

# Het Vergelijken van Toevalsveranderlijken vanuit een Speltheoretisch Perspectief

Bart De Schuymer



# Overzicht

## 1 Cykeltransitiviteit

- Probabilistische relatie
- Transitiviteit
- Cykeltransitiviteit

## 2 Vergelijken van toevalsveranderlijken

- Dobbelsteenmodel
- Onafhankelijke toevalsveranderlijken
- Afhankelijke toevalsveranderlijken

## 3 Dobbelspellen

- Speldefinitie
- Optimale strategieën



# Overzicht

## 1 Cykeltransitiviteit

Probabilistische relatie

Transitiviteit

Cykeltransitiviteit

## 2 Vergelijken van toevalsveranderlijken

Dobbelsteenmodel

Onafhankelijke toevalsveranderlijken

Afhankelijke toevalsveranderlijken

## 3 Dobbelspellen

Speldefinitie

Optimale strategieën



## Relatie $R$

- Voorbeeld:

$A = \{\text{kroegentocht, endeldarm, ijsberg, mysidacea, enkel, nevel, nirvana, avondmaal}\}$   
 $(a, b) \in R \Leftrightarrow "a \text{ is groter dan } b"$

$(\text{ijsberg, endeldarm}) \in R$   
 $(\text{kroegentocht, ijsberg}) \notin R \wedge (\text{ijsberg, kroegentocht}) \notin R$

- Boolese representatie:

$(a, b) \in R \Leftrightarrow R(a, b) = 1, (a, b) \notin R \Leftrightarrow R(a, b) = 0$



## Relatie $R$

- Voorbeeld:

$A = \{\text{kroegentocht, endeldarm, ijsberg, mysidacea, enkel, nevel, nirvana, avondmaal}\}$   
 $(a, b) \in R \Leftrightarrow "a \text{ is groter dan } b"$

$(\text{ijsberg, endeldarm}) \in R$   
 $(\text{kroegentocht, ijsberg}) \notin R \wedge (\text{ijsberg, kroegentocht}) \notin R$

- Boolese representatie:

$(a, b) \in R \Leftrightarrow R(a, b) = 1, (a, b) \notin R \Leftrightarrow R(a, b) = 0$



## Relatie $R$

- Voorbeeld:

$$A = \{\text{kroegentocht, endeldarm, ijsberg, mysidacea, enkel, nevel, nirvana, avondmaal}\}$$
$$(a, b) \in R \Leftrightarrow "a \text{ is groter dan } b"$$
$$(ijsberg, endeldarm) \in R$$
$$(kroegentocht, ijsberg) \notin R \wedge (ijsberg, kroegentocht) \notin R$$

- Boolese representatie:

$$(a, b) \in R \Leftrightarrow R(a, b) = 1, (a, b) \notin R \Leftrightarrow R(a, b) = 0$$


# Preferentiestructuur

- Strikte preferentierelatie  $P$ :

$$P(a, b) = 1 \Leftrightarrow \text{"}a \text{ wordt geprefereerd over } b\text{"}$$

- Indifferentierelatie  $I$ :

$$I(a, b) = 1 \Leftrightarrow \text{"}a \text{ en } b \text{ zijn evenwaardig"}$$

- Onvergelijkbaarheidsrelatie  $J$ :

$$J(a, b) = 1 \Leftrightarrow \text{"}a \text{ en } b \text{ zijn onvergelijkbaar"}$$

- Hier:

$$J = \emptyset$$



# Preferentiestructuur

- Strikte preferentierelatie  $P$ :

$$P(a, b) = 1 \Leftrightarrow \text{"}a \text{ wordt geprefereerd over } b\text{"}$$

- Indifferentierelatie  $I$ :

$$I(a, b) = 1 \Leftrightarrow \text{"}a \text{ en } b \text{ zijn evenwaardig"}$$

- Onvergelijkbaarheidsrelatie  $J$ :

$$J(a, b) = 1 \Leftrightarrow \text{"}a \text{ en } b \text{ zijn onvergelijkbaar"}$$

- Hier:

$$J = \emptyset$$





## Probabilistische relatie $Q$

- Preferentiestructuur  $\rightsquigarrow$  Probabilistische relatie:

$$Q(a, b) = P(a, b) + \frac{1}{2}I(a, b)$$

- $Q : A \times A \rightarrow \{0, 1/2, 1\}$ :

$$Q(a, b) = 1 - Q(b, a)$$

- Uitbreiding van  $\{0, 1/2, 1\}$  naar  $[0, 1]$ :

$$Q : A \times A \rightarrow [0, 1]$$



## Voorbeeld

- Twee standaard dobbelstenen  $A$  en  $B$ :

$$A = \{1, 2, 3, 4, 5, 6\}, \quad B = \{1, 2, 3, 4, 5, 6\}$$

- Preferentiestructuur:

$$P(A, B) = P(B, A) = \frac{15}{36}, \quad I(A, B) = I(B, A) = \frac{6}{36} \\ \Rightarrow Q(A, B) = \frac{1}{2}$$

- Er geldt:

$$Q(A, B) = \frac{1}{2} \Rightarrow \text{stochastische indifferentie tussen } A \text{ en } B \\ (A =_s B)$$



## Voorbeeld

- Twee standaard dobbelstenen  $A$  en  $B$ :

$$A = \{1, 2, 3, 4, 5, 6\}, \quad B = \{1, 2, 3, 4, 5, 6\}$$

- Preferentiestructuur:

$$P(A, B) = P(B, A) = \frac{15}{36}, \quad I(A, B) = I(B, A) = \frac{6}{36}$$
$$\Rightarrow Q(A, B) = \frac{1}{2}$$

- Er geldt:

$$Q(A, B) = \frac{1}{2} \Rightarrow \text{stochastische indifferentie tussen } A \text{ en } B$$
$$(A =_s B)$$



## Voorbeeld

- Twee standaard dobbelstenen  $A$  en  $B$ :

$$A = \{1, 2, 3, 4, 5, 6\}, \quad B = \{1, 2, 3, 4, 5, 6\}$$

- Preferentiestructuur:

$$P(A, B) = P(B, A) = \frac{15}{36}, \quad I(A, B) = I(B, A) = \frac{6}{36}$$
$$\Rightarrow Q(A, B) = \frac{1}{2}$$

- Er geldt:

$$Q(A, B) = \frac{1}{2} \Rightarrow \text{stochastische indifferentie tussen } A \text{ en } B$$
$$(A =_s B)$$



## Voorbeeld

- Twee andere dobbelstenen  $A$  en  $B$ :

$$A = \{2, 2, 3, 4, 5, 6\}, \quad B = \{1, 2, 3, 4, 5, 7\}$$

- Preferentiestructuur:

$$P(A, B) = \frac{16}{36}, P(B, A) = \frac{15}{36}, I(A, B) = I(B, A) = \frac{5}{36}$$
$$\Rightarrow Q(A, B) = \frac{37}{72} > \frac{1}{2}$$

- Er geldt:

$$Q(A, B) > \frac{1}{2} \Rightarrow A \text{ wordt stochastisch geprefereerd over } B$$
$$(A >_s B)$$



## Voorbeeld

- Twee andere dobbelstenen  $A$  en  $B$ :

$$A = \{2, 2, 3, 4, 5, 6\}, \quad B = \{1, 2, 3, 4, 5, 7\}$$

- Preferentiestructuur:

$$P(A, B) = \frac{16}{36}, P(B, A) = \frac{15}{36}, I(A, B) = I(B, A) = \frac{5}{36}$$
$$\Rightarrow Q(A, B) = \frac{37}{72} > \frac{1}{2}$$

- Er geldt:

$$Q(A, B) > \frac{1}{2} \Rightarrow A \text{ wordt stochastisch geprefereerd over } B$$
$$(A >_s B)$$



## Voorbeeld

- Twee andere dobbelstenen  $A$  en  $B$ :

$$A = \{2, 2, 3, 4, 5, 6\}, \quad B = \{1, 2, 3, 4, 5, 7\}$$

- Preferentiestructuur:

$$P(A, B) = \frac{16}{36}, P(B, A) = \frac{15}{36}, I(A, B) = I(B, A) = \frac{5}{36}$$
$$\Rightarrow Q(A, B) = \frac{37}{72} > \frac{1}{2}$$

- Er geldt:

$$Q(A, B) > \frac{1}{2} \Rightarrow A \text{ wordt stochastisch geprefereerd over } B$$
$$(A >_s B)$$



# Overzicht

## 1 Cykeltransitiviteit

Probabilistische relatie

**Transitiviteit**

Cykeltransitiviteit

## 2 Vergelijken van toevalsveranderlijken

Dobbelsteenmodel

Onafhankelijke toevalsveranderlijken

Afhankelijke toevalsveranderlijken

## 3 Dobbelspellen

Speldefinitie

Optimale strategieën





## Definitie

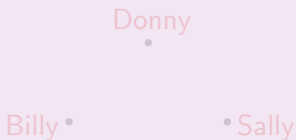
- Relationele definitie:

$$((a,b) \in R \wedge (b,c) \in R) \Rightarrow (a,c) \in R$$

- Voorbeeld: stel  $R$  is de relatie "... is groter dan ..."

$$(\text{Billy is groter dan Donny} \wedge \text{Donny is groter dan Sally}) \Rightarrow \text{Billy is groter dan Sally}$$

- Grafische voorstelling:



