### Prinzipien zur Erzeugung von Zufallszahlen in der Informatik

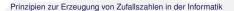
Probevorlesung im Habilitationsverfahren an der Friedrich-Schiller-Universität Jena

Thomas Hinze

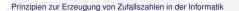
Brandenburgische Technische Universität Cottbus Institut für Informatik, Informations- und Medientechnik

thomas.hinze@tu-cottbus.de

11. Oktober 2012



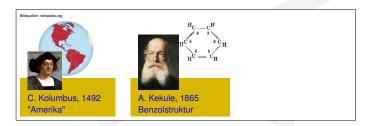
# Was ist eigentlich Zufall?



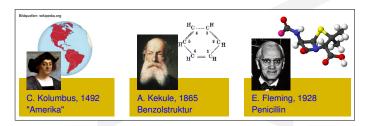
# Was ist eigentlich Zufall?



# Was ist eigentlich Zufall?

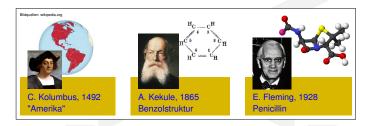


# Was ist eigentlich Zufall?





Im Alltag: "Unabsichtlich passiert Unerklärliches." Zufälle gaben Denkanstöße und verhalfen zu Entdeckungen



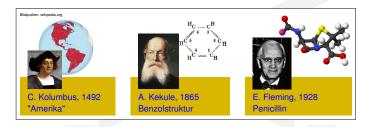
#### **Begriff Zufall**

Motivation

- an Auftreten oder Ausbleiben von Ereignissen gekoppelt
- einzelnes Ereignis oder Zusammentreffen mehrerer Ereignisse ohne kausale Erklärung

# Was ist eigentlich Zufall?

Im Alltag: "Unabsichtlich passiert Unerklärliches." Zufälle gaben Denkanstöße und verhalfen zu Entdeckungen



#### **Begriff Zufall**

- an Auftreten oder Ausbleiben von Ereignissen gekoppelt
- einzelnes Ereignis oder Zusammentreffen mehrerer Ereignisse ohne kausale Erklärung
- ⇒ Vier Arten des Zustandekommens von Zufall

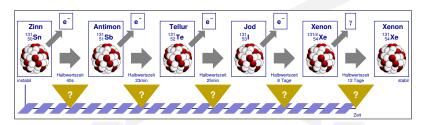
### Woraus entsteht Zufall?

1. Ein Ereignis geschieht objektiv ohne Ursache

#### Woraus entsteht Zufall?

### 1. Ein Ereignis geschieht objektiv ohne Ursache

vermutlich bei Quantenphänomenen und radioaktivem Zerfall

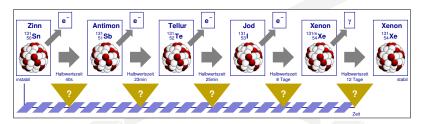


Zerfallskette von radioaktivem Zinn

#### Woraus entsteht Zufall?

#### 1. Ein Ereignis geschieht objektiv ohne Ursache

vermutlich bei Quantenphänomenen und radioaktivem Zerfall



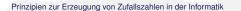
#### Zerfallskette von radioaktivem Zinn

- Vorhersage der spontanen Zerfallszeitpunkte eines konkreten Isotops unmöglich
- jedoch statistische Aussagen über viele Isotope möglich

### Woraus entsteht Zufall?

#### 2. Ein Ereignis geschieht ohne erkennbare Ursache

Ein Teil der Ursache-Wirkungs-Kette ist unbekannt



#### Woraus entsteht Zufall?

#### 2. Ein Ereignis geschieht ohne erkennbare Ursache

Ein Teil der Ursache-Wirkungs-Kette ist unbekannt

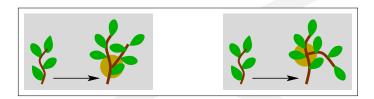


Beispiel Pflanzenwachstum

#### Woraus entsteht Zufall?

#### 2. Ein Ereignis geschieht ohne erkennbare Ursache

Ein Teil der Ursache-Wirkungs-Kette ist unbekannt

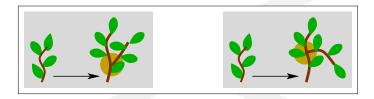


Warum Verästelung gerade an der beobachteten Stelle?

#### Woraus entsteht Zufall?

#### 2. Ein Ereignis geschieht ohne erkennbare Ursache

Ein Teil der Ursache-Wirkungs-Kette ist unbekannt



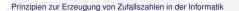
Warum Verästelung gerade an der beobachteten Stelle?

- unzureichendes Wissen über Einflussfaktoren, die ein konkretes Ereignis bewirken
- häufig wiederum statistische Aussagen über viele ähnliche Ereignisse möglich

#### Woraus entsteht Zufall?

3. Ein Ereignis mit bekannten Einflussfaktoren geschieht, aber man kann diese nicht genau genug messen oder steuern, so dass das Ergebnis nicht vorhersagbar ist

Glücksspiel und deterministisches Chaos

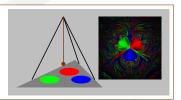




3. Ein Ereignis mit bekannten Einflussfaktoren geschieht, aber man kann diese nicht genau genug messen oder steuern, so dass das Ergebnis nicht vorhersagbar ist

#### Glücksspiel und deterministisches Chaos





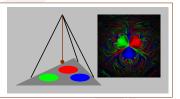
Würfel, Lotto, Roulette (links); Magnetpendel (rechts)



3. Ein Ereignis mit bekannten Einflussfaktoren geschieht, aber man kann diese nicht genau genug messen oder steuern, so dass das Ergebnis nicht vorhersagbar ist

#### Glücksspiel und deterministisches Chaos





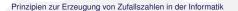
Würfel, Lotto, Roulette (links); Magnetpendel (rechts)

- entsprechende Systeme oft leicht konstruierbar
- gern zur Erzeugung echter Zufallszahlen genutzt
- statistische Aussagen möglich

#### Woraus entsteht Zufall?

4. Zwei Ereignisse stehen in keinem (bekannten) kausalen Zusammenhang

Zusammenhang zwischen den Ereignissen erscheint zufällig





#### Woraus entsteht Zufall?

4. Zwei Ereignisse stehen in keinem (bekannten) kausalen Zusammenhang

Zusammenhang zwischen den Ereignissen erscheint zufällig



Schachspiel mit unbekannten Spielern



### Woraus entsteht Zufall?

4. Zwei Ereignisse stehen in keinem (bekannten) kausalen Zusammenhang

Zusammenhang zwischen den Ereignissen erscheint zufällig



Schachspiel mit unbekannten Spielern

- kann in endlichen bzw. diskreten Systemen auftreten
- statistische Aussagen möglich

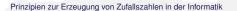


Hilfsmittel zur Entscheidungsfindung und für Algorithmenkonstruktion

### Wofür benötigt man Zufall in der Informatik?

Hilfsmittel zur Entscheidungsfindung und für Algorithmenkonstruktion

- Probabilistische Algorithmen und Heuristiken zufallsgesteuerte Durchlaufung eines Suchraums von Lösungskandidaten
  - z.B. Monte-Carlo-Methoden, künstliche Evolution, Schwarmalgorithmen



