



UNIVERSITEIT
GENT

 FACULTEIT INGENIEURSWETENSCHAPPEN
EN ARCHITECTUUR

VAKGROEP INFORMATIETECHNOLOGIE
IDLAB

REDENEREN, ABSTRAHEREN EN FORMULEREN

Eric Laermans (eric.laermans@ugent.be)

RELATIES

WAAROVER?

▪ **Relaties**

1. Waarom?
2. Formulering en relaties als functies/predicaten
3. Bewerkingen op relaties
4. Eigenschappen van relaties
5. Orderelaties
6. Extreme elementen

WAAROVER?

▪ Relaties

1. **Waarom?**
2. Formulering en relaties als functies/predicaten
3. Bewerkingen op relaties
4. Eigenschappen van relaties
5. Orderrelaties
6. Extreme elementen

WAAROM?

▪ Doel

- **Verbanden** (m.a.w. **relaties**) leggen tussen entiteiten
 - In gewoon taalgebruik
 - Tussen gelijkaardige entiteiten
 - “is de moeder van”
 - “is ouder dan”
 - Tussen verschillende types entiteiten
 - “is de hoofdstad van”
 - “bezit”

WAAROM?

▪ Doel

- **Verbanden** (m.a.w. **relaties**) leggen tussen entiteiten
 - In meer wiskundige context
 - Tussen gelijkaardige entiteiten
 - “is groter dan” ($>$)
 - “is deelverzameling van” (\subseteq)
 - Tussen verschillende types entiteiten
 - “is element van” (\in)
 - “is de beeldwaarde van” (voor een functie)

WAAROM?

▪ Typische toepassingen

- **(Relationele) databank**
 - Tabellen komen overeen met relaties
 - Ingangen te zien als tupels
 - Nauw verwant met ons concept van relaties (zie later)
- **Zoekmachines** voor het Web
 - O.a. (back)links tussen webpagina's
 - Relaties tussen webpagina's

WAAROVER?

▪ **Relaties**

1. Waarom?
- 2. Formulering en relaties als functies/predicaten**
3. Bewerkingen op relaties
4. Eigenschappen van relaties
5. Orderelaties
6. Extreme elementen

FORMULERING

▪ **Soorten relaties**

- **Binaire** relatie
 - Tussen 2 entiteiten
 - Tot nu toe gegeven voorbeelden
 - Belangrijkste en meest gebruikte
- **n -aire** relatie
 - Tussen n entiteiten ($n > 1$)

FORMULERING

▪ **Binaire relatie (1)**

- Cf. hoofdstuk over predicaten
- Bv. **Gent telt meer inwoners dan Leuven**
 - Algemene formulering:
 - “Stad1 telt meer inwoners dan Stad2”
 - **2 (gelijkaardige) entiteiten**: Stad1 en Stad2
 - **Eigenschap**: ... telt meer inwoners dan ...
 - Kan waar of vals zijn voor gegeven Stad1 en Stad2
 - Waar voor resp. Gent en Leuven, vals voor resp. Leuven en Gent

FORMULERING

▪ **Binaire relatie (2)**

- Cf. hoofdstuk over predicaten
- Bv. **Gent telt meer dan 250 000 inwoners**
 - Algemene formulering:
 - “Stad telt meer dan aantal inwoners”
 - **2 (verschillende soorten entiteiten)**: Stad en aantal
 - Aantal hier niet langer als een parameter beschouwd
 - **Eigenschap**: ... telt meer dan ... inwoners
 - Kan waar of vals zijn voor gegeven Stad en aantal
 - Waar voor Gent, vals voor Leuven als aantal 250 000 is

FORMULERING

▪ **Binaire relatie (3)**

- Bv. x behoort tot het domein van functie f
 - Wiskundigere formulering:
 - $x \in \mathcal{D} f$
 - 2 (verschillende soorten) entiteiten: x en f
 - Kan waar of vals zijn voor gegeven koppel (x, f)
 - Bv. waar voor $(0, \text{succ})$
 - Bv. vals voor $(0, \text{ln})$