## Definitie

- Relationele definitie:

$$((a, b) \in R \wedge (b, c) \in R) \Rightarrow (a, c) \in R$$

- Voorbeeld: stel  $R$  is de relatie "... is groter dan ..."

$$(\text{Billy is groter dan Donny} \wedge \text{Donny is groter dan Sally}) \Rightarrow \text{Billy is groter dan Sally}$$

- Grafische voorstelling:



## Definitie

- Relationele definitie:

$$((a, b) \in R \wedge (b, c) \in R) \Rightarrow (a, c) \in R$$

- Voorbeeld: stel  $R$  is de relatie "... is groter dan ..."

$$(\text{Billy is groter dan Donny} \wedge \text{Donny is groter dan Sally}) \Rightarrow \text{Billy is groter dan Sally}$$

- Grafische voorstelling:



## Definitie

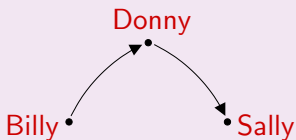
- Relationele definitie:

$$((a, b) \in R \wedge (b, c) \in R) \Rightarrow (a, c) \in R$$

- Voorbeeld: stel  $R$  is de relatie "... is groter dan ..."

$$(\text{Billy is groter dan Donny} \wedge \text{Donny is groter dan Sally}) \Rightarrow \text{Billy is groter dan Sally}$$

- Grafische voorstelling:



## Definitie

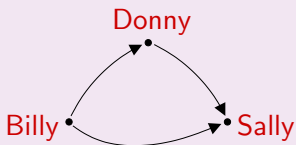
- Relationele definitie:

$$((a, b) \in R \wedge (b, c) \in R) \Rightarrow (a, c) \in R$$

- Voorbeeld: stel  $R$  is de relatie "... is groter dan ..."

$$(\text{Billy is groter dan Donny} \wedge \text{Donny is groter dan Sally}) \Rightarrow \text{Billy is groter dan Sally}$$

- Grafische voorstelling:

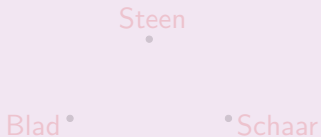


## Niet-transitieve relaties

- Blad-Steen-Schaar spel:

Blad wint van Steen  
Steen wint van Schaar  
Schaar wint van Blad

- Grafische voorstelling:

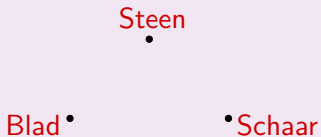


## Niet-transitieve relaties

- Blad-Steen-Schaar spel:

Blad wint van Steen  
Steen wint van Schaar  
Schaar wint van Blad

- Grafische voorstelling:

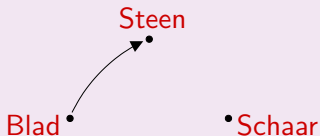


## Niet-transitieve relaties

- Blad-Steen-Schaar spel:

Blad wint van Steen  
Steen wint van Schaar  
Schaar wint van Blad

- Grafische voorstelling:



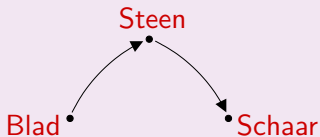


## Niet-transitieve relaties

- Blad-Steen-Schaar spel:

Blad wint van Steen  
Steen wint van Schaar  
Schaar wint van Blad

- Grafische voorstelling:

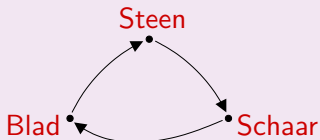


## Niet-transitieve relaties

- Blad-Steen-Schaar spel:

Blad wint van Steen  
Steen wint van Schaar  
Schaar wint van Blad

- Grafische voorstelling:



## Niet-transitieve relaties

- Dobbelstenen:

$$A_1 = \{1, 3, 4, 15, 16, 17\}$$

$$A_2 = \{2, 10, 11, 12, 13, 14\}$$

$$A_3 = \{5, 6, 7, 8, 9, 18\}$$

$$P(A_1, A_2) = \frac{20}{36}, P(A_2, A_3) = \frac{25}{36}, P(A_3, A_1) = \frac{21}{36}$$

- Grafische voorstelling relatie  $\geq_s$ :



## Niet-transitieve relaties

- Dobbelstenen:

$$A_1 = \{1, 3, 4, 15, 16, 17\}$$

$$A_2 = \{2, 10, 11, 12, 13, 14\}$$

$$A_3 = \{5, 6, 7, 8, 9, 18\}$$

$$P(A_1, A_2) = \frac{20}{36}, P(A_2, A_3) = \frac{25}{36}, P(A_3, A_1) = \frac{21}{36}$$

- Grafische voorstelling relatie  $\geq_s$ :

$A_2$   
•

$A_1$  •

•  $A_3$



## Niet-transitieve relaties

- Dobbelstenen:

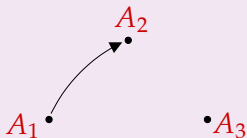
$$A_1 = \{1, 3, 4, 15, 16, 17\}$$

$$A_2 = \{2, 10, 11, 12, 13, 14\}$$

$$A_3 = \{5, 6, 7, 8, 9, 18\}$$

$$P(A_1, A_2) = \frac{20}{36}, P(A_2, A_3) = \frac{25}{36}, P(A_3, A_1) = \frac{21}{36}$$

- Grafische voorstelling relatie  $\geq_s$ :



## Niet-transitieve relaties

- Dobbelstenen:

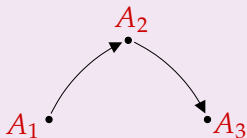
$$A_1 = \{1, 3, 4, 15, 16, 17\}$$

$$A_2 = \{2, 10, 11, 12, 13, 14\}$$

$$A_3 = \{5, 6, 7, 8, 9, 18\}$$

$$P(A_1, A_2) = \frac{20}{36}, P(A_2, A_3) = \frac{25}{36}, P(A_3, A_1) = \frac{21}{36}$$

- Grafische voorstelling relatie  $\geq_s$ :



## Niet-transitieve relaties

- Dobbelstenen:

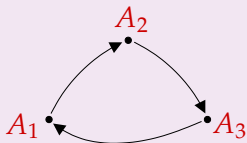
$$A_1 = \{1, 3, 4, 15, 16, 17\}$$

$$A_2 = \{2, 10, 11, 12, 13, 14\}$$

$$A_3 = \{5, 6, 7, 8, 9, 18\}$$

$$P(A_1, A_2) = \frac{20}{36}, P(A_2, A_3) = \frac{25}{36}, P(A_3, A_1) = \frac{21}{36}$$

- Grafische voorstelling relatie  $\geq_s$ :



## Types transitiviteit

- Notatie:  $A = \{A_1, A_2, \dots, A_n\}$  met

$$q_{ij} = Q(A_i, A_j)$$

- $\geq_s$  is transitief  $\Leftrightarrow$

$$q_{ij} \geq \frac{1}{2} \wedge q_{jk} \geq \frac{1}{2} \Rightarrow q_{ik} \geq \frac{1}{2}$$

- Twee belangrijkste klassen:

- Stochastische transitiviteit
- $T$ -transitiviteit





## Types transitiviteit

- Notatie:  $A = \{A_1, A_2, \dots, A_n\}$  met

$$q_{ij} = Q(A_i, A_j)$$

- $\geq_s$  is transitief  $\Leftrightarrow$

$$q_{ij} \geq \frac{1}{2} \wedge q_{jk} \geq \frac{1}{2} \Rightarrow q_{ik} \geq \frac{1}{2}$$

- Twee belangrijkste klassen:

- Stochastische transitiviteit
- $T$ -transitiviteit



## Types transitiviteit

- Notatie:  $A = \{A_1, A_2, \dots, A_n\}$  met

$$q_{ij} = Q(A_i, A_j)$$

- $\geq_s$  is transitief  $\Leftrightarrow$

$$q_{ij} \geq \frac{1}{2} \wedge q_{jk} \geq \frac{1}{2} \Rightarrow q_{ik} \geq \frac{1}{2}$$

- Twee belangrijkste klassen:

- Stochastische transitiviteit
- $T$ -transitiviteit



## Stochastische transitiviteit

- $Q = [q_{ij}]$  is  $g$ -stochastisch transitief, met  $g$  een stijgende  $[1/2, 1]^2 \rightarrow [0, 1]$  functie, indien

$$q_{ij} \geq \frac{1}{2} \wedge q_{jk} \geq \frac{1}{2} \Rightarrow q_{ik} \geq g(q_{ij}, q_{jk})$$



# Stochastische transitiviteit

- Belangrijkste voorbeelden:
  - Zwakke stochastische transitiviteit:  
 $g(x, y) = \frac{1}{2}$
  - Matige stochastische transitiviteit:  
 $g(x, y) = \min(x, y)$
  - Sterke stochastische transitiviteit:  
 $g(x, y) = \max(x, y)$
  - $\lambda$ -stochastische transitiviteit ( $\lambda \in [0, 1]$ ):  
 $g(x, y) = \lambda \max(x, y) + (1 - \lambda) \min(x, y)$

- Telkens geldt:  $\succeq_s$  is transitief



## Partieel stochastische transitiviteit

- Laat  $g : ]1/2, 1]^2 \rightarrow ]1/2, 1]$  commutatief zijn, dan is  $Q = [q_{ij}]$  partieel  $g$ -stochastisch indien

$$q_{ij} > \frac{1}{2} \wedge q_{jk} > \frac{1}{2} \Rightarrow q_{ik} \geq g(q_{ij}, q_{jk})$$