Motivation

### Wofür benötigt man Zufall in der Informatik?

Hilfsmittel zur Entscheidungsfindung und für Algorithmenkonstruktion

- Probabilistische Algorithmen und Heuristiken zufallsgesteuerte Durchlaufung eines Suchraums von Lösungskandidaten
  - z.B. Monte-Carlo-Methoden, künstliche Evolution, Schwarmalgorithmen
- Simulation und Computerspiele Generierung zufälliger Ereignisse entsprechend statistischer Vorgaben

### Wofür benötigt man Zufall in der Informatik?

Hilfsmittel zur Entscheidungsfindung und für Algorithmenkonstruktion

- Probabilistische Algorithmen und Heuristiken zufallsgesteuerte Durchlaufung eines Suchraums von Lösungskandidaten
  - z.B. Monte-Carlo-Methoden, künstliche Evolution, Schwarmalgorithmen
- Simulation und Computerspiele Generierung zufälliger Ereignisse entsprechend statistischer Vorgaben
- Kryptographie / Kryptoanalyse z.B. Schlüssel- und Parametererzeugung, Verschlüsselungsverfahren, Verfahren zur digitalen Signatur, Dummy Traffic, Angriffe auf kryptographische Verfahren

Motivation 00000

### Wofür benötigt man Zufall in der Informatik?

Hilfsmittel zur Entscheidungsfindung und für Algorithmenkonstruktion

- Probabilistische Algorithmen und Heuristiken zufallsgesteuerte Durchlaufung eines Suchraums von Lösungskandidaten
  - z.B. Monte-Carlo-Methoden, künstliche Evolution, Schwarmalgorithmen
- Simulation und Computerspiele Generierung zufälliger Ereignisse entsprechend statistischer Vorgaben
- Kryptographie / Kryptoanalyse z.B. Schlüssel- und Parametererzeugung, Verschlüsselungsverfahren, Verfahren zur digitalen Signatur, Dummy Traffic, Angriffe auf kryptographische Verfahren
- Test Generierung von Testsätzen für Soft- und Hardware

Motivation 00000

### Wofür benötigt man Zufall in der Informatik?

Hilfsmittel zur Entscheidungsfindung und für Algorithmenkonstruktion

- Probabilistische Algorithmen und Heuristiken zufallsgesteuerte Durchlaufung eines Suchraums von Lösungskandidaten
  - z.B. Monte-Carlo-Methoden, künstliche Evolution, Schwarmalgorithmen
- Simulation und Computerspiele Generierung zufälliger Ereignisse entsprechend statistischer Vorgaben
- Kryptographie / Kryptoanalyse z.B. Schlüssel- und Parametererzeugung, Verschlüsselungsverfahren, Verfahren zur digitalen Signatur, Dummy Traffic, Angriffe auf kryptographische Verfahren
- Test Generierung von Testsätzen für Soft- und Hardware
- Algorithmische Informationstheorie theoretische Untersuchungen zu Informationsgehalt, Entropie und Komprimierbarkeit von Daten

- zufälliges Ereignis
  - **Ereignis**, dessen Eintrittszeitpunkt oder Wirkung **nicht** mit absoluter Sicherheit **vorhergesagt** werden kann
  - ⇒ Zufall als Ausdruck von Unwissenheit

### • zufälliges Ereignis

Ereignis, dessen Eintrittszeitpunkt oder Wirkung nicht mit absoluter Sicherheit vorhergesagt werden kann

⇒ Zufall als Ausdruck von Unwissenheit

### Zufallsgröße

meßbare / analysierbare Repräsentation der Gesamtheit aller zufälligen Ereignisse im betrachteten System besitzt einen definierten **Wertebereich** (Wertevorrat)

- Zufallsgröße
   meßbare / analysierbare Repräsentation der Gesamtheit
   aller zufälligen Ereignisse im betrachteten System
   besitzt einen definierten Wertebereich (Wertevorrat)
- diskret: endlicher oder abzählbar unendlicher Wertevorrat

- zufälliges Ereignis
   Ereignis, dessen Eintrittszeitpunkt oder Wirkung nicht mit
   absoluter Sicherheit vorhergesagt werden kann

   Zufall als Ausdruck von Unwissenheit
- Zufallsgröße
   meßbare / analysierbare Repräsentation der Gesamtheit
   aller zufälligen Ereignisse im betrachteten System
   besitzt einen definierten Wertebereich (Wertevorrat)
- diskret: endlicher oder abzählbar unendlicher Wertevorrat
- Zufallszahl
   Wert, den eine Zufallsgröße bei ihrer Bestimmung annimmt

- zufälliges Ereignis
  - **Ereignis**, dessen Eintrittszeitpunkt oder Wirkung **nicht** mit absoluter Sicherheit **vorhergesagt** werden kann
  - ⇒ Zufall als Ausdruck von Unwissenheit
- Zufallsgröße
  - meßbare / analysierbare Repräsentation der Gesamtheit aller zufälligen Ereignisse im betrachteten System besitzt einen definierten **Wertebereich** (Wertevorrat)
- diskret: endlicher oder abzählbar unendlicher Wertevorrat
- Zufallszahl
  - Wert, den eine Zufallsgröße bei ihrer Bestimmung annimmt
- Zufallszahlenfolge
  - Folge voneinander möglichst **unabhängiger** Zufallszahlen, die einer gegebenen **statistischen Verteilung** genügen

• **diskret gleichverteilte Zufallsgröße** Eine diskrete Zufallsgröße X heißt **gleichverteilt** auf den Ereignissen (Zufallszahlen)  $a_1, \ldots, a_n$ , wenn für  $i = 1, \ldots, n$  gilt:

• diskret gleichverteilte Zufallsgröße

Eine diskrete Zufallsgröße X heißt **gleichverteilt** auf den Ereignissen (Zufallszahlen)  $a_1, \ldots, a_n$ , wenn für  $i = 1, \ldots, n$  gilt:

• Gleichwahrscheinlichkeit der Ereignisse:  $P(X = a_i) = \frac{1}{n}$ 

• diskret gleichverteilte Zufallsgröße

Eine diskrete Zufallsgröße X heißt **gleichverteilt** auf den Ereignissen (Zufallszahlen)  $a_1, \ldots, a_n$ , wenn für  $i = 1, \ldots, n$  gilt:

- Gleichwahrscheinlichkeit der Ereignisse:  $P(X = a_i) = \frac{1}{n}$
- Erwartungswert:  $EX = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^{n} a_i$

diskret gleichverteilte Zufallsgröße

Eine diskrete Zufallsgröße X heißt gleichverteilt auf den Ereignissen (Zufallszahlen)  $a_1, \ldots, a_n$ , wenn für  $i = 1, \ldots, n$  gilt:

- Gleichwahrscheinlichkeit der Ereignisse:  $P(X = a_i) = \frac{1}{n}$
- Erwartungswert:  $EX = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^{n} a_i$
- Streuung:  $D^2 X = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^{n} (a_i EX)^2$

#### Definitionen aus der mathematischen Statistik

diskret gleichverteilte Zufallsgröße

Eine diskrete Zufallsgröße X heißt gleichverteilt auf den Ereignissen (Zufallszahlen)  $a_1, \ldots, a_n$ , wenn für  $i = 1, \ldots, n$  gilt:

- Gleichwahrscheinlichkeit der Ereignisse:  $P(X = a_i) = \frac{1}{n}$
- Erwartungswert:  $EX = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^{n} a_i$
- Streuung:  $D^2 X = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^{n} (a_i EX)^2$
- Korrelation

