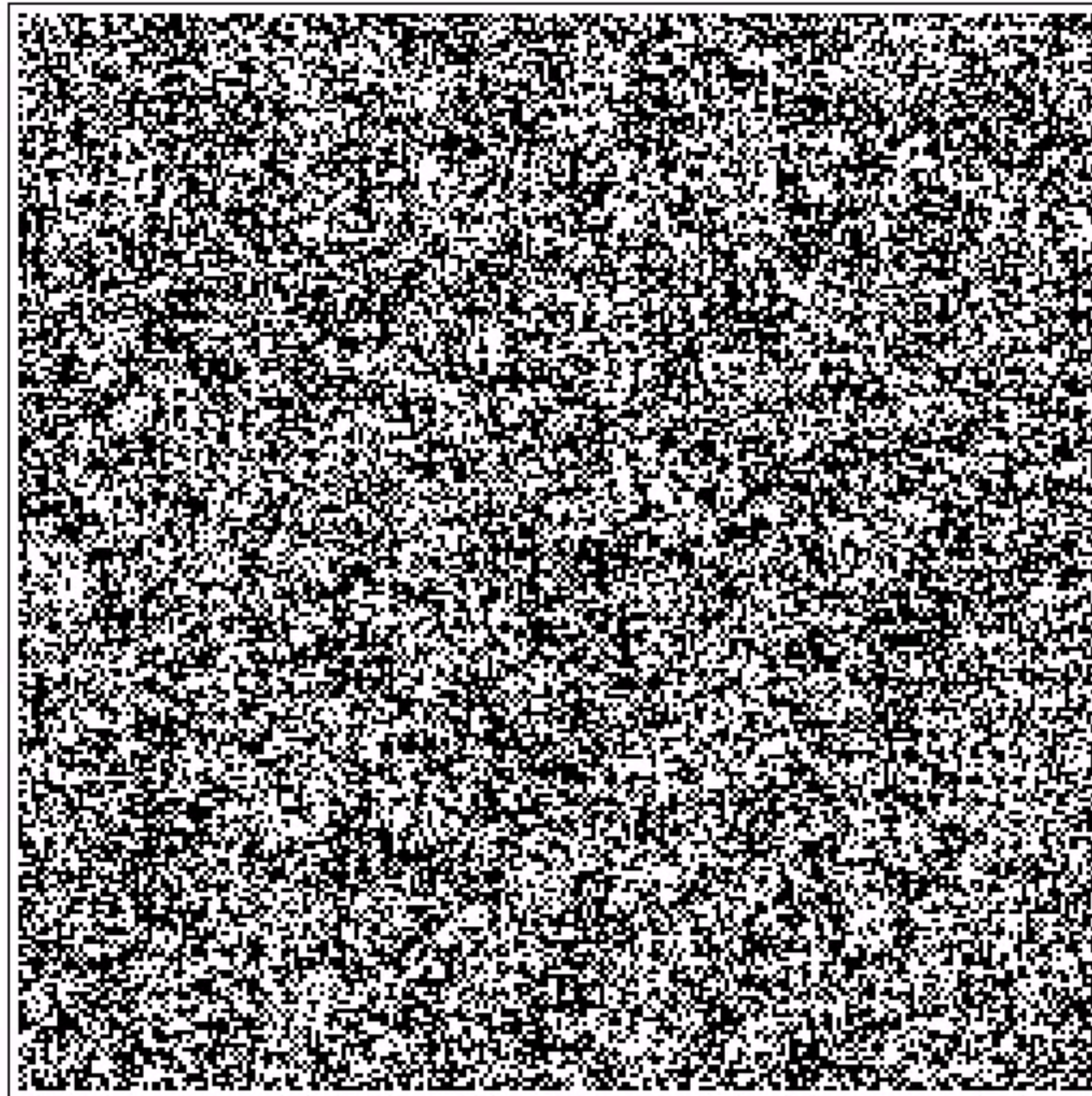
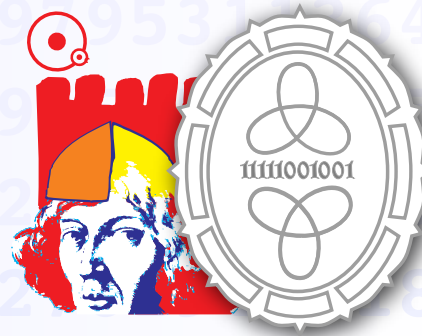
Markov Chain Monte Carlo