## $T$ -transitiviteit

- $t$ -norm  $T : [0, 1]^2 \rightarrow [0, 1]$ :
  - Eenheidselement 1
  - Stijgend in beide leden
  - Commutatief
  - Associatief
- $Q = [q_{ij}]$  is  $T$ -transitief indien

$$q_{ik} \geq T(q_{ij}, q_{jk})$$



## $T$ -transitiviteit

- Enkele voorbeelden:

- $T_{\mathbf{M}}$ -transitiviteit:  $T_{\mathbf{M}}(x, y) = \min(x, y)$

- $T_{\mathbf{P}}$ -transitiviteit:  $T_{\mathbf{P}}(x, y) = x y$

- $T_{\mathbf{L}}$ -transitiviteit:  $T_{\mathbf{L}}(x, y) = \max(0, x + y - 1)$



# Overzicht

## 1 Cykeltransitiviteit

Probabilistische relatie

Transitiviteit

**Cykeltransitiviteit**

## 2 Vergelijken van toevalsveranderlijken

Dobbelsteenmodel

Onafhankelijke toevalsveranderlijken

Afhankelijke toevalsveranderlijken

## 3 Dobbelspellen

Speldefinitie

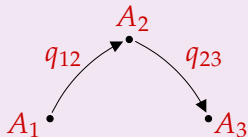
Optimale strategieën



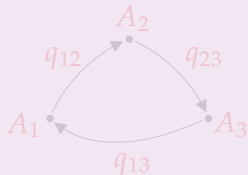


## Alternatieve methode

- Klassiek:

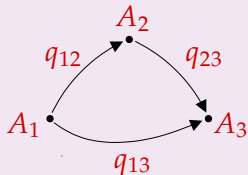


- Cykeltransitiviteit:

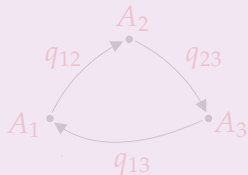


## Alternatieve methode

- Klassiek:

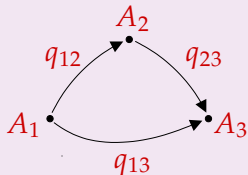


- Cykeltransitiviteit:

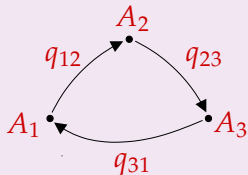


## Alternatieve methode

- Klassiek:



- Cykeltransitiviteit:



## Definities

- Ordening:

$$\alpha_{ijk} = \min(q_{ij}, q_{jk}, q_{ki})$$

$$\beta_{ijk} = \text{mediaan}(q_{ij}, q_{jk}, q_{ki})$$

$$\gamma_{ijk} = \max(q_{ij}, q_{jk}, q_{ki})$$

- $\Delta \subset \mathbb{R}^3$ :

$$\Delta = \{(x, y, z) \in [0, 1]^3 \mid x \leq y \leq z\}$$



## Bovengrensfunctie

- $U : \Delta \rightarrow \mathbb{R}$  is een bovengrensfunctie indien
  - $U(0,0,1) \geq 0 \wedge U(0,1,1) \geq 1$
  - $U(\alpha, \beta, \gamma) + U(1 - \gamma, 1 - \beta, 1 - \alpha) \geq 1$
- $U \in \mathcal{U}$
- Duale ondergrensfunctie:

$$L(\alpha, \beta, \gamma) = 1 - U(1 - \gamma, 1 - \beta, 1 - \alpha)$$



# Bovengrensfunctie

- $U : \Delta \rightarrow \mathbb{R}$  is een bovengrensfunctie indien
  - $U(0,0,1) \geq 0 \wedge U(0,1,1) \geq 1$
  - $U(\alpha, \beta, \gamma) + U(1 - \gamma, 1 - \beta, 1 - \alpha) \geq 1$
- $U \in \mathcal{U}$
- Duale ondergrensfunctie:

$$L(\alpha, \beta, \gamma) = 1 - U(1 - \gamma, 1 - \beta, 1 - \alpha)$$



## Cykeltransitiviteit

- Een probabilistische relatie  $Q$  op  $A$  is cykeltransitief m.b.t. de bovengrensfunctie  $U \in \mathcal{U}$  indien voor alle  $(a, b, c) \in A^3$

$$L(\alpha_{abc}, \beta_{abc}, \gamma_{abc}) \leq \alpha_{abc} + \beta_{abc} + \gamma_{abc} - 1 \leq U(\alpha_{abc}, \beta_{abc}, \gamma_{abc})$$

Of nog, indien voor alle  $(a, b, c) \in A^3$

$$\alpha_{abc} + \beta_{abc} + \gamma_{abc} - 1 \leq U(\alpha_{abc}, \beta_{abc}, \gamma_{abc})$$

- ... Enkele soorten cykeltransitiviteit ...



## Cykeltransitiviteit

- Een probabilistische relatie  $Q$  op  $A$  is cykeltransitief m.b.t. de bovengrensfunctie  $U \in \mathcal{U}$  indien voor alle  $(a, b, c) \in A^3$

$$L(\alpha_{abc}, \beta_{abc}, \gamma_{abc}) \leq \alpha_{abc} + \beta_{abc} + \gamma_{abc} - 1 \leq U(\alpha_{abc}, \beta_{abc}, \gamma_{abc})$$

Of nog, indien voor alle  $(a, b, c) \in A^3$

$$\alpha_{abc} + \beta_{abc} + \gamma_{abc} - 1 \leq U(\alpha_{abc}, \beta_{abc}, \gamma_{abc})$$

- ... Enkele soorten cykeltransitiviteit ...





## $T$ -transitiviteit

- $t$ -norm  $T$  die 1-Lipschitz is:

$$U(\alpha, \beta, \gamma) = \alpha + \beta - T(\alpha, \beta)$$

- Voorbeelden:

$$T_{\mathbf{M}}\text{-transitiviteit: } U_{\mathbf{M}}(\alpha, \beta, \gamma) = \beta$$

$$T_{\mathbf{P}}\text{-transitiviteit: } U_{\mathbf{P}}(\alpha, \beta, \gamma) = \alpha + \beta - \alpha\beta$$

$$T_{\mathbf{L}}\text{-transitiviteit: } U_{\mathbf{L}}(\alpha, \beta, \gamma) = 1$$



## Stochastische transitiviteit

- $g : [1/2, 1]^2 \rightarrow [1/2, 1]$  commutatief en stijgend, met  $g(1/2, x) \leq x$ :

$$U_g(\alpha, \beta, \gamma) = \begin{cases} \beta + \gamma - g(\beta, \gamma) & , \beta \geq 1/2 \wedge \alpha < 1/2 \\ 1/2 & , \alpha \geq 1/2 \\ 2 & , \beta < 1/2 \end{cases}$$



## Partieel stochastische transitiviteit

- $g : ]1/2, 1]^2 \rightarrow ]1/2, 1]$  is commutatief:

$$U_g^p(\alpha, \beta, \gamma) = \begin{cases} \beta + \gamma - g(\beta, \gamma) & , \beta > 1/2 \\ 2 & , \beta \leq 1/2 \end{cases}$$



## Isostochastische transitiviteit

- Laat  $g : [1/2, 1]^2 \rightarrow [1/2, 1]$  commutatief en stijgend zijn, en neutraal element  $1/2$  hebben. Een probabilistische relatie is dan  $g$ -isostochastisch transitief indien

$$q_{ij} \geq \frac{1}{2} \wedge q_{jk} \geq \frac{1}{2} \Rightarrow q_{ik} = g(q_{ij}, q_{jk})$$

- Bovengrensfunctie:

$$U_g^s(\alpha, \beta, \gamma) = \begin{cases} \beta + \gamma - g(\beta, \gamma) & , \beta \geq 1/2 \\ \alpha + \beta - 1 + g(1 - \beta, 1 - \alpha) & , \beta < 1/2 \end{cases}$$



# Overzicht

- 1 Cykeltransitiviteit
  - Probabilistische relatie
  - Transitiviteit
  - Cykeltransitiviteit
- 2 Vergelijken van toevalsveranderlijken
  - Dobbelsteenmodel
  - Onafhankelijke toevalsveranderlijken
  - Afhankelijke toevalsveranderlijken
- 3 Dobbelspellen
  - Speldefinitie
  - Optimale strategieën



## Definities

- Collectie van  $m$  dobbelstenen:

$$\{A_1, A_2, \dots, A_m\}, \#A_i = n_i$$

- Dobbelsteen  $A_i$  met  $n_i$  vlakken:

$$A_i = \{a_1, a_2, \dots, a_{n_i}\}, a_j \in \mathbb{N}_0$$

- Preferentierelatie  $P$ :

$$P(A_1, A_2) = \text{Prob}\{A_1 > A_2\}$$

- Indifferentierelatie  $I$ :

$$I(A_1, A_2) = \text{Prob}\{A_1 = A_2\}$$



## Definities

- Collectie van  $m$  dobbelstenen:

$$\{A_1, A_2, \dots, A_m\}, \#A_i = n_i$$

- Dobbelsteen  $A_i$  met  $n_i$  vlakken:

$$A_i = \{a_1, a_2, \dots, a_{n_i}\}, a_j \in \mathbb{N}_0$$

- Preferentierelatie  $P$ :

$$P(A_1, A_2) = \text{Prob}\{A_1 > A_2\}$$

- Indifferentierelatie  $I$ :

$$I(A_1, A_2) = \text{Prob}\{A_1 = A_2\}$$



## Definities

- Probabilistische relatie  $Q = [q_{ij}]$ :

$$q_{ij} = P(A_i, A_j) + \frac{1}{2}I(A_i, A_j)$$

- Collectie van  $m$  dobbelstenen:

$m$ -dimensionaal dobbelsteenmodel





## Definities

- Probabilistische relatie  $Q = [q_{ij}]$ :

$$q_{ij} = P(A_i, A_j) + \frac{1}{2}I(A_i, A_j)$$

- Collectie van  $m$  dobbelstenen:

*m*-dimensionaal dobbelsteenmodel



## Transitiviteit van het model

- Karakteristieke transitiviteit voor  $n = 3$ :

$$(\exists (i, j, k) = \pi(1, 2, 3))(q_{ik} \geq q_{ij} q_{jk} \wedge q_{ki} \geq q_{kj} q_{ji})$$

met  $\pi(1, 2, 3)$  een permutatie van  $(1, 2, 3)$

- Bovengrensfunctie:

$$U_D(\alpha, \beta, \gamma) = \beta + \gamma - \beta\gamma$$

- Benaming:

Doppeltransitiviteit



## Transitiviteit van het model

- Karakteristieke transitiviteit voor  $n = 3$ :

$$(\exists (i, j, k) = \pi(1, 2, 3))(q_{ik} \geq q_{ij} q_{jk} \wedge q_{ki} \geq q_{kj} q_{ji})$$

met  $\pi(1, 2, 3)$  een permutatie van  $(1, 2, 3)$

- Bovengrensfunctie:

$$U_D(\alpha, \beta, \gamma) = \beta + \gamma - \beta\gamma$$

- Benaming:

Doppeltransitiviteit



# Overzicht

- 1 Cykeltransitiviteit
  - Probabilistische relatie
  - Transitiviteit
  - Cykeltransitiviteit
- 2 Vergelijken van toevalsveranderlijken
  - Dobbelsteenmodel
  - Onafhankelijke toevalsveranderlijken**
  - Afhankelijke toevalsveranderlijken
- 3 Dobbelspellen
  - Speldefinitie
  - Optimale strategieën



## Het veralgemeende dobbelsteenmodel

- Voor collectie toevalsveranderlijken  $(X_1, X_2, \dots, X_m)$ :

$$q_{ij} = \text{Prob}\{X_i > X_j\} + \frac{1}{2} \text{Prob}\{X_i = X_j\}$$

- Onafhankelijk en discreet:

$$q_{ij} = \sum_{k>l} p_{X_i}(k)p_{X_j}(l) + \frac{1}{2} \sum_k p_{X_i}(k)p_{X_j}(k)$$

- Onafhankelijk en continu:

$$q_{ij} = \int_{-\infty}^{+\infty} f_{X_i}(x) \left( \int_{-\infty}^x f_{X_j}(y) dy \right) dx$$



## Het veralgemeende dobbelsteenmodel

- Voor collectie toevalsveranderlijken  $(X_1, X_2, \dots, X_m)$ :

$$q_{ij} = \text{Prob}\{X_i > X_j\} + \frac{1}{2} \text{Prob}\{X_i = X_j\}$$

- Onafhankelijk en discreet:

$$q_{ij} = \sum_{k>l} p_{X_i}(k)p_{X_j}(l) + \frac{1}{2} \sum_k p_{X_i}(k)p_{X_j}(k)$$

- Onafhankelijk en continu:

$$q_{ij} = \int_{-\infty}^{+\infty} f_{X_i}(x) \left( \int_{-\infty}^x f_{X_j}(y) dy \right) dx$$



## Het veralgemeende dobbelsteenmodel

- Voor collectie toevalsveranderlijken  $(X_1, X_2, \dots, X_m)$ :

$$q_{ij} = \text{Prob}\{X_i > X_j\} + \frac{1}{2} \text{Prob}\{X_i = X_j\}$$

- Onafhankelijk en discreet:

$$q_{ij} = \sum_{k>l} p_{X_i}(k)p_{X_j}(l) + \frac{1}{2} \sum_k p_{X_i}(k)p_{X_j}(k)$$

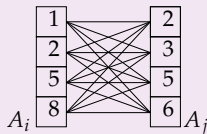
- Onafhankelijk en continu:

$$q_{ij} = \int_{-\infty}^{+\infty} f_{X_i}(x) \left( \int_{-\infty}^x f_{X_j}(y) dy \right) dx$$



# Discreet

- Voorbeeld:



$$q_{ij} = \frac{0+1+5+8}{32} = \frac{7}{16}$$





# Transitiviteit

- Karakteristieke transitiviteit voor onafhankelijke toevalsveranderlijken:

## Dobbeltransitiviteit

- Specifieke families onafhankelijke toevalsveranderlijken  $\Rightarrow$  Sterkere vormen van transitiviteit
- ... Enkele voorbeelden ...



# Transitiviteit

- Karakteristieke transitiviteit voor onafhankelijke toevalsveranderlijken:

## Dobbeltransitiviteit

- Specifieke families onafhankelijke toevalsveranderlijken  $\Rightarrow$  Sterkere vormen van transitiviteit
- ... Enkele voorbeelden ...



## Transitiviteit specifieke modellen

- Exponentiële distributie:  $f_{X_i}(x) = \lambda e^{-\lambda(x-t_i)}$

isostochastische transitiviteit m.b.t.  $g(x, y) = 1 - 2(1-x)(1-y)$

- Uniforme distributie:  $f_{X_i}(x) = \begin{cases} \frac{1}{\lambda}, & x \in [a_i, a_i + \lambda] \\ 0, & \text{elders} \end{cases}$

isostochastische transitiviteit m.b.t.

$$g(x, y) = 1 - \frac{1}{2}(\max(\sqrt{1-x} + \sqrt{1-y} - 1, 0))^2$$



## Transitiviteit specifieke modellen

- Exponentiële distributie:  $f_{X_i}(x) = \lambda e^{-\lambda(x-t_i)}$

isostochastische transitiviteit m.b.t.  $g(x, y) = 1 - 2(1 - x)(1 - y)$

- Uniforme distributie:  $f_{X_i}(x) = \begin{cases} \frac{1}{\lambda}, & x \in [a_i, a_i + \lambda] \\ 0, & \text{elders} \end{cases}$

isostochastische transitiviteit m.b.t.

$$g(x, y) = 1 - \frac{1}{2}(\max(\sqrt{1-x} + \sqrt{1-y} - 1, 0))^2$$



## Transitiviteit specifieke modellen

- Exponentiële distributie:  $f_{X_i}(x) = \lambda e^{-\lambda(x-t_i)}$

isostochastische transitiviteit m.b.t.  $g(x, y) = 1 - 2(1-x)(1-y)$

- Uniforme distributie:  $f_{X_i}(x) = \begin{cases} \frac{1}{\lambda}, & x \in [a_i, a_i + \lambda] \\ 0, & \text{elders} \end{cases}$

isostochastische transitiviteit m.b.t.

$$g(x, y) = 1 - \frac{1}{2}(\max(\sqrt{1-x} + \sqrt{1-y} - 1, 0))^2$$



## Transitiviteit specifieke modellen

- Exponentiële distributie:  $f_{X_i}(x) = \lambda e^{-\lambda(x-t_i)}$

isostochastische transitiviteit m.b.t.  $g(x, y) = 1 - 2(1 - x)(1 - y)$

- Uniforme distributie:  $f_{X_i}(x) = \begin{cases} \frac{1}{\lambda}, & x \in [a_i, a_i + \lambda] \\ 0, & \text{elders} \end{cases}$

**isostochastische transitiviteit m.b.t.**

$$g(x, y) = 1 - \frac{1}{2}(\max(\sqrt{1-x} + \sqrt{1-y} - 1, 0))^2$$



## Transitiviteit specifieke modellen

- Exponentiële distributie:  $f_{X_i}(x) = \lambda_i e^{-\lambda_i x}$
- Gumbel distributie:  $f_{X_i}(x) = \mu e^{-\mu(x-\lambda_i)} e^{-e^{-\mu(x-\lambda_i)}}$
- Beta distributie:  $f_{X_i}(x) = \lambda_i x^{(\lambda_i-1)}$
- Pareto distributie:  $f_{X_i}(x) = \lambda_i x^{-(\lambda_i+1)}$

Multiplicatieve transitiviteit, of isostochastische transitiviteit m.b.t.

$$g(x, y) = \frac{xy}{xy + (1-x)(1-y)}$$



## Transitiviteit specifieke modellen

- Exponentiële distributie:  $f_{X_i}(x) = \lambda_i e^{-\lambda_i x}$
- Gumbel distributie:  $f_{X_i}(x) = \mu e^{-\mu(x-\lambda_i)} e^{-e^{-\mu(x-\lambda_i)}}$
- Beta distributie:  $f_{X_i}(x) = \lambda_i x^{(\lambda_i-1)}$
- Pareto distributie:  $f_{X_i}(x) = \lambda_i x^{-(\lambda_i+1)}$

Multiplicatieve transitiviteit, of isostochastische transitiviteit m.b.t.