Grad des linearen Zusammenhangs zwischen Zufallsgrößen

#### Definitionen aus der mathematischen Statistik

diskret gleichverteilte Zufallsgröße

Eine diskrete Zufallsgröße X heißt **gleichverteilt** auf den Ereignissen (Zufallszahlen)  $a_1, \ldots, a_n$ , wenn für  $i = 1, \ldots, n$  gilt:

- Gleichwahrscheinlichkeit der Ereignisse:  $P(X = a_i) = \frac{1}{n}$
- Erwartungswert:  $EX = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^{n} a_i$
- Streuung:  $D^2X = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^{n} (a_i EX)^2$
- Korrelation

Grad des linearen Zusammenhangs zwischen Zufallsgrößen

Korrelationskoeffizient

zweier Zufallsgrößen X und Y:  $\rho(X,Y) := \frac{E(X \cdot Y) - EX \cdot EY}{\sqrt{D^2 X \cdot D^2 Y}}$ 

Es gilt:  $\rho(X, Y) = \begin{cases} = 0 & \longrightarrow X, Y \text{ unkorreliert} \\ \neq 0 & \longrightarrow X, Y \text{ korreliert} \end{cases}$ 

#### Definitionen aus der mathematischen Statistik

diskret gleichverteilte Zufallsgröße

Eine diskrete Zufallsgröße X heißt gleichverteilt auf den Ereignissen (Zufallszahlen)  $a_1, \ldots, a_n$ , wenn für  $i = 1, \ldots, n$  gilt:

- Gleichwahrscheinlichkeit der Ereignisse:  $P(X = a_i) = \frac{1}{n}$
- Erwartungswert:  $EX = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^{n} a_i$
- Streuung:  $D^2 X = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^{n} (a_i EX)^2$
- Korrelation

Grad des linearen Zusammenhangs zwischen Zufallsgrößen

Korrelationskoeffizient

zweier Zufallsgrößen X und Y:  $\rho(X,Y) := \frac{E(X \cdot Y) - EX \cdot EY}{\sqrt{D^2 \cdot Y \cdot D^2 \cdot Y}}$ 

Es gilt:  $\rho(X, Y) = \begin{cases} = 0 & \longrightarrow X, Y \text{ unkorreliert} \\ \neq 0 & \longrightarrow X, Y \text{ korreliert} \end{cases}$ 

Autokorrelation

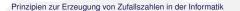
Korrelation einer Zufallsgröße X mit sich selbst ( $\rho(X, X)$ )

- → Verarbeitung der Zufallszahlen (ZZ) stets durch Computer
- → **Erzeugung** der ZZ entweder durch Computer oder extern

- → Verarbeitung der Zufallszahlen (ZZ) stets durch Computer
- → **Erzeugung** der ZZ entweder durch Computer oder extern
  - Grundanforderungen an Zufallszahlengeneratoren
    - Uniformität: Gleichvert. der ZZ in jeder erzeugten Folge

- $\longrightarrow$  **Erzeugung** der ZZ entweder durch Computer oder extern
  - Grundanforderungen an Zufallszahlengeneratoren
    - Uniformität: Gleichvert. der ZZ in jeder erzeugten Folge
    - Unabhängigkeit: keine Autokorrelation zwischen den erzeugten ZZ-Folgen

- → Verarbeitung der Zufallszahlen (ZZ) stets durch Computer
- → Erzeugung der ZZ entweder durch Computer oder extern
  - Grundanforderungen an Zufallszahlengeneratoren
    - Uniformität: Gleichvert. der ZZ in jeder erzeugten Folge
    - Unabhängigkeit: keine Autokorrelation zwischen den erzeugten ZZ-Folgen
  - zusätzliche Wünsche/Erfordernisse
    - diskrete Zufallsgrößen



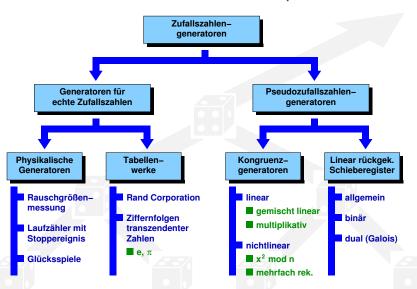
- → Verarbeitung der Zufallszahlen (ZZ) stets durch Computer
- → **Erzeugung** der ZZ entweder durch Computer oder extern
  - Grundanforderungen an Zufallszahlengeneratoren
    - Uniformität: Gleichvert. der ZZ in jeder erzeugten Folge
    - Unabhängigkeit: keine Autokorrelation zwischen den erzeugten ZZ-Folgen
  - zusätzliche Wünsche/Erfordernisse
    - diskrete Zufallsgrößen
    - anwendungsabhängig: entweder Reproduzierbarkeit oder Irreproduzierbarkeit der ZZ-Folgen

- → Verarbeitung der Zufallszahlen (ZZ) stets durch Computer
- → **Erzeugung** der ZZ entweder durch Computer oder extern
  - Grundanforderungen an Zufallszahlengeneratoren
    - Uniformität: Gleichvert. der ZZ in jeder erzeugten Folge
    - Unabhängigkeit: keine Autokorrelation zwischen den erzeugten ZZ-Folgen
  - zusätzliche Wünsche/Erfordernisse
    - diskrete Zufallsgrößen
    - anwendungsabhängig: entweder Reproduzierbarkeit oder Irreproduzierbarkeit der ZZ-Folgen
    - ZZ oft im Intervall [0, 1), {0, 1}, {0, ..., 9}

- → Verarbeitung der Zufallszahlen (ZZ) stets durch Computer
- → **Erzeugung** der ZZ entweder durch Computer oder extern
  - Grundanforderungen an Zufallszahlengeneratoren
    - Uniformität: Gleichvert. der ZZ in jeder erzeugten Folge
    - Unabhängigkeit: keine Autokorrelation zwischen den erzeugten ZZ-Folgen
  - zusätzliche Wünsche/Erfordernisse
    - diskrete Zufallsgrößen
    - anwendungsabhängig: entweder Reproduzierbarkeit oder Irreproduzierbarkeit der ZZ-Folgen
    - ZZ oft im Intervall [0, 1), {0, 1}, {0, ..., 9}
    - Schnelligkeit, Ergiebigkeit, Unvorhersagbarkeit des Generators

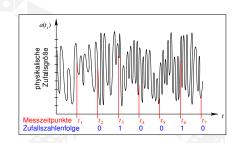
- → Verarbeitung der Zufallszahlen (ZZ) stets durch Computer
- → **Erzeugung** der ZZ entweder durch Computer oder extern
  - Grundanforderungen an Zufallszahlengeneratoren
    - Uniformität: Gleichvert. der ZZ in jeder erzeugten Folge
    - Unabhängigkeit: keine Autokorrelation zwischen den erzeugten ZZ-Folgen
  - zusätzliche Wünsche/Erfordernisse
    - diskrete Zufallsgrößen
    - anwendungsabhängig: entweder Reproduzierbarkeit oder Irreproduzierbarkeit der ZZ-Folgen
    - ZZ oft im Intervall [0, 1), {0, 1}, {0, ..., 9}
    - Schnelligkeit, Ergiebigkeit, Unvorhersagbarkeit des Generators
    - algorithmische Transformation Gleichverteilung → andere bekannte Verteilungen bei Bedarf

### Klassifikation der Prinzipien



### Rauschgrößenmessung

- zeitguantisierte Erfassung einer zugrundeliegenden physikalischen Zufallsgröße und Transformation in Zufallszahlenfolge
- $a(t_i) \ge a(t_{i-1}) \longrightarrow \text{Ausgabe } y(t_i) = 1$  $a(t_i) < a(t_{i-1}) \longrightarrow \text{Ausgabe } y(t_i) = 0$ Transformation z.B.:

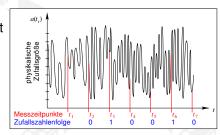


### Rauschgrößenmessung

- zeitguantisierte Erfassung einer zugrundeliegenden physikalischen Zufallsgröße und Transformation in Zufallszahlenfolge
- $a(t_i) \ge a(t_{i-1}) \longrightarrow \text{Ausgabe } y(t_i) = 1$  $a(t_i) < a(t_{i-1}) \longrightarrow \text{Ausgabe } y(t_i) = 0$ Transformation z.B.:

#### Vorteile

- gute statistische Eigenschaften
- keine inhärente Reproduzierbarkeit



### Rauschgrößenmessung

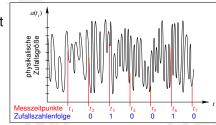
- zeitguantisierte Erfassung einer zugrundeliegenden physikalischen Zufallsgröße und Transformation in Zufallszahlenfolge
- $a(t_i) \ge a(t_{i-1}) \longrightarrow \text{Ausgabe } y(t_i) = 1$  Transformation z.B.:  $a(t_i) < a(t_{i-1}) \longrightarrow \text{Ausgabe } y(t_i) = 0$

#### Vorteile

- gute statistische Eigenschaften
- keine inhärente Reproduzierbarkeit

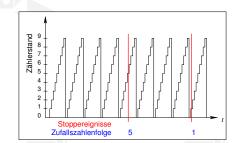
#### **Nachteile**

- Auswirkungen von Messfehlern
- Verfügbarkeit und maximale Abtastrate abhängig von physikalischer Zufallsgröße



### Laufzähler mit Stoppereignis

 Zähler modulo n, der in schneller Folge fortlaufend von 0 bis n-1 zählt und jeweils bei Eintreten des zufälligen zählerunabhängigen Stoppereignisses sofort den aktuellen Zählerwert als Zufallszahl bereitstellt

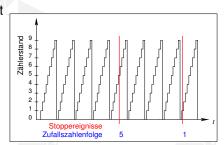


### Laufzähler mit Stoppereignis

 Zähler modulo n, der in schneller Folge fortlaufend von 0 bis n-1 zählt und jeweils bei Eintreten des zufälligen zählerunabhängigen Stoppereignisses sofort den aktuellen Zählerwert als Zufallszahl bereitstellt

#### Vorteile

- gute statistische Eigenschaften
- keine inhärente Reproduzierbarkeit



### Laufzähler mit Stoppereignis

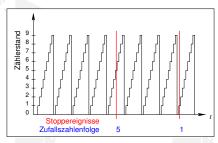
 Zähler modulo n, der in schneller Folge fortlaufend von 0 bis n-1 zählt und jeweils bei Eintreten des zufälligen zählerunabhängigen Stoppereignisses sofort den aktuellen Zählerwert als Zufallszahl bereitstellt

#### Vorteile

- gute statistische Eigenschaften
- keine inhärente Reproduzierbarkeit

#### **Nachteile**

- Organisation der Stoppereignisse
- Stoppereignisse nicht zeitlich äquidistant
- mehrfaches vollständiges Durchzählen zwischen aufeinanderfolgenden Stoppereignissen sicherzustellen



#### Definition transzendente Zahlen

Zahlen, die nicht algebraisch sind, d.h. die nicht als Nullstellen beliebiger Polynome  $a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \ldots + a_1 x + a_0$  mit  $a_i \in \mathbb{Q}$ und  $i \in \{0, ..., n\}, n \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$  vorkommen können. (z.B. e,  $\pi$ )

> 3,141592653 2,718281828... 589793238...

#### Definition transzendente Zahlen

Zahlen, die nicht algebraisch sind, d.h. die nicht als Nullstellen beliebiger Polynome  $a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \ldots + a_1 x + a_0$  mit  $a_i \in \mathbb{Q}$ und  $i \in \{0, ..., n\}, n \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$  vorkommen können. (z.B. e,  $\pi$ )

#### Prinzip

- Berechnung und Tabellierung der gewünschten transzendenten Zahl auf hinreichend viele zuverlässige Nachkommastellen (z.B. mittels Spigotalgorithmen)
- zufällige Auswahl einer Ziffernfolge, Nutzung als Zufallszahlenfolge und Kennzeichnung als bereits genutzt

3,141592653 2,718281828... 589793238...

Echte Zufallszahlen

#### Definition transzendente Zahlen

Zahlen, die nicht algebraisch sind, d.h. die nicht als Nullstellen beliebiger Polynome  $a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \ldots + a_1 x + a_0$  mit  $a_i \in \mathbb{Q}$ und  $i \in \{0, ..., n\}, n \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$  vorkommen können. (z.B. e,  $\pi$ )

#### Prinzip

- Berechnung und Tabellierung der gewünschten transzendenten Zahl auf hinreichend viele zuverlässige Nachkommastellen (z.B. mittels Spigotalgorithmen)
- zufällige Auswahl einer Ziffernfolge, Nutzung als Zufallszahlenfolge und Kennzeichnung als bereits genutzt

#### Vorteile

- leichte rechnergestützte Realisierbarkeit
- leichte Vorabgenerierung für spätere Nutzung

3,141592653 2,718281828... 589793238...

Echte Zufallszahlen

#### Definition transzendente Zahlen

Zahlen, die nicht algebraisch sind, d.h. die nicht als Nullstellen beliebiger Polynome  $a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \ldots + a_1 x + a_0$  mit  $a_i \in \mathbb{Q}$ und  $i \in \{0, ..., n\}, n \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$  vorkommen können. (z.B. e,  $\pi$ )

#### Prinzip

- Berechnung und Tabellierung der gewünschten transzendenten Zahl auf hinreichend viele zuverlässige Nachkommastellen (z.B. mittels Spigotalgorithmen)
- zufällige Auswahl einer Ziffernfolge, Nutzung als Zufallszahlenfolge und Kennzeichnung als bereits genutzt

#### Vorteile

- leichte rechnergestützte Realisierbarkeit
- leichte Vorabgenerierung für spätere Nutzung

## 3,141592653 2,718281828... 589793238...

#### **Nachteile**

- keine gesicherten statistischen Eigenschaften, nur Annahmen
- hoher Bekanntheitsgrad der Ziffernfolgen

Gewinnung der Zahlenfolgen durch deterministische Berechnung Zufall --> Pseudozufall: Wegfall der generellen Unvorhersagbarkeit

Gewinnung der Zahlenfolgen durch deterministische Berechnung Zufall — Pseudozufall: Wegfall der generellen Unvorhersagbarkeit

 gemeinsames Prinzip ausgehend von einem gewählten Startwert und geeigneten Parameterbelegungen erfolgt Bestimmung der Pseudozufallszahlenfolge durch spezifische rekursive Berechnungsvorschrift

Gewinnung der Zahlenfolgen durch deterministische Berechnung Zufall --- Pseudozufall: Wegfall der generellen Unvorhersagbarkeit

- gemeinsames Prinzip ausgehend von einem gewählten Startwert und geeigneten Parameterbelegungen erfolgt Bestimmung der Pseudozufallszahlenfolge durch spezifische rekursive Berechnungsvorschrift
- Forderung für perfekten Pseudozufallszahlengenerator Es soll keinen effizienten (polynomiellen) Algorithmus geben, der eine Pseudozufallszahlenfolge ohne Kenntnis der Berechnungsvorschrift, des Startwertes und der Parameterbelegungen signifikant von einer echten Zufallszahlenfolge unterscheiden kann.