FORMULERING

▪ **Ternaire relatie ($n = 3$) (1)**

- Bv. het station van Brugge ligt op het traject tussen de stations van Gent-Sint-Pieters en Oostende
 - Algemener formulering:
 - “*Station1* ligt op het traject tussen *Station2* en *Station3*”
 - 3 (gelijkaardige) entiteiten: *Station1*, *Station2* en *Station3*
 - Eigenschap: ... ligt op het traject tussen ... en ...
 - Kan waar of vals zijn voor gegeven 3-tupel $(\text{Station1}, \text{Station2}, \text{Station3})$
 - Bv. vals voor $(\text{Brugge}, \text{Antwerpen}, \text{Kortrijk})$

FORMULERING

▪ Ternaire relatie ($n = 3$) (2)

- Bv. y is de beeldwaarde van x onder functie f
 - Wiskundigere formulering:
 - $y = f(x)$
 - 3 (verschillende soorten) entiteiten: y , x en f
 - Kan waar of vals zijn voor gegeven 3-tupel (y,x,f)
 - Bv. waar voor $(1,0,\cos)$
 - Bv. vals voor $(0,1,\text{succ})$

RELATIES ALS FUNCTIES/PREDICATEN

▪ Formeler (Funmath)

- Een relatie is een predicaat dat een n -tupel (meertupel, i.e. $n > 1$) als argument neemt
- Wiskundiger:
 - R is een n -aire relatie a.s.a.
 - $t \in \mathcal{D}R \Rightarrow \mathcal{D}t = \square n \wedge R(t) \in \mathbb{B}$

RELATIES ALS FUNCTIES/PREDICATEN

▪ Formeler (Funmath)

- Een functie R is een (binaire) relatie tussen verzamelingen X en Y a.s.a.

- $R \in X \times Y \rightarrow \mathbb{B}$

RELATIES ALS FUNCTIES/PREDICATEN

▪ Formeler (Funmath)

- Een functie R is een (binaire) relatie over een verzameling X a.s.a.

- $R \in X^2 \rightarrow \mathbb{B}$

- Meest gebruikelijk type van relaties voor wiskundig gebruik
- Notatie: rel_X voor $X^2 \rightarrow \mathbb{B}$

RELATIES ALS FUNCTIES/PREDICATEN

▪ Notatie (binaire relaties)

- Vaak **infix**-notatie i.p.v. **prefix**-notatie
 - $x R y$ i.p.v. $R(x,y)$
- Vaak gebruikt symbool voor algemene relatie (naast R): $<$
 - $x < y$

RELATIES ALS FUNCTIES/PREDICATEN

▪ Notatie (Funmath): **filter** (1)

- Verzameling X **gefilterd** door predicaat P :
 - $X_P = \{x : X \mid x \in \mathcal{D} P \wedge P(x)\}$
 - Vereenvoudigd als $X \subseteq \mathcal{D} P$
 - $X_P = \{x : X \mid P(x)\}$
 - De selectie van elementen uit verzameling X , waarvoor de eigenschap P geldig is
 - Speciaal geval: relaties zijn predicaten over een verzameling van meertupels

RELATIES ALS FUNCTIES/PREDICATEN

▪ Notatie (Funmath): **filter (2)**

○ Verzameling van (meer)tupels T gefilterd door relatie R :

- $T_R = \{t : T \mid t \in \mathcal{D} R \wedge R(t)\}$

- Vereenvoudigd als $T \subseteq \mathcal{D} R$

- $T_R = \{t : T \mid R(t)\}$

- De selectie van (meer)tupels uit verzameling T , waarvoor de relatie R geldig is

- Bevat voldoende informatie om relatie R volledig te beschrijven

RELATIES ALS FUNCTIES/PREDICATEN

▪ Notatie (Funmath): **filter (3)**

○ Bv. relatie \leq over X met $X = \{0,1,2\}$

- $X^2_{\leq} = \{(m,n) : X^2 \mid m \leq n\}$

- M.a.w.