$$g(x, y) = \frac{xy}{xy + (1-x)(1-y)}$$





# Overzicht

- 1 Cykeltransitiviteit
  - Probabilistische relatie
  - Transitiviteit
  - Cykeltransitiviteit
- 2 Vergelijken van toevalsveranderlijken
  - Dobbelsteenmodel
  - Onafhankelijke toevalsveranderlijken
  - Afhankelijke toevalsveranderlijken**
- 3 Dobbelspellen
  - Speldefinitie
  - Optimale strategieën



# Copula's

- Definitie:  $C : [0, 1]^2 \rightarrow [0, 1]$  is een copula indien:

- Neutraal element 1
- Absorberend element 0
- 2-stijgend

- Voor elke bivariate distributiefunctie  $F_{X_1, X_2}(x_1, x_2)$  bestaat er een copula  $C$  zodat

$$F_{X_1, X_2}(x_1, x_2) = C(F_{X_1}(x_1), F_{X_2}(x_2))$$

- Grenzen:  $T_L \leq C \leq T_M$
- Onafhankelijke toevalsveranderlijken:  $C = T_P$



# Copula's

- Definitie:  $C : [0, 1]^2 \rightarrow [0, 1]$  is een copula indien:
  - Neutraal element 1
  - Absorberend element 0
  - 2-stijgend
- Voor elke bivariate distributiefunctie  $F_{X_1, X_2}(x_1, x_2)$  bestaat er een copula  $C$  zodat

$$F_{X_1, X_2}(x_1, x_2) = C(F_{X_1}(x_1), F_{X_2}(x_2))$$

- Grenzen:  $T_L \leq C \leq T_M$
- Onafhankelijke toevalsveranderlijken:  $C = T_P$



# Copula's

- Definitie:  $C : [0, 1]^2 \rightarrow [0, 1]$  is een copula indien:
  - Neutraal element 1
  - Absorberend element 0
  - 2-stijgend
- Voor elke bivariate distributiefunctie  $F_{X_1, X_2}(x_1, x_2)$  bestaat er een copula  $C$  zodat

$$F_{X_1, X_2}(x_1, x_2) = C(F_{X_1}(x_1), F_{X_2}(x_2))$$

- Grenzen:  $T_L \leq C \leq T_M$
- Onafhankelijke toevalsveranderlijken:  $C = T_P$

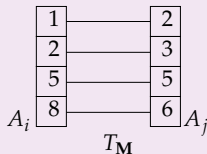


$$C = T_M$$

- $A_i = \{i_1, i_2, \dots, i_n\}, A_j = \{j_1, j_2, \dots, j_n\}$

$$q_{ij}^M = \frac{\#\{k \mid i_k > j_k\}}{n} + \frac{\#\{k \mid i_k = j_k\}}{2n}$$

- Voorbeeld:



$$q_{ij}^M = \frac{0+0+\frac{1}{2}+1}{4} = \frac{3}{8}$$

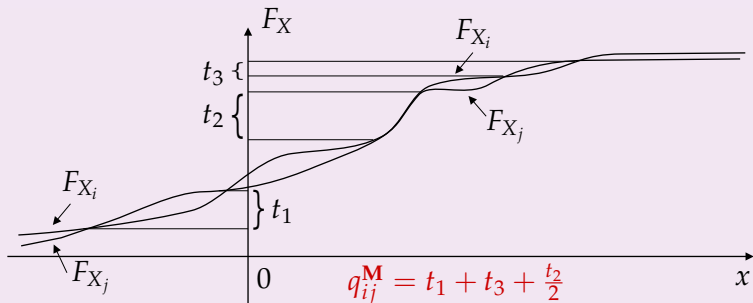


$$C = T_M$$

- Continue toevalsveranderlijken:

$$q_{ij}^M = \int_{x:F_{X_i}(x) < F_{X_j}(x)} f_{X_i}(x) dx + \frac{1}{2} \int_{x:F_{X_i}(x) = F_{X_j}(x)} f_{X_i}(x) dx$$

- Voorbeeld:

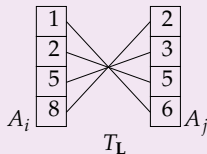


$$C = T_L$$

- $A_i = \{i_1, i_2, \dots, i_n\}, A_j = \{j_1, j_2, \dots, j_n\}$

$$q_{ij}^{\mathbf{L}} = \frac{\#\{k \mid i_k > j_{n-k+1}\}}{n} + \frac{\#\{k \mid i_k = j_{n-k+1}\}}{2n}$$

- Voorbeeld:



$$q_{ij}^{\mathbf{L}} = \frac{0+0+1+1}{4} = \frac{1}{2}$$

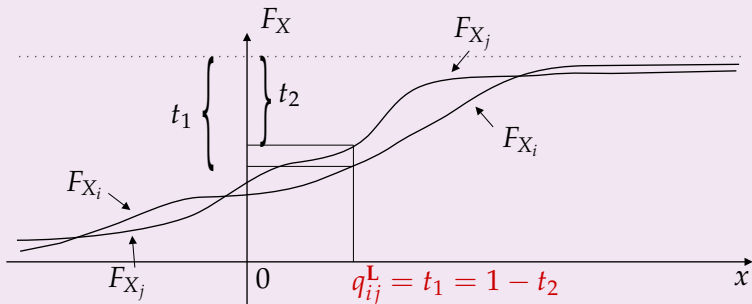


$$C = T_L$$

- Continue toevalsveranderlijken:

$$q_{ij}^L = \int_{x:F_{X_i}(x)+F_{X_j}(x)>1} f_{X_i}(x) dx$$

- Voorbeeld:





# Karakteristieke transitiviteit

- $C = T_P$ :

Doppeltransitiviteit

- $C = T_M$ :

$T_L$ -transitiviteit

- $C = T_L$ :

Partieel min-stochastische transitiviteit



# Overzicht

- 1 Cykeltransitiviteit
  - Probabilistische relatie
  - Transitiviteit
  - Cykeltransitiviteit
- 2 Vergelijken van toevalsveranderlijken
  - Dobbelsteenmodel
  - Onafhankelijke toevalsveranderlijken
  - Afhankelijke toevalsveranderlijken
- 3 **Dobbelspellen**
  - Speldefinitie**
  - Optimale strategieën



# Speltheoretische concepten

- **Niet-coöperatief spel**: elke speler wilt individuele winst (opbrengst) maximaliseren
- **Situatie**: Wanneer alle spelers een strategie gekozen hebben
- **Antagonistisch spel**:
  - 2 spelers
  - In elke situatie:  
(opbrengst speler 1) =  $-(\text{opbrengst speler 2})$
- **Opbrengstmatrix** voor speler 1:  $A = [a_{ij}]$  waarbij  $a_{ij}$  de opbrengst voor speler 1 in situatie  $(i, j)$  voorstelt



# Speltheoretische concepten

- **Niet-coöperatief spel**: elke speler wilt individuele winst (opbrengst) maximaliseren
- **Situatie**: Wanneer alle spelers een strategie gekozen hebben
- **Antagonistisch spel**:
  - 2 spelers
  - In elke situatie:  
(opbrengst speler 1) =  $-($ opbrengst speler 2)
- **Opbrengstmatrix** voor speler 1:  $A = [a_{ij}]$  waarbij  $a_{ij}$  de opbrengst voor speler 1 in situatie  $(i, j)$  voorstelt



# Speltheoretische concepten

- **Niet-coöperatief spel**: elke speler wilt individuele winst (opbrengst) maximaliseren
- **Situatie**: Wanneer alle spelers een strategie gekozen hebben
- **Antagonistisch spel**:
  - 2 spelers
  - In elke situatie:  
(opbrengst speler 1) =  $-(\text{opbrengst speler 2})$
- **Opbrengstmatrix** voor speler 1:  $A = [a_{ij}]$  waarbij  $a_{ij}$  de opbrengst voor speler 1 in situatie  $(i, j)$  voorstelt



# Speltheoretische concepten

- **Niet-coöperatief spel**: elke speler wilt individuele winst (opbrengst) maximaliseren
- **Situatie**: Wanneer alle spelers een strategie gekozen hebben
- **Antagonistisch spel**:
  - 2 spelers
  - In elke situatie:  
(opbrengst speler 1) =  $-(\text{opbrengst speler 2})$
- **Opbrengstmatrix** voor speler 1:  $A = [a_{ij}]$  waarbij  $a_{ij}$  de opbrengst voor speler 1 in situatie  $(i, j)$  voorstelt



## Speltheoretische concepten

- **Symmetrisch spel**: antagonistisch spel waarbij geen van beide spelers a priori voordeel heeft:  $a_{ij} = -a_{ji}$
- In ons geval geldt:  $a_{ij} = q_{ij} - \frac{1}{2}$

$$q_{ij} + q_{ji} = 1 \Rightarrow a_{ij} = -a_{ji}$$

- **Aanvaardbare situatie** voor speler 1:  
de speler kan zijn opbrengst niet vergroten door een andere strategie te kiezen
- **Zadelpunt**: De situatie is aanvaardbaar voor beide spelers
- **Optimale strategie**: strategie die voorkomt in een zadelpunt
  - Opbrengst in een zadelpunt: 0 (geen winnaar, geen verliezer)