Gewinnung der Zahlenfolgen durch deterministische Berechnung Zufall — Pseudozufall: Wegfall der generellen Unvorhersagbarkeit

- gemeinsames Prinzip ausgehend von einem gewählten Startwert und geeigneten Parameterbelegungen erfolgt Bestimmung der Pseudozufallszahlenfolge durch spezifische rekursive Berechnungsvorschrift
- Forderung für perfekten Pseudozufallszahlengenerator Es soll keinen effizienten (polynomiellen) Algorithmus geben, der eine Pseudozufallszahlenfolge ohne Kenntnis der Berechnungsvorschrift, des Startwertes und der Parameterbelegungen signifikant von einer echten Zufallszahlenfolge unterscheiden kann.
- gemeinsame Eigenschaft
  - Periodizität: zyklische Wiederholung der Pseudozufallszahlenfolge (PZZ-Folge) nach endlicher Länge
  - **Ziel:** Maximierung der Periodenlänge

Prinzip

Parameter:  $a, m \in \mathbb{N}$  mit a > 2, a < m, m > 1

 $z_0 \in \{1, \ldots, m-1\}$ Startwert: Rekursion:  $z_i = (a \cdot z_{i-1}) \mod m$ 

**PZZ-Folge:**  $r_i = z_i/m$  Es gilt:  $r_i \in [0, 1)$ 

Prinzip

Parameter:  $a, m \in \mathbb{N}$  mit a > 2, a < m, m > 1

**Startwert:**  $z_0 \in \{1, ..., m-1\}$ **Rekursion:**  $z_i = (a \cdot z_{i-1}) \mod m$ 

**PZZ-Folge:**  $r_i = z_i/m$  Es gilt:  $r_i \in [0, 1)$ 

maximale Periodenlänge

m unter folgenden Bedingungen (Kobayashi):

- $m = p^k$  oder  $m = 2p^k$  mit p ungerade Primzahl,  $k \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$
- $a^{m-1} \equiv 1 \mod m$
- $ggT(z_0, m) = 1$

Minimierung der Autokorrelation:  $a \approx \sqrt{m}$ 

Prinzip

Parameter:  $a, m \in \mathbb{N}$  mit a > 2, a < m, m > 1

**Startwert:**  $z_0 \in \{1, ..., m-1\}$ **Rekursion:**  $z_i = (a \cdot z_{i-1}) \mod m$ 

**PZZ-Folge:**  $r_i = z_i/m$  Es gilt:  $r_i \in [0, 1)$ 

maximale Periodenlänge

m unter folgenden Bedingungen (Kobayashi):

- $m = p^k$  oder  $m = 2p^k$  mit p ungerade Primzahl,  $k \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$
- $a^{m-1} \equiv 1 \mod m$
- $ggT(z_0, m) = 1$

Minimierung der Autokorrelation:  $a \approx \sqrt{m}$ 

#### Vorteile

Schnelligkeit des Verfahrens und leichte Implementierbarkeit

Prinzip

Parameter:  $a, m \in \mathbb{N}$  mit a > 2, a < m, m > 1

**Startwert:**  $z_0 \in \{1, ..., m-1\}$ **Rekursion:**  $z_i = (a \cdot z_{i-1}) \mod m$ 

**PZZ-Folge:**  $r_i = z_i/m$  Es gilt:  $r_i \in [0, 1)$ 

maximale Periodenlänge

m unter folgenden Bedingungen (Kobayashi):

- $m = p^k$  oder  $m = 2p^k$  mit p ungerade Primzahl,  $k \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$
- $a^{m-1} \equiv 1 \mod m$
- $ggT(z_0, m) = 1$

Minimierung der Autokorrelation:  $a \approx \sqrt{m}$ 

#### Vorteile

Schnelligkeit des Verfahrens und leichte Implementierbarkeit

#### **Nachteile**

- keine optimalen statistischen Eigenschaften, kleine Periodenlänge
- leichte Vorhersagbarkeit der PZZ-Folge (nicht perfekt)

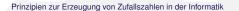
Prinzip

Parameter:  $a, c, m \in \mathbb{N} \text{ mit } a < m, a \ge 2, c < m, c > 0, m > 1$ 

 $z_0 \in \{1, \ldots, m-1\}$ Startwert:

 $z_i = (a \cdot z_{i-1} + c) \mod m$ Rekursion:

PZZ-Folge:  $r_i = z_i/m$  Es gilt:  $r_i \in [0, 1)$ 



Prinzip

Parameter:  $a, c, m \in \mathbb{N} \text{ mit } a < m, a > 2, c < m, c > 0, m > 1$ 

Startwert:  $z_0 \in \{1, \ldots, m-1\}$ 

**Rekursion:**  $z_i = (a \cdot z_{i-1} + c) \mod m$ 

**PZZ-Folge:**  $r_i = z_i/m$  Es gilt:  $r_i \in [0, 1)$ 

maximale Periodenlänge

m unter folgenden Bedingungen (Lehmer):

- ggT(c, m) = 1
- $a \equiv 1 \mod q$  für jeden Elementarteiler q von m
- $a \equiv 1 \mod 4$  falls 4 Teiler von m ist

Minimierung der Autokorr. (Fishman/Greenb.):  $a \approx \sqrt{m - \frac{6c}{m}(1 - \frac{c}{m})}$ 

Prinzip

Parameter:  $a, c, m \in \mathbb{N} \text{ mit } a < m, a > 2, c < m, c > 0, m > 1$ 

 $z_0 \in \{1, \ldots, m-1\}$ Startwert:

**Rekursion:**  $z_i = (a \cdot z_{i-1} + c) \mod m$ 

**PZZ-Folge:**  $r_i = z_i/m$  Es gilt:  $r_i \in [0, 1)$ 

maximale Periodenlänge

m unter folgenden Bedingungen (Lehmer):

- ggT(c, m) = 1
- $a \equiv 1 \mod q$  für jeden Elementarteiler q von m
- $a \equiv 1 \mod 4$  falls 4 Teiler von m ist

Minimierung der Autokorr. (Fishman/Greenb.):  $a \approx \sqrt{m - \frac{6c}{m}(1 - \frac{c}{m})}$ 

#### Vorteile

Schnelligkeit des Verfahrens und leichte Implementierbarkeit

Prinzip

Parameter:  $a, c, m \in \mathbb{N} \text{ mit } a < m, a > 2, c < m, c > 0, m > 1$ 

Startwert:  $z_0 \in \{1, \ldots, m-1\}$ 

**Rekursion:**  $z_i = (a \cdot z_{i-1} + c) \mod m$ **PZZ-Folge:**  $r_i = z_i/m$  Es gilt:  $r_i \in [0, 1)$ 

maximale Periodenlänge

m unter folgenden Bedingungen (Lehmer):

- ggT(c, m) = 1
- $a \equiv 1 \mod q$  für jeden Elementarteiler q von m
- $a \equiv 1 \mod 4$  falls 4 Teiler von m ist

Minimierung der Autokorr. (Fishman/Greenb.):  $a \approx \sqrt{m - \frac{6c}{m}(1 - \frac{c}{m})}$ 