- $X^2_{\leq} = \{(0,0), (0,1), (0,2), (1,1), (1,2), (2,2)\}$

RELATIES ALS FUNCTIES/PREDICATEN

▪ Notatie (Funmath): **filter** (4)

- Bv. relatie iHv “... is hoofdstad van ...” tussen H en L
 - Met H : de verzameling van hoofdsteden van de Benelux
 - $H = \{\text{Amsterdam, Brussel, Luxemburg}\}$
 - Met L : de verzameling van landen van de Benelux
 - $L = \{\text{be, nl, lu}\}$ (afgekort met Internet-landencode)
 - $(H \times L)_{iHv} = \{(h, l) : (h, l) \in H \times L \mid h \text{ } iHv \text{ } l\}$
 - M.a.w.
 - $(H \times L)_{iHv} = \{(\text{Amsterdam, nl}), (\text{Brussel, be}), (\text{Luxemburg, lu})\}$

RELATIES ALS FUNCTIES/PREDICATEN

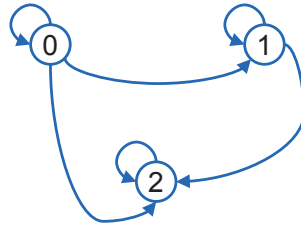
▪ Grafische representatie met **pijlen** (1)

- Voor binaire relatie R over (kleine) eindige verzameling X
 - **Directionele pijl** van element x naar y geeft aan dat de relatie R geldig is tussen x en y (m.a.w. $x R y$)
 - De pijl moet directioneel zijn
 - Verschil tussen $x R y$ en $y R x$

RELATIES ALS FUNCTIES/PREDICATEN

▪ Grafische representatie met pijlen (2)

- Bv. relatie \leq over $\{0,1,2\}$



WAAROVER?

▪ Relaties

1. Waarom?
2. Formulering en relaties als functies/predicaten
- 3. Bewerkingen op relaties**
4. Eigenschappen van relaties
5. Orderrelaties
6. Extreme elementen

BEWERKINGEN OP RELATIES

▪ **Verschillende mogelijkheden**

- Gebaseerd op bewerkingen op **verzamelingen**
- Specifieke bewerkingen voor relaties
 - Inverse
 - **Compositie/samenstelling** van twee relaties
- Toegepast in bewerkingen op relationele databanken
 - Onderdeel van SQL

BEWERKINGEN OP RELATIES

▪ **Bewerkingen afgeleid van verzamelingen (1)**

- Voor relaties R tussen X en Y
 - Bewerkingen op verzameling $(X \times Y)_R$
 - Klassieke operaties
 - **Unie, doorsnede, complement, verschil, symmetrisch verschil**