## Speltheoretische concepten

- **Symmetrisch spel**: antagonistisch spel waarbij geen van beide spelers a priori voordeel heeft:  $a_{ij} = -a_{ji}$
- In ons geval geldt:  $a_{ij} = q_{ij} - \frac{1}{2}$

$$q_{ij} + q_{ji} = 1 \Rightarrow a_{ij} = -a_{ji}$$

- **Aanvaardbare situatie** voor speler 1:  
de speler kan zijn opbrengst niet vergroten door een andere strategie te kiezen
- **Zadelpunt**: De situatie is aanvaardbaar voor beide spelers
- **Optimale strategie**: strategie die voorkomt in een zadelpunt
  - Opbrengst in een zadelpunt: 0 (geen winnaar, geen verliezer)





## Speltheoretische concepten

- **Symmetrisch spel**: antagonistisch spel waarbij geen van beide spelers a priori voordeel heeft:  $a_{ij} = -a_{ji}$
- In ons geval geldt:  $a_{ij} = q_{ij} - \frac{1}{2}$

$$q_{ij} + q_{ji} = 1 \Rightarrow a_{ij} = -a_{ji}$$

- **Aanvaardbare situatie** voor speler 1:  
de speler kan zijn opbrengst niet vergroten door een andere strategie te kiezen
- **Zadelpunt**: De situatie is aanvaardbaar voor beide spelers
- **Optimale strategie**: strategie die voorkomt in een zadelpunt
  - Opbrengst in een zadelpunt: 0 (geen winnaar, geen verliezer)



## Speltheoretische concepten

- **Symmetrisch spel**: antagonistisch spel waarbij geen van beide spelers a priori voordeel heeft:  $a_{ij} = -a_{ji}$
- In ons geval geldt:  $a_{ij} = q_{ij} - \frac{1}{2}$

$$q_{ij} + q_{ji} = 1 \Rightarrow a_{ij} = -a_{ji}$$

- **Aanvaardbare situatie** voor speler 1:  
de speler kan zijn opbrengst niet vergroten door een andere strategie te kiezen
- **Zadelpunt**: De situatie is aanvaardbaar voor beide spelers
- **Optimale strategie**: strategie die voorkomt in een zadelpunt
  - Opbrengst in een zadelpunt: 0 (geen winnaar, geen verliezer)



## Speltheoretische concepten

- **Symmetrisch spel**: antagonistisch spel waarbij geen van beide spelers a priori voordeel heeft:  $a_{ij} = -a_{ji}$
- In ons geval geldt:  $a_{ij} = q_{ij} - \frac{1}{2}$

$$q_{ij} + q_{ji} = 1 \Rightarrow a_{ij} = -a_{ji}$$

- **Aanvaardbare situatie** voor speler 1:  
de speler kan zijn opbrengst niet vergroten door een andere strategie te kiezen
- **Zadelpunt**: De situatie is aanvaardbaar voor beide spelers
- **Optimale strategie**: strategie die voorkomt in een zadelpunt
  - Opbrengst in een zadelpunt: 0 (geen winnaar, geen verliezer)



## Speltheoretische concepten

Voorbeeld: Het  $(6, 11)_P$  spel

Opbrengstmatrix:

$$[a_{ij}] = \frac{1}{36} \begin{pmatrix} 0 & -4 & -4 & -9 & -9 & -14 & -19 \\ 4 & 0 & 0 & -4 & -5 & -9 & -13 \\ 4 & 0 & 0 & -3 & -2 & -5 & -8 \\ 9 & 4 & 3 & 0 & -1 & -4 & -7 \\ 9 & 5 & 2 & 1 & 0 & -1 & -2 \\ 14 & 9 & 5 & 4 & 1 & 0 & -1 \\ 19 & 13 & 8 & 7 & 2 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$



## Speltheoretische concepten

Voorbeeld: Het  $(6, 11)_P$  spel

Aanvaardbare situatie voor speler 1:

$$[a_{ij}] = \frac{1}{36} \begin{pmatrix} 0 & -4 & -4 & -9 & -9 & -14 & -19 \\ 4 & 0 & 0 & -4 & -5 & -9 & -13 \\ 4 & 0 & 0 & -3 & -2 & -5 & -8 \\ 9 & 4 & 3 & 0 & -1 & -4 & -7 \\ 9 & 5 & 2 & 1 & 0 & -1 & -2 \\ 14 & 9 & 5 & 4 & 1 & 0 & -1 \\ 19 & 13 & 8 & 7 & 2 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$



## Speltheoretische concepten

Voorbeeld: Het  $(6, 11)_P$  spel

Aanvaardbare situatie voor speler 1:

$$[a_{ij}] = \frac{1}{36} \begin{pmatrix} 0 & -4 & -4 & -9 & -9 & -14 & -19 \\ 4 & 0 & 0 & -4 & -5 & -9 & -13 \\ 4 & 0 & 0 & -3 & -2 & -5 & -8 \\ 9 & 4 & 3 & 0 & -1 & -4 & -7 \\ 9 & 5 & 2 & 1 & 0 & -1 & -2 \\ 14 & 9 & 5 & 4 & 1 & 0 & -1 \\ 19 & 13 & 8 & 7 & 2 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$



## Speltheoretische concepten

Voorbeeld: Het  $(6, 11)_P$  spel

Aanvaardbare situatie voor speler 1:

$$[a_{ij}] = \frac{1}{36} \begin{pmatrix} 0 & -4 & -4 & -9 & -9 & -14 & -19 \\ 4 & 0 & 0 & -4 & -5 & -9 & -13 \\ 4 & 0 & 0 & -3 & -2 & -5 & -8 \\ 9 & 4 & 3 & 0 & -1 & -4 & -7 \\ 9 & 5 & 2 & 1 & 0 & -1 & -2 \\ 14 & 9 & 5 & 4 & 1 & 0 & -1 \\ \underline{19} & \underline{13} & \underline{8} & \underline{7} & \underline{2} & \underline{1} & \underline{0} \end{pmatrix} \neq 19$$



## Speltheoretische concepten

Voorbeeld: Het  $(6, 11)_P$  spel

Zadelpunt:

$$[a_{ij}] = \frac{1}{36} \begin{pmatrix} 0 & -4 & -4 & -9 & -9 & -14 & -19 \\ 4 & 0 & 0 & -4 & -5 & -9 & -13 \\ 4 & 0 & 0 & -3 & -2 & -5 & -8 \\ 9 & 4 & 3 & 0 & -1 & -4 & -7 \\ 9 & 5 & 2 & 1 & 0 & -1 & -2 \\ 14 & 9 & 5 & 4 & 1 & 0 & -1 \\ 19 & 13 & 8 & 7 & 2 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$





## Speltheoretische concepten

Voorbeeld: Het  $(6, 11)_P$  spel

Zadelpunt:

$$[a_{ij}] = \frac{1}{36} \begin{pmatrix} 0 & -4 & -4 & -9 & -9 & -14 & -19 \\ 4 & 0 & 0 & -4 & -5 & -9 & -13 \\ 4 & 0 & 0 & -3 & -2 & -5 & -8 \\ 9 & 4 & 3 & 0 & -1 & -4 & -7 \\ 9 & 5 & 2 & 1 & 0 & -1 & -2 \\ 14 & 9 & 5 & 4 & 1 & 0 & -1 \\ 19 & 13 & 8 & 7 & 2 & 1 & 0 \end{pmatrix} \leq 0$$



## Speltheoretische concepten

Voorbeeld: Het  $(6, 11)_P$  spel

Zadelpunt:

$$[a_{ij}] = \frac{1}{36} \begin{pmatrix} 0 & -4 & -4 & -9 & -9 & -14 & -19 \\ 4 & 0 & 0 & -4 & -5 & -9 & -13 \\ 4 & 0 & 0 & -3 & -2 & -5 & -8 \\ 9 & 4 & 3 & 0 & -1 & -4 & -7 \\ 9 & 5 & 2 & 1 & 0 & -1 & -2 \\ 14 & 9 & 5 & 4 & 1 & 0 & -1 \\ 19 & 13 & 8 & 7 & 2 & 1 & 0 \end{pmatrix} \geq 0$$



## Spelbeschrijving

- Twee spelers met elk een dobbelsteen
- Elk schrijft, onafhankelijk, op elk vlak een strikt positief getal
- **Beperking:** De som van deze getallen wordt vastgelegd  
 $\Rightarrow (n, \sigma)$  **multisets**  $\pi = \{i_1, i_2, \dots, i_n\}$   
Dit zijn de strategieën voor beide spelers
- Onafhankelijke dobbelstenen  $\Rightarrow T_{\mathbf{P}}$ -copula,  $(n, \sigma)_{\mathbf{P}}$  spel
- Andere copula's:  $T_{\mathbf{M}}$  ( $(n, \sigma)_{\mathbf{M}}$  spel) en  $T_{\mathbf{L}}$  ( $(n, \sigma)_{\mathbf{L}}$  spel)



## Spelbeschrijving

- Twee spelers met elk een dobbelsteen
- Elk schrijft, onafhankelijk, op elk vlak een strikt positief getal
- **Beperking:** De som van deze getallen wordt vastgelegd  
 $\Rightarrow (n, \sigma)$  **multisets**  $\pi = \{i_1, i_2, \dots, i_n\}$   
Dit zijn de strategieën voor beide spelers
- Onafhankelijke dobbelstenen  $\Rightarrow T_P$ -copula,  $(n, \sigma)_P$  spel
- Andere copula's:  $T_M$  ( $(n, \sigma)_M$  spel) en  $T_L$  ( $(n, \sigma)_L$  spel)