#### Vorteile

Schnelligkeit des Verfahrens und leichte Implementierbarkeit

#### **Nachteile**

- keine optimalen statistischen Eigenschaften, kleine Periodenlänge
- leichte Vorhersagbarkeit der PZZ-Folge (nicht perfekt)

# Mehrfach rekursiver Kongruenzgenerator

• Prinzip

**Parameter:**  $r, m, a_1, ..., a_r \in \mathbb{N} \text{ mit } r \ge 1, a_i \in \{0, ..., m-1\}, m > 1$ **Startwert:**  $z_1, ..., z_r \in \{0, ..., m-1\} \text{ mit } \exists j \in \{1, ..., r\} . z_i \ne 0$ 

**Rekursion:**  $z_i = \left(\sum_{k=1}^r a_k \cdot z_{i-k}\right) \mod m$ 

**PZZ-Folge:**  $r_i = z_i/m$  Es gilt:  $r_i \in [0, 1)$ 

Spezialfall: Fibonacci-Generator

# Mehrfach rekursiver Kongruenzgenerator

Prinzip

Parameter:  $r, m, a_1, \ldots, a_r \in \mathbb{N} \text{ mit } r \ge 1, a_i \in \{0, \ldots, m-1\}, m > 1$ **Startwert:**  $z_1, ..., z_r \in \{0, ..., m-1\} \text{ mit } \exists j \in \{1, ..., r\} \ . \ z_i \neq 0$ 

**Rekursion:**  $z_i = \left(\sum_{k=1}^r a_k \cdot z_{i-k}\right) \mod m$ 

**PZZ-Folge:**  $r_i = z_i/m$  Es gilt:  $r_i \in [0, 1)$ 

Spezialfall: Fibonacci-Generator

maximale Periodenlänge

 $m^r - 1$ 

Belegungsvorschrift der Parameter für max. Periodenlänge ändert sich mit jedem Vorgabewert für r, keine geschl. Darst.

# Mehrfach rekursiver Kongruenzgenerator

Prinzip

 $r, m, a_1, \ldots, a_r \in \mathbb{N} \text{ mit } r \ge 1, a_i \in \{0, \ldots, m-1\}, m > 1$ Parameter:  $z_1, \ldots, z_r \in \{0, \ldots, m-1\} \text{ mit } \exists j \in \{1, \ldots, r\} : z_i \neq 0$ Startwert:

**Rekursion:**  $z_i = \left(\sum_{k=1}^r a_k \cdot z_{i-k}\right) \mod m$ 

**PZZ-Folge:**  $r_i = z_i/m$  Es gilt:  $r_i \in [0, 1)$ 

Spezialfall: Fibonacci-Generator

maximale Periodenlänge

 $m^r-1$ 

Belegungsvorschrift der Parameter für max. Periodenlänge ändert sich mit jedem Vorgabewert für r, keine geschl. Darst.

#### Vorteile

- größere maximale Periodenlänge, schwierigere Vorhersagbarkeit
- Schnelligkeit des Verfahrens und leichte Implementierbarkeit

# Mehrfach rekursiver Kongruenzgenerator

### Prinzip

 $r, m, a_1, \ldots, a_r \in \mathbb{N} \text{ mit } r \ge 1, a_i \in \{0, \ldots, m-1\}, m > 1$ Parameter:  $z_1, \ldots, z_r \in \{0, \ldots, m-1\} \text{ mit } \exists j \in \{1, \ldots, r\} : z_i \neq 0$ Startwert:

**Rekursion:**  $z_i = \left(\sum_{k=1}^r a_k \cdot z_{i-k}\right) \mod m$ 

**PZZ-Folge:**  $r_i = z_i/m$  Es gilt:  $r_i \in [0, 1)$ 

Spezialfall: Fibonacci-Generator

### maximale Periodenlänge

$$m^r - 1$$

Belegungsvorschrift der Parameter für max. Periodenlänge ändert sich mit jedem Vorgabewert für r, keine geschl. Darst.

#### Vorteile

- größere maximale Periodenlänge, schwierigere Vorhersagbarkeit
- Schnelligkeit des Verfahrens und leichte Implementierbarkeit

#### Nachteile

- keine optimalen statistischen Eigenschaften, nicht perfekt
- hoher Aufwand zum Finden geeigneter Parameterbelegungen



Prinzip

**Parameter:**  $s, p, q \in \mathbb{N}$  mit p, q prim,  $p \approx q, p, q \equiv 3 \mod 4$ ,

0 < s < pq, ggT(s, pq) = 1

Startwert:  $z_0 = s^2 \mod (pq)$ 

**Rekursion:**  $z_i = z_{i-1}^2 \mod (pq)$ **PZZ-Folge:**  $r_i = z_i \mod 2$  Es gilt:  $r_i \in \{0, 1\}$ 

Prinzip

pq

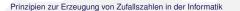
**Parameter:**  $s, p, q \in \mathbb{N}$  mit p, q prim,  $p \approx q$ ,  $p, q \equiv 3 \mod 4$ ,

0 < s < pq, ggT(s, pq) = 1

Startwert:  $z_0 = s^2 \mod (pq)$ **Rekursion:**  $z_i = z_{i-1}^2 \mod (pq)$ 

**PZZ-Folge:**  $r_i = z_i \mod 2$  Es gilt:  $r_i \in \{0, 1\}$ 

maximale Periodenlänge



Prinzip

**Parameter:**  $s, p, q \in \mathbb{N}$  mit p, q prim,  $p \approx q$ ,  $p, q \equiv 3 \mod 4$ , 0 < s < pq, ggT(s, pq) = 1

Startwert:  $z_0 = s^2 \mod (pq)$ 

**Rekursion:**  $z_i = z_{i-1}^2 \mod (pq)$ **PZZ-Folge:**  $r_i = z_i \mod 2$  Es gilt:  $r_i \in \{0, 1\}$ 

maximale Periodenlänge pq

#### Vorteile

- perfekter Pseudozufallszahlengenerator
- leichte Implementierbarkeit
- leichte Wahl geeigneter Parameterbelegungen

Prinzip

**Parameter:**  $s, p, q \in \mathbb{N}$  mit p, q prim,  $p \approx q$ ,  $p, q \equiv 3 \mod 4$ , 0 < s < pq, ggT(s, pq) = 1

Startwert:  $z_0 = s^2 \mod (pq)$ **Rekursion:**  $z_i = z_{i-1}^2 \mod (pq)$ 

**PZZ-Folge:**  $r_i = z_i \mod 2$  Es gilt:  $r_i \in \{0, 1\}$ 

 maximale Periodenlänge pq

#### Vorteile

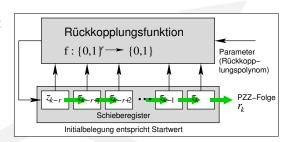
- perfekter Pseudozufallszahlengenerator
- leichte Implementierbarkeit
- leichte Wahl geeigneter Parameterbelegungen

#### **Nachteile**

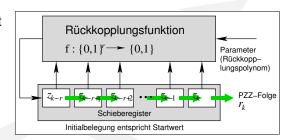
- nur ein Bit pro Rekursionsschritt → langsam
- kleine Periodenlänge

### Prinzip

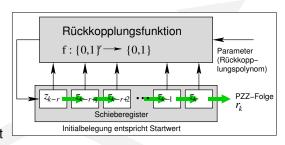
 Schieberegister mit Bitfolge  $\neq 0^r$ initialisiert



- Schieberegister mit Bitfolge  $\neq 0^r$ initialisiert
- Bits schieben sich taktweise durch die Kaskade