BEWERKINGEN OP RELATIES

▪ **Bewerkingen afgeleid van verzamelingen (2)**

○ Bv. voor relaties R_1 en R_2 tussen X en Y

• $(X \times Y)_{R_1} \cup (X \times Y)_{R_2} = (X \times Y)_{R_3}$

– Met $R_3 = (x,y) : (X \times Y) . (x R_1 y) \vee (x R_2 y)$

BEWERKINGEN OP RELATIES

▪ **Bewerkingen afgeleid van verzamelingen (3)**

○ Bv. voor relaties $<$ en $=$ op X met $X = \{0, 1, 2\}$

• $X^2_{<} \cup X^2_{=} = X^2_{\leq}$

– $X^2_{<} = \{(0,1), (0,2), (1,2)\}$

– $X^2_{=} = \{(0,0), (1,1), (2,2)\}$

– $X^2_{\leq} = \{(0,0), (0,1), (0,2), (1,1), (1,2), (2,2)\}$

➤ $x \leq y \equiv (x < y) \vee (x = y)$

• Natuurlijk te veralgemenen voor verzameling \mathbb{N} of \mathbb{R}

BEWERKINGEN OP RELATIES

▪ **Bewerkingen afgeleid van verzamelingen (4)**

○ Bv. voor relatie $>$ op \mathbb{N}

• $\text{co}(X^2_{>}) = X^2_{\leq}$

– Met $\leq = (m,n) : \mathbb{N}^2 . \neg(m > n)$

➤ $m \leq n \equiv \neg(m > n)$

• Op $\{0,1,2\}$

– $X^2_{>} = \{(1,0), (2,0), (2,1)\}$

– $X^2_{\leq} = \{(0,0), (0,1), (0,2), (1,1), (1,2), (2,2)\}$

BEWERKINGEN OP RELATIES

▪ **Inverse van een relatie (1)**

○ Voor binaire relaties

○ Notatie (Funmath): R^{\sim}

• Als de oorspronkelijke relatie (R) x in relatie brengt met y

• Brengt de inverse relatie (R^{\sim}) y in relatie met x

BEWERKINGEN OP RELATIES

▪ Inverse van een relatie (2)

- De inverse van een relatie kan altijd gedefinieerd worden
- Niet te verwarren met de inverse van een functie
 - Notatie $f^{-1}: y = f(x) \Rightarrow x = f^{-1}(y)$
 - Alleen gedefinieerd als er slechts 1 x is waarvoor $y = f(x)$

BEWERKINGEN OP RELATIES

▪ Inverse van een relatie (3)

- Voor R een (binaire) relatie is van X naar Y
 - De inverse relatie R^{\smile} is dan een relatie van Y naar X , zodat
 - $\forall (y,x) : Y \times X . y R^{\smile} x \equiv x R y$
 - M.a.w. $R^{\smile} = (y,x) : Y \times X . x R y$
 - Of met verzamelingen:
 - $(X \times Y)_R = \{(x,y) : X \times Y \mid x R y\}$
 - $(Y \times X)_{R^{\smile}} = \{(y,x) : Y \times X \mid x R y\}$
 - Omgekeerde koppels voor de inverse relatie

BEWERKINGEN OP RELATIES

▪ Inverse van een relatie (4)

- Bv. voor $<$ over \mathbb{N}
 - De inverse relatie is duidelijk $>$ over \mathbb{N}
 - Dus $<^{\sim} = >$
 - Inderdaad
 - $\forall(m,n) : \mathbb{N}^2 . m > n \equiv n < m$

BEWERKINGEN OP RELATIES

▪ Inverse van een relatie (5)

- Eigenschap voor een relatie R :
 - $(R^{\sim})^{\sim} = R$

BEWERKINGEN OP RELATIES

▪ **Compositie/samenstelling van 2 relaties (1)**

- Voor 2 binaire relaties
 - R een relatie van X naar Y
 - S een relatie van Y naar Z
- Notatie (Funmath): $S \circ R$
 - Samengestelde relatie (S na R)
 - Relatie van X naar Z

BEWERKINGEN OP RELATIES

▪ **Compositie/samenstelling van 2 relaties (2)**

- De samenstelling van twee relaties is niet altijd mogelijk
 - Vereiste compatibiliteit van de verzamelingen voor $S \circ R$
 - R van X naar Y
 - S van Y naar Z
- Niet te verwarren met de samenstelling van functies
 - Notatie $g \circ f$: $(g \circ f)(x) = g(f(x))$
 - Op voorwaarde dat $f(x) \in \mathcal{D}g$