## Spelbeschrijving

- Twee spelers met elk een dobbelsteen
- Elk schrijft, onafhankelijk, op elk vlak een strikt positief getal
- **Beperking:** De som van deze getallen wordt vastgelegd  
 $\Rightarrow (n, \sigma)$  **multisets**  $\pi = \{i_1, i_2, \dots, i_n\}$   
Dit zijn de strategieën voor beide spelers
- Onafhankelijke dobbelstenen  $\Rightarrow T_{\mathbf{P}}$ -copula,  **$(n, \sigma)_{\mathbf{P}}$  spel**
- Andere copula's:  $T_{\mathbf{M}}$  ( **$(n, \sigma)_{\mathbf{M}}$  spel**) en  $T_{\mathbf{L}}$  ( **$(n, \sigma)_{\mathbf{L}}$  spel**)



## Spelbeschrijving

- Twee spelers met elk een dobbelsteen
- Elk schrijft, onafhankelijk, op elk vlak een strikt positief getal
- **Beperking:** De som van deze getallen wordt vastgelegd  
 $\Rightarrow (n, \sigma)$  **multisets**  $\pi = \{i_1, i_2, \dots, i_n\}$   
Dit zijn de strategieën voor beide spelers
- Onafhankelijke dobbelstenen  $\Rightarrow T_{\mathbf{P}}$ -copula,  $(n, \sigma)_{\mathbf{P}}$  **spel**
- Andere copula's:  $T_{\mathbf{M}}$  ( $(n, \sigma)_{\mathbf{M}}$  **spel**) en  $T_{\mathbf{L}}$  ( $(n, \sigma)_{\mathbf{L}}$  **spel**)



## Spelbeschrijving

- **Multipliciteitsvoorstelling** van een  $(n, \sigma)$  multiset

$$\pi = \{i_1, i_2, \dots, i_n\}$$

wordt gegeven door  $(1^{t_1} 2^{t_2} 3^{t_3} \dots)$

- Voorbeeld:

$$\pi = \{4, 5, 5, 7, 7, 7, 8\} = (4^1 5^2 7^3 8^1)$$

- Cfr. **partitietheorie**: een  $(n, \sigma)$  multiset is een partitie van  $\sigma$  in  $n$  delen.



## Spelbeschrijving

- **Multipliciteitsvoorstelling** van een  $(n, \sigma)$  multiset

$$\pi = \{i_1, i_2, \dots, i_n\}$$

wordt gegeven door  $(1^{t_1} 2^{t_2} 3^{t_3} \dots)$

- Voorbeeld:

$$\pi = \{4, 5, 5, 7, 7, 7, 8\} = (4^1 5^2 7^3 8^1)$$

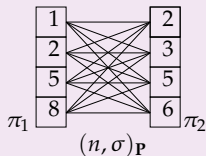
- Cfr. **partitietheory**: een  $(n, \sigma)$  multiset is een partitie van  $\sigma$  in  $n$  delen.



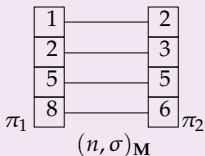


# Spelbeschrijving

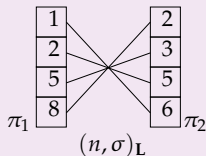
## Bepaling van $a_{ij}$ :



$$a_{12}^P = -\frac{1}{16}$$



$$a_{12}^M = -\frac{1}{8}$$



$$a_{12}^L = 0$$

Doelstelling:

Bepaling  $(n, \sigma)$  dobbelstenen die van geen enkele andere  $(n, \sigma)$  dobbelsteen verliezen



# Overzicht

- 1 Cykeltransitiviteit
  - Probabilistische relatie
  - Transitiviteit
  - Cykeltransitiviteit
- 2 Vergelijken van toevalsveranderlijken
  - Dobbelsteenmodel
  - Onafhankelijke toevalsveranderlijken
  - Afhankelijke toevalsveranderlijken
- 3 **Dobbelspellen**
  - Speldefinitie
  - Optimale strategieën**



## De optimale strategieën voor $(n, \sigma)_P$

- Een  $(n, \sigma)_P$  spel heeft een optimale strategie indien:
  - $n \leq 2$ , of  $(n, \sigma) = (3, 7)$ , of  $(n, \sigma) = (3, 8)$ , of  $(n, \sigma) = (2l, 4l + 1)$  ( $l > 1$ ), of
  - $n > 2$  en er bestaan  $a, b, k \in \mathbb{N}$  zodat

$$\begin{cases} n = (a + b)k - b \\ \sigma = nk \end{cases} \quad \text{of} \quad \begin{cases} n = (a + b)k \\ \sigma = (n + b)k \\ a \neq 0 \wedge b \neq 0 \end{cases}$$



## De optimale strategieën voor $(n, \sigma)_P$

- Speciale gevallen:

- Het  $(1, \sigma)_P$  spel: de unieke strategie  $(\sigma^1)$  is optimaal
- Het  $(2, \sigma)_P$  spel: alle  $\lfloor \frac{\sigma}{2} \rfloor$  strategieën zijn optimaal
- Het  $(3, 7)_P$  spel:  $(1^1 3^2)$  is de enige optimale strategie
- Het  $(3, 8)_P$  spel:  $(1^1 3^1 4^1)$  is de enige optimale strategie
- Het  $(n, n)_P$  spel: de unieke strategie  $(1^n)$  is optimaal
- Het  $(2n, 4n + 1)_P$  spel:  $(1^{n-1} 2^1 3^n)$  is de enige optimale strategie



## De optimale strategieën voor $(n, \sigma)_P$

- Eerste generiek type:
  - Alle  $(n, \sigma)_P$  spellen, met  $n \neq \sigma$ , die voldoen aan

$$\begin{cases} n = (a + b)k - b \\ \sigma = nk \end{cases}$$

hebben exact  $\lfloor a/(k-1) \rfloor + \lfloor b/k \rfloor + 1$  optimale strategieën

- Optimale strategieën:  $(1^a 2^b 3^a 4^b \dots (2k-2)^b (2k-1)^a)$



## De optimale strategieën voor $(n, \sigma)_P$

- Voorbeeld: het  $(6, 12)_P$  spel

$$\begin{cases} 6 = (a + b)k - b \\ 12 = nk \end{cases}$$

- $a = 3$  en  $b = 0$ :  $(1^3 3^3) = (1^3 2^0 3^3)$
- $a = 2$  en  $b = 2$ :  $(1^2 2^2 3^2)$
- $a = 1$  en  $b = 4$ :  $(1^1 2^4 3^1)$
- $a = 0$  en  $b = 6$ :  $(2^6) = (1^0 2^6 3^0)$

$$\lfloor \frac{a}{k-1} \rfloor + \lfloor \frac{b}{k} \rfloor + 1 = 4$$



## De optimale strategieën voor $(n, \sigma)_P$

- Tweede generiek type:
  - Alle  $(n, \sigma)_P$  spellen die voldoen aan

$$\begin{cases} n = (a + b)k \\ \sigma = (n + b)k \\ a \neq 0 \wedge b \neq 0 \end{cases}$$

hebben exact één optimale strategie

- Optimale strategie:  $(1^a 2^b 3^a 4^b \dots (2k - 1)^a (2k)^b)$



## De optimale strategieën voor $(n, \sigma)_P$

- Voorbeeld: het  $(6, 21)_P$  spel

$$\begin{cases} 6 = (a + b)k \\ 21 = (n + b)k \\ a \neq 0 \wedge b \neq 0 \end{cases}$$

Oplossing:  $k = 3, a = 1, b = 1$

Optimale strategie:  $(1^1 2^1 3^1 4^1 5^1 6^1)$ , de standaard dobbelsteen





## De optimale strategieën voor $(n, \sigma)_P$

- Gevolgen:
  - Voor eender welke  $n$  en  $\sigma$  heeft het diophantische stelsel

$$\begin{cases} n = (a + b)k - b \\ \sigma = nk \end{cases}$$

ofwel nul, ofwel  $\lfloor a/(k-1) \rfloor + \lfloor b/k \rfloor + 1$  oplossingen  
 $\Rightarrow \lfloor a/(k-1) \rfloor + \lfloor b/k \rfloor$  is een invariant van het stelsel



## De optimale strategieën voor $(n, \sigma)_P$

- Gevolgen:
  - Voor eender welke  $n$  en  $\sigma$  heeft het diophantische stelsel

$$\begin{cases} n = (a + b)k \\ \sigma = (n + b)k \\ a \neq 0 \wedge b \neq 0 \end{cases}$$

hoogstens één oplossing



## De optimale strategieën voor $(n, \sigma)_M$

- Opmerkelijk resultaat:

De enige optimale strategie in een  $(n, \sigma)_M$  spel, met  $n \geq 3$ , die een getal bevat dat strikt groter dan 5 is, is de  $(3, 12)$  dobbelsteen  $\{2, 4, 6\}$



## De optimale strategieën voor $(n, \sigma)_M$

- Een  $(n, \sigma)_M$  spel heeft een optimale strategie indien
  - $n \leq 2$ , of
  - $(n, \sigma) = (3, 12)$ , of
  - $n > 2$  en er bestaan  $t_1, \dots, t_5 \in \mathbb{N}$  zodat

$$\begin{cases} t_1 + t_2 + t_3 + t_4 + t_5 = n \\ t_3 > 0 \Rightarrow t_2 + 2 > (t_3 - 1) + t_4 + t_5 \\ t_4 > 0 \Rightarrow t_3 + 2 > t_1 + (t_4 - 1) + t_5 \\ t_5 > 0 \Rightarrow t_4 + 2 > t_1 + t_2 + (t_5 - 1) \end{cases}$$