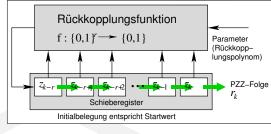


- Schieberegister mit Bitfolge  $\neq 0^r$ initialisiert
- Bits schieben sich taktweise durch die Kaskade
- Bit der letzten Zelle als Pseudozufallsbit taktweise ausgegeben



- Schieberegister mit Bitfolge  $\neq 0^r$ initialisiert
- Bits schieben sich taktweise durch die Kaskade
- Bit der letzten Zelle als Pseudozufallsbit taktweise ausgegeben
- Rückkopplungsfunktion  $f: \{0,1\}^r \longrightarrow \{0,1\}$ Parameter (Rückkopplungspolynom) PZZ-Folge Schieberegister Initialbelegung entspricht Startwert
- Bit der ersten Zelle mittels Rückkopplungsfunktion berechnet

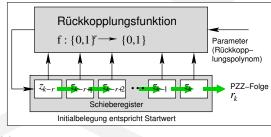
- Schieberegister mit Bitfolge  $\neq 0^r$ initialisiert
- Bits schieben sich taktweise durch die Kaskade
- Bit der letzten Zelle als Pseudozufallsbit taktweise ausgegeben



- Bit der ersten Zelle mittels Rückkopplungsfunktion berechnet
- Rückkopplungsfunktion und ihre Parameter bestimmen wesentlich die Qualität der PZZ-Folge

### Prinzip

- Schieberegister mit Bitfolge  $\neq 0^r$ initialisiert
- Bits schieben sich taktweise durch die Kaskade
- Bit der letzten Zelle als Pseudozufallsbit taktweise ausgegeben



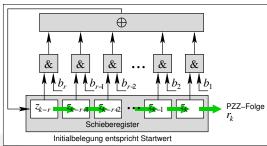
- Bit der ersten Zelle mittels Rückkopplungsfunktion berechnet
- Rückkopplungsfunktion und ihre Parameter bestimmen wesentlich die Qualität der PZZ-Folge

### maximale Periodenlänge

2<sup>r</sup> – 1 Bit, unabhängig von der gewählten zulässigen Initialisierung

**Prinzip** 

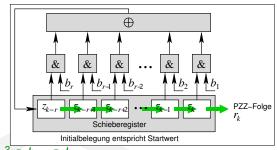
Rückkopplungsfkt. mit den Parametern  $b_i \in \{0, 1\}$  mit  $i = 1, \ldots, r$  behaftet



- Rückkopplungsfkt. mit den Parametern  $b_i \in \{0, 1\}$  mit  $i = 1, \ldots, r$  behaftet
- Parameter b<sub>i</sub> bilden Koeffizienten des charakt. Polynoms

$$p: \{0,1\} \rightarrow \{0,1\}$$

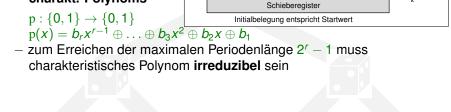
$$p(x) = b_r x^{r-1} \oplus \ldots \oplus b_3 x^2 \oplus b_2 x \oplus b_1$$
Initia



PZZ-Folge

Binäres linear rückgekoppeltes Schieberegister

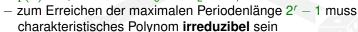
- Rückkopplungsfkt. mit den Parametern  $b_i \in \{0, 1\}$  mit  $i=1,\ldots,r$  behaftet
- Parameter b<sub>i</sub> bilden Koeffizienten des charakt. Polynoms



**Prinzip** 

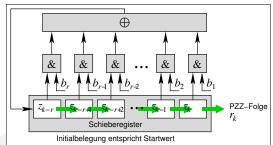
- Rückkopplungsfkt. mit den Parametern  $b_i \in \{0, 1\}$  mit  $i=1,\ldots,r$  behaftet
- Parameter b<sub>i</sub> bilden Koeffizienten des charakt. Polynoms

$$p: \{0,1\} \to \{0,1\}$$
 Initial  $p(x) = b_r x^{r-1} \oplus \ldots \oplus b_3 x^2 \oplus b_2 x \oplus b_1$ 



### Vorteile

- leicht in Hardware implementierbar
- sehr schnell, einfache Parameterwahl



**Prinzip** 

- Rückkopplungsfkt. mit den Parametern  $b_i \in \{0, 1\}$  mit  $i=1,\ldots,r$  behaftet
- Parameter b<sub>i</sub> bilden Koeffizienten des charakt. Polynoms

$$p: \{0,1\} \to \{0,1\}$$
 Initial  $p(x) = b_r x^{r-1} \oplus \ldots \oplus b_3 x^2 \oplus b_2 x \oplus b_1$ 

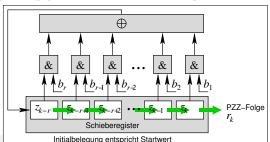
 zum Erreichen der maximalen Periodenlänge 2<sup>r</sup> − 1 muss charakteristisches Polynom irreduzibel sein

#### Vorteile

- leicht in Hardware implementierbar
- sehr schnell, einfache Parameterwahl

#### **Nachteile**

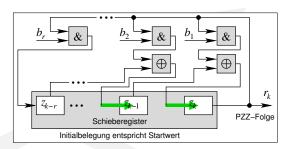
nicht perfekt



### Galois-Schieberegister

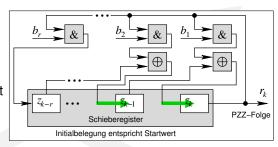
### **Prinzip**

entspricht dem binären linear rückgekoppelten Schieberegister



### Galois-Schieberegister

- entspricht dem binären linear rückgekoppelten Schieberegister
- eine ⊕-Operation gespart



### Galois-Schieberegister

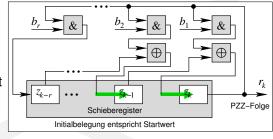
### **Prinzip**

- entspricht dem binären linear rückgekoppelten Schieberegister
- eine ⊕-Operation gespart
- zum Erreichen der maximalen Periodenlänge  $2^r - 1$  muss charakteristisches Polynom irreduzibel sein

PZZ-Folge Schieberegister Initialbelegung entspricht Startwert

### Galois-Schieberegister

- entspricht dem binären linear rückgekoppelten Schieberegister
- eine ⊕-Operation gespart
- zum Erreichen der maximalen Periodenlänge  $2^r - 1$  muss charakteristisches Polynom irreduzibel sein

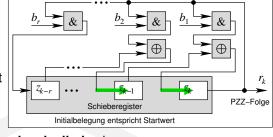


- Transformation duales ↔ binäres lin. rückgek. Schiebereg. möglich

### Galois-Schieberegister

### **Prinzip**

- entspricht dem binären linear rückgekoppelten Schieberegister
- eine ⊕-Operation gespart
- zum Erreichen der maximalen Periodenlänge  $2^r - 1$  muss charakteristisches Polynom irreduzibel sein



Transformation duales ↔ binäres lin. rückgek. Schiebereg. möglich

#### Vorteile

- leicht in Hardware implementierbar
- sehr schnell, einfache Parameterwahl

### Galois-Schieberegister

### **Prinzip**

- entspricht dem binären linear rückgekoppelten Schieberegister
- eine ⊕-Operation gespart
- zum Erreichen der maximalen Periodenlänge  $2^r - 1$  muss charakteristisches Polynom irreduzibel sein