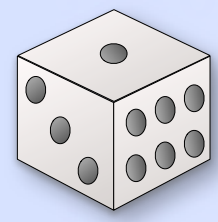
Ewolucja specyficznego łańcucha Markowa w
wysokiej temperaturze (duży nieporządek)



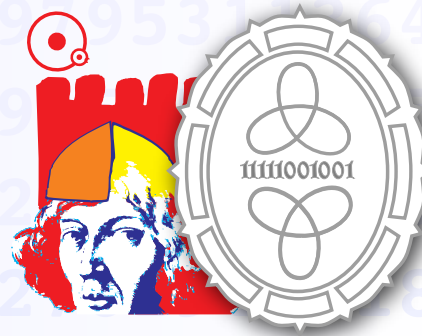
Markov Chain Monte Carlo



Ewolucja specyficznego łańcucha Markova w niskiej temperaturze (spora regularność zachowania)



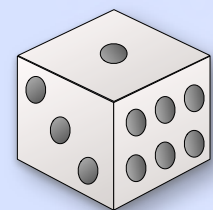
Zastosowania liczb losowych w kryptografii



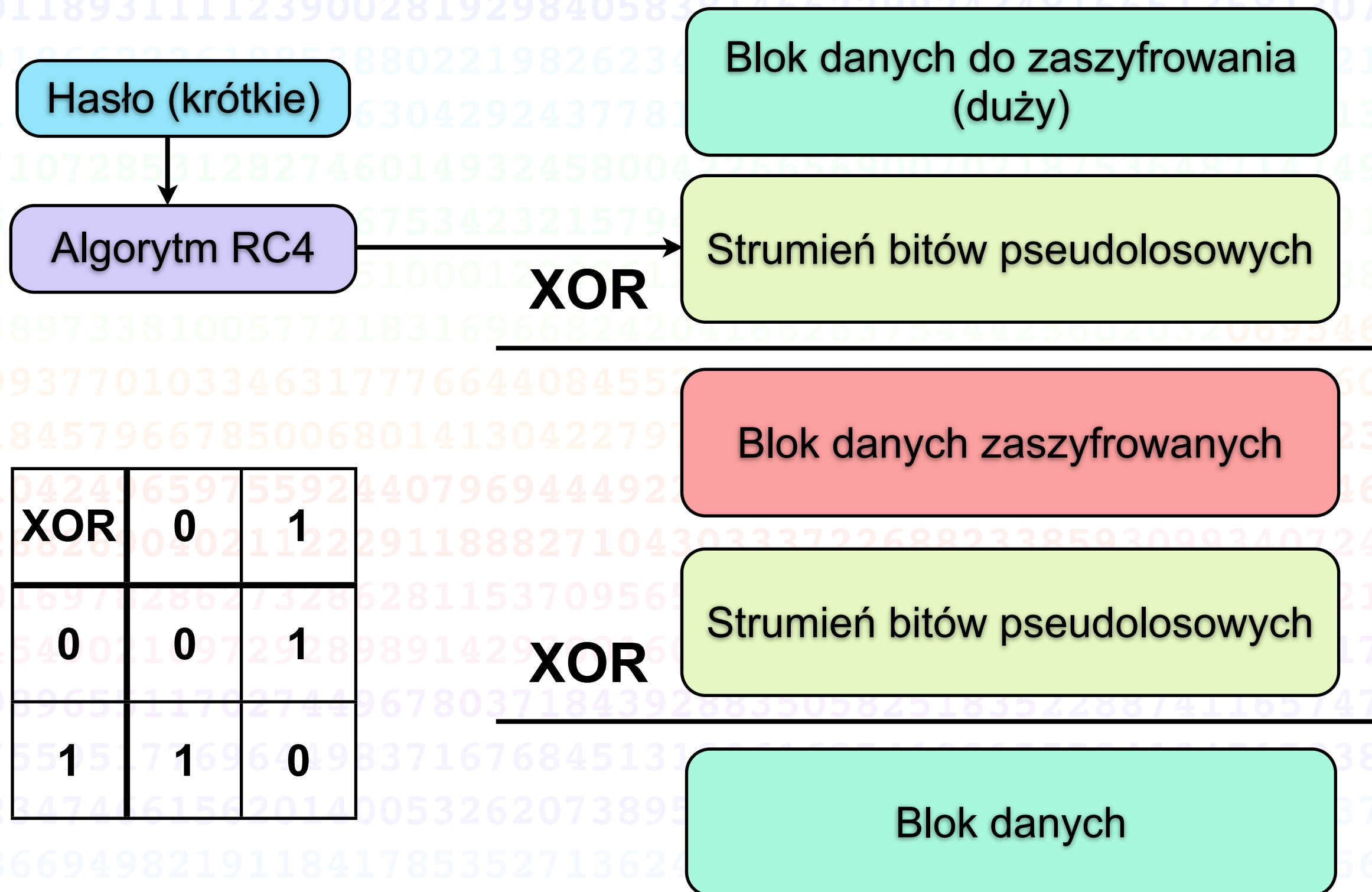
- Prominentnym zastosowaniem wszelkiej losowości jest kryptografia.
- Programy szyfrujące muszą zagwarantować unikatowość (w skali całego świata) kluczy generowanych na komputerze... w tym celu chętnie korzystają np. z `/dev/random`
- Także specyficzne generatory liczb pseudolosowych znajdują zastosowania do generowania strumieni szyfrujących długie porcje danych...