## De optimale strategieën voor $(n, \sigma)_M$

- Optimale strategieën:

- Het  $(1, \sigma)_M$  spel: de unieke strategie  $(\sigma^1)$  is optimaal
- Het  $(2, \sigma)_M$  spel: alle  $\lfloor \frac{\sigma}{2} \rfloor$  strategieën zijn optimaal
- Het  $(3, 12)_M$  spel:  $(2^1 4^1 6^1)$  is de enige optimale strategie
- $(1^{t_1} 2^{t_2} 3^{t_3} 4^{t_4} 5^{t_5})$ , met  $(t_1, \dots, t_5)$  een oplossing van

$$\begin{cases} t_1 + t_2 + t_3 + t_4 + t_5 = n \\ t_3 > 0 \Rightarrow t_2 + 2 > (t_3 - 1) + t_4 + t_5 \\ t_4 > 0 \Rightarrow t_3 + 2 > t_1 + (t_4 - 1) + t_5 \\ t_5 > 0 \Rightarrow t_4 + 2 > t_1 + t_2 + (t_5 - 1) \end{cases}$$



## De optimale strategieën voor $(n, \sigma)_M$

- Voorbeeld: het  $(5, 16)_M$  spel
  - 37 strategieën
  - Eén optimale strategie:  $\{2, 2, 3, 4, 5\} = (2^2 3^1 4^1 5^1)$



## De optimale strategieën voor $(n, \sigma)_M$

- Vervolg voorbeeld
  - Waarom is b.v.  $\pi_1 = \{2, 2, 2, 4, 6\}$  niet optimaal?

$\pi_1$	$\pi_1$		$\pi_1$	$\pi_2'$		$\pi_1$	$\pi_2$
2	2		2	2		2	2
2	2		2	2		[2]	3
2	2	→	[2]	3	→	2	3
4	4		4	4		4	4
6	6		[6]	5		[6]	4

$$q_{12} = \frac{2}{5} < \frac{1}{2}.$$



## De optimale strategieën voor $(n, \sigma)_L$

- Interessant resultaat:

Alle  $(n, \sigma)_L$  spellen hebben minstens één optimale strategie

- Optimale strategieën: vier klassen
  - Eerste klasse:  $\sigma - n \leq \lfloor \frac{n}{2} \rfloor$
  - Optimale strategie:

$$\pi = (1^{c-1}2^{n-c+1}), \text{ met } c = 2n + 1 - \sigma$$





## De optimale strategieën voor $(n, \sigma)_L$

- Tweede klasse:  $(n, \sigma) = (n, 2n)$ ,  $n \geq 1$
- Optimale strategieën:

$$\pi = (1^l 2^{(n-2^l)} 3^l), l \in \{0, 1, \dots, \lfloor \frac{n}{2} \rfloor\}$$



## De optimale strategieën voor $(n, \sigma)_L$

Het  $(7, 14)_L$  spel:

$(1^3 2^1 3^3)$



$(2^7)$

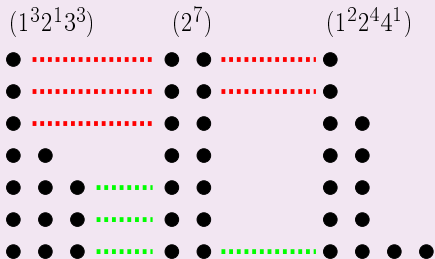


$(1^2 2^4 4^1)$



# De optimale strategieën voor $(n, \sigma)_L$

Het  $(7, 14)_L$  spel:



## De optimale strategieën voor $(n, \sigma)_L$

- Derde klasse:  $(n, \sigma) = (2l, \sigma)$ ,  $l > 0$ ,  $\sigma \neq 4l$ ,  $\sigma > 3l$

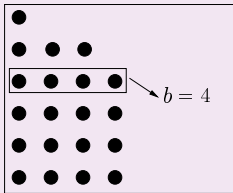
$$a = \lfloor \frac{n}{2} \rfloor + 1, \quad b = \lfloor \frac{\sigma - n}{a} \rfloor + 1, \quad c = n + 1 - \lfloor \frac{\sigma - n}{b - 1} \rfloor$$

- Optimale strategieën:
  - $i_c = b \wedge \sigma \neq l(b + 2) + b - 1$ , of
  - $i_{l+1} \geq b + 1$ , of
  - $\pi = (1^{l-1} b^2 (b + 1)^{l-1})$



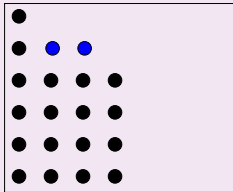
# De optimale strategieën voor $(n, \sigma)_L$

Voorbeeld: het  $(6, 20)_L$  spel: 10 optimale strategieën



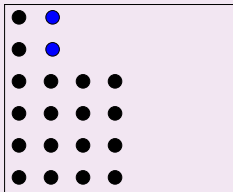
# De optimale strategieën voor $(n, \sigma)_L$

Voorbeeld: het  $(6, 20)_L$  spel: 10 optimale strategieën



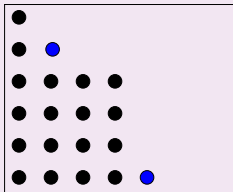
## De optimale strategieën voor $(n, \sigma)_L$

Voorbeeld: het  $(6, 20)_L$  spel: 10 optimale strategieën



## De optimale strategieën voor $(n, \sigma)_L$

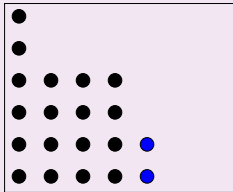
Voorbeeld: het  $(6, 20)_L$  spel: 10 optimale strategieën





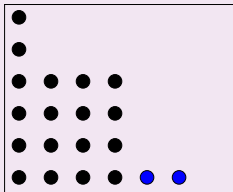
## De optimale strategieën voor $(n, \sigma)_L$

Voorbeeld: het  $(6, 20)_L$  spel: 10 optimale strategieën



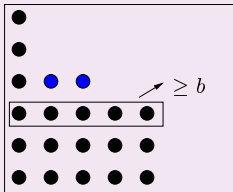
## De optimale strategieën voor $(n, \sigma)_L$

Voorbeeld: het  $(6, 20)_L$  spel: 10 optimale strategieën



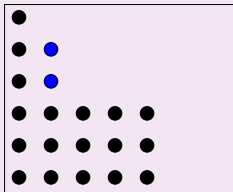
# De optimale strategieën voor $(n, \sigma)_L$

Voorbeeld: het  $(6, 20)_L$  spel: 10 optimale strategieën



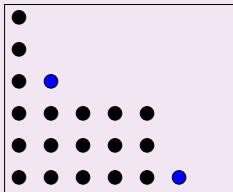
## De optimale strategieën voor $(n, \sigma)_L$

Voorbeeld: het  $(6, 20)_L$  spel: 10 optimale strategieën



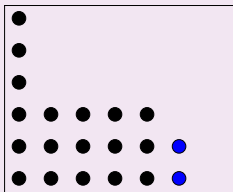
## De optimale strategieën voor $(n, \sigma)_L$

Voorbeeld: het  $(6, 20)_L$  spel: 10 optimale strategieën



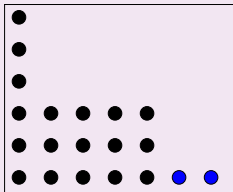
# De optimale strategieën voor $(n, \sigma)_L$

Voorbeeld: het  $(6, 20)_L$  spel: 10 optimale strategieën



## De optimale strategieën voor $(n, \sigma)_L$

Voorbeeld: het  $(6, 20)_L$  spel: 10 optimale strategieën



## De optimale strategieën voor $(n, \sigma)_L$

- Vierde klasse:

$(n, \sigma) = (2l + 1, \sigma)$ ,  $l \geq 0$ ,  $\sigma \neq 2n$ ,  $\sigma > 3l + 1$  Laat

$$a = \lfloor \frac{n}{2} \rfloor + 1, \quad b = \lfloor \frac{\sigma - n}{a} \rfloor + 1, \quad c = n + 1 - \lfloor \frac{\sigma - n}{b - 1} \rfloor$$

- Optimale strategieën:

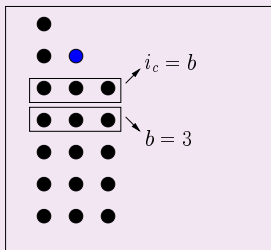
- $i_c = b$ , of
- $\pi = (1^l b^1 (b + 1)^l)$





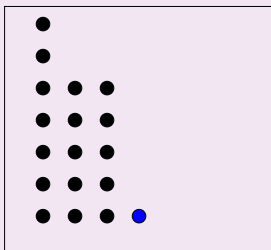
# De optimale strategieën voor $(n, \sigma)_L$

Het  $(7, 18)_L$  spel: 2 optimale strategieën



## De optimale strategieën voor $(n, \sigma)_L$

Het  $(7, 18)_L$  spel: 2 optimale strategieën





Ziezo

... Bedankt voor uw aandacht ...