Transformation duales ↔ binäres lin. rückgek. Schiebereg. möglich

#### Vorteile

- leicht in Hardware implementierbar
- sehr schnell, einfache Parameterwahl

#### **Nachteile**

nicht perfekt

 basieren auf konkreten erzeugten (Pseudo)Zufallszahlenfolgen

- basieren auf konkreten erzeugten (Pseudo)Zufallszahlenfolgen
- Generatoren selbst nicht herangezogen

- basieren auf konkreten erzeugten (Pseudo)Zufallszahlenfolgen
- Generatoren selbst nicht herangezogen
- Aufschluss darüber, "wie gut" Unabhängigkeit und Uniformität eingehalten werden

- basieren auf konkreten erzeugten (Pseudo)Zufallszahlenfolgen
- Generatoren selbst nicht herangezogen
- Aufschluss darüber, "wie gut" Unabhängigkeit und Uniformität eingehalten werden
- Hypothese
  - Vorliegen Gleichverteilung
  - keine Autokorrelation

auf definiertem Signifikanzniveau (z.B. 5%, 1% Fehlertoleranz) akzeptiert oder verworfen

- basieren auf konkreten erzeugten (Pseudo)Zufallszahlenfolgen
- Generatoren selbst nicht herangezogen
- Aufschluss darüber, "wie gut" Unabhängigkeit und Uniformität eingehalten werden
- Hypothese
  - Vorliegen Gleichverteilung
  - keine Autokorrelation

auf definiertem Signifikanzniveau (z.B. 5%, 1% Fehlertoleranz) akzeptiert oder verworfen

 Tests als Algorithmen der mathematischen Statistik notiert und angewendet

- $\chi^2$ -Test (u.a. auf Gleichverteilung)
  - Standardverfahren der mathematischen Statistik
  - für lange PZZ-Folgen (> 50 Zahlen) empfohlen

- $\chi^2$ -Test (u.a. auf Gleichverteilung)
  - Standardverfahren der mathematischen Statistik
  - für lange PZZ-Folgen (> 50 Zahlen) empfohlen
- Kolmogorov-Smirnov-Test (auf Gleichverteilung)
  - i.A. genauer als  $\chi^2$ -Test, aber aufwendiger
  - auch f
    ür kurze PZZ-Folgen

- $\chi^2$ -Test (u.a. auf Gleichverteilung)
  - Standardverfahren der mathematischen Statistik
  - für lange PZZ-Folgen (> 50 Zahlen) empfohlen
- Kolmogorov-Smirnov-Test (auf Gleichverteilung)
  - i.A. genauer als  $\chi^2$ -Test, aber aufwendiger
  - auch f
    ür kurze PZZ-Folgen
- Gap-Test (auf Autokorrelation)
  - Überprüfung der Intervallängen bis zum Wiedererscheinen der gleichen Zahl unter Anwendung des Kolmogorov-Smirnov-Tests

- $\chi^2$ -Test (u.a. auf Gleichverteilung)
  - Standardverfahren der mathematischen Statistik
  - für lange PZZ-Folgen (> 50 Zahlen) empfohlen
- Kolmogorov-Smirnov-Test (auf Gleichverteilung)
  - i.A. genauer als  $\chi^2$ -Test, aber aufwendiger
  - auch f
    ür kurze PZZ-Folgen
- Gap-Test (auf Autokorrelation)
  - Überprüfung der Intervallängen bis zum Wiedererscheinen der gleichen Zahl unter Anwendung des Kolmogorov-Smirnov-Tests
- Poker-Test (auf Autokorrelation)
  - analysiert die Häufigkeit, mit der sich die Ziffern in der PZZ-Folge wiederholen

- χ²-Test (u.a. auf Gleichverteilung)
  - Standardverfahren der mathematischen Statistik
  - für lange PZZ-Folgen (> 50 Zahlen) empfohlen
- Kolmogorov-Smirnov-Test (auf Gleichverteilung)
  - i.A. genauer als  $\chi^2$ -Test, aber aufwendiger
  - auch f
    ür kurze PZZ-Folgen
- Gap-Test (auf Autokorrelation)
  - Überprüfung der Intervallängen bis zum Wiedererscheinen der gleichen Zahl unter Anwendung des Kolmogorov-Smirnov-Tests
- Poker-Test (auf Autokorrelation)
  - analysiert die Häufigkeit, mit der sich die Ziffern in der PZZ-Folge wiederholen
- Mustersuche (auf Autokorrelation)
  - graphische Darstellung und Auswertung der PZZ-Folge
  - Gibt es wiederkehrende regelmäßige Muster oder zyklische Variationen?

- vorgestellte Prinzipien i.A. seit mehreren Jahrzehnten bekannt und im praktischen Einsatz bewährt

- Pseudozufallszahlengeneratoren, die üblicherweise in

- vorgestellte Prinzipien i.A. seit mehreren Jahrzehnten bekannt und im praktischen Einsatz bewährt
- Prinzipien decken ein großes Spektrum nutzbarer und eigenständiger Strategien ab
- Pseudozufallszahlengeneratoren, die üblicherweise in

- vorgestellte Prinzipien i.A. seit mehreren Jahrzehnten bekannt und im praktischen Einsatz bewährt
- Prinzipien decken ein großes Spektrum nutzbarer und eigenständiger Strategien ab
- Repertoire umfasst Prinzipien, die bevorzugt hardware- oder softwarebasiert implementiert werden können

- vorgestellte Prinzipien i.A. seit mehreren Jahrzehnten bekannt und im praktischen Einsatz bewährt
- Prinzipien decken ein großes Spektrum nutzbarer und eigenständiger Strategien ab
- Repertoire umfasst Prinzipien, die bevorzugt hardware- oder softwarebasiert implementiert werden können
- Pseudozufallszahlengeneratoren, die üblicherweise in Programmiersprachen oder von Computer-Algebra-Systemen bereitgestellt werden, sind vorgestellt worden und spezialisieren sich durch ihre Parameterbelegungen

#### Resümee

- vorgestellte Prinzipien i.A. seit mehreren Jahrzehnten bekannt und im praktischen Einsatz bewährt
- Prinzipien decken ein großes Spektrum nutzbarer und eigenständiger Strategien ab
- Repertoire umfasst Prinzipien, die bevorzugt hardware- oder softwarebasiert implementiert werden können
- Pseudozufallszahlengeneratoren, die üblicherweise in Programmiersprachen oder von Computer-Algebra-Systemen bereitgestellt werden, sind vorgestellt worden und spezialisieren sich durch ihre Parameterbelegungen

#### Weiterführende Arbeiten

- Zufallsfunktionen (Orakel)
- chaotische Systeme

# Ausgewählte Literatur

- L. Blum, M. Blum, M. Shub. A Simple Unpredictable Pseudo-Random Number Generator. SIAM J. on Computing **15(2)**:364–383, 1986
- A. Grube. Moderne Erzeugung von Zufallszahlen. S.-Toeche-Mittler-Verlag Darmstadt, 1975
- D. Knuth. The Art of Computer Programming. Vol. 2: Seminumerical Algorithms. Addison-Wesley Ontario, 1998
- N. Schmitz, F. Lehmann. Monte-Carlo-Methoden I. Verlag Anton Hain Meisenheim, 1976
- B. Schneier. Applied Cryptography. John Wiley and Sons Inc. New York, 1994
- R. Zielinski. Erzeugung von Zufallszahlen. Verlag Harri Deutsch Frankfurt/M., 1978