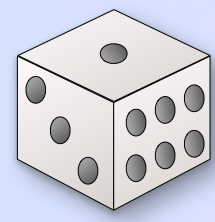


Klucz cyfrowy różni się dramatycznie od tradycyjnego kawałka metalu. To po prostu ciąg bitów o pewnych ściśle określonych właściwościach. Bezpieczne generowanie tych kluczy wymaga źródła liczb losowych nieprzewidywalnych dla potencjalnych wrogów...

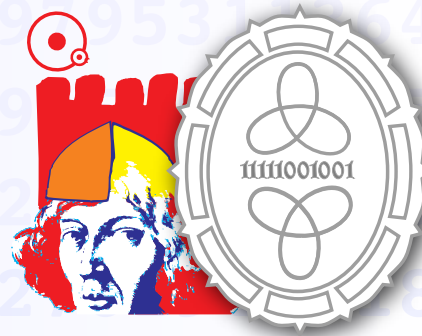


Szyfrowanie RC4

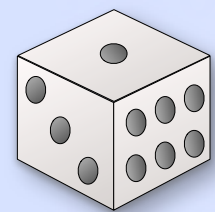




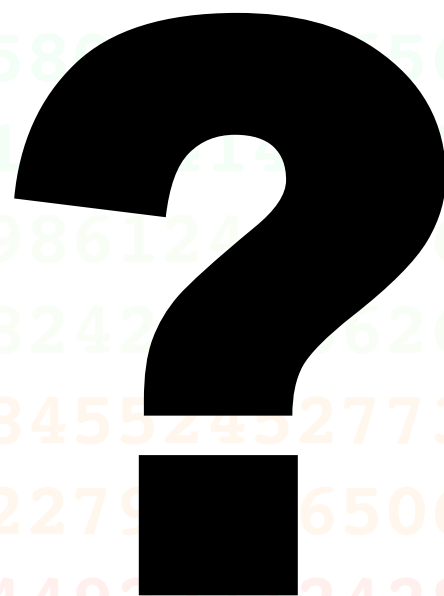
Podsumowanie



- Wygenerowanie czegokolwiek losowego na komputerze nie jest wcale proste!
- Liczby losowe znajdują jednak masę zastosowań, począwszy od kryptografii a na grach komputerowych skończywszy...
- **“Losowe”** to nie to samo co **“pseudolosowe”**, to z kolei nie to samo co **“nieprzewidywalne”**...
- Tworzenie algorytmów generowania liczb pseudolosowych to spory kawałek informatyki...



Pytania



Prezentacja dostępna jest pod adresem:

<http://www.mat.uni.torun.pl/~philip/fnis2006.pdf>