BEWERKINGEN OP RELATIES

▪ **Compositie/samenstelling van 2 relaties (3)**

- Voor R een (binaire) relatie is van X naar Y en S een (binaire relatie) van Y naar Z
 - De samengestelde relatie $S \circ R$ (S na R) is dan een relatie van X naar Z , zodat
 - $\forall (x,z) : X \times Z . (x (S \circ R) z) \equiv \exists y : Y . (x R y) \wedge (y S z)$
 - M.a.w. $S \circ R = \{(x,z) : X \times Z . \exists y : Y . (x R y) \wedge (y S z)\}$
 - Of met verzamelingen:
 - $(X \times Z)_{S \circ R} = \{(x,z) : X \times Z \mid \exists y : Y . (x R y) \wedge (y S z)\}$

BEWERKINGEN OP RELATIES

▪ **Compositie/samenstelling van 2 relaties (4)**

- Bv. link tussen patiënten, symptomen en ziektes (1)
 - Pa : verzameling van patiënten
 - Sy : verzameling van symptomen
 - Zi : verzameling van ziektes
 - Relatie PhS van Pa naar Sy : ... heeft symptoom ...
 - Relatie SaZ van Sy naar Zi : ... geassocieerd met ...
 - Samengestelde relatie: $PaZ = SaZ \circ PhS$
 - Associeert patiënt met mogelijke ziekte

BEWERKINGEN OP RELATIES

- **Compositie/samenstelling van 2 relaties (5)**
 - Bv. link tussen patiënten, symptomen en ziektes (2)
 - Zou in een databank kunnen opgenomen zijn
 - Relatie tussen patiënten en symptomen
 - Relatie tussen symptomen en ziektes
 - Samengestelde relatie tussen patiënten en ziektes

BEWERKINGEN OP RELATIES

- **Compositie/samenstelling van 2 relaties (6)**
 - Bv. link tussen studenten, cursussen en lesgevers
 - *St*: verzameling studenten
 - *Cu*: verzameling cursussen
 - *Lg*: verzameling lesgevers
 - Relatie *SvC* van *St* naar *Cu*: ... volgt ...
 - Relatie *CgL* van *Cu* naar *Lg*: ... wordt gegeven door ...
 - Samengestelde relatie $SvL = CgL \circ SvC$:
 - ... volgt een cursus van ...

BEWERKINGEN OP RELATIES

▪ Compositie/samenstelling van 2 relaties (7)

○ Bv. voor relatie R tussen X en Y en relatie $<$ op Y

- Met $X = \{A, B\}$ en $Y = \{0, 1, 2\}$
- Met $(X \times Y)_R = \{(A, 1), (B, 2)\}$
- Met $Y^2_{<} = \{(0, 1), (0, 2), (1, 2)\}$
 - $(X \times Y)_{<} \sqsubseteq \mathbb{R} = \{(A, 2)\}$

BEWERKINGEN OP RELATIES

▪ Compositie/samenstelling van 2 relaties (8)

○ Bv. voor relatie $<$ op X en relatie $>$ op X

- Met $X = \{0, 1, 2\}$
 - $X^2_{<} = \{(0, 1), (0, 2), (1, 2)\}$
 - $X^2_{>} = \{(1, 0), (2, 0), (2, 1)\}$
 - $(X^2)_{<} \sqsubseteq \mathbb{R} = \{(1, 1), (1, 2), (2, 1), (2, 2)\}$

BEWERKINGEN OP RELATIES

▪ Compositie/samenstelling van 2 relaties (9)

○ Bv. voor relatie $<$ op X

• Met $X = \{0,1,2\}$

– $X^2_{<} = \{(0,1), (0,2), (1,2)\}$

– $(X^2)_{<} \square = \{(0,2)\}$

➤ $< \square$ geeft relatie aan “is minstens twee kleiner dan”

BEWERKINGEN OP RELATIES

▪ Compositie/samenstelling van 2 relaties (10)

○ Eigenschap:

• Voor 2 binaire relaties

– R een relatie van X naar Y

– S een relatie van Y naar Z

• $(S \square R)^{\smile} = R^{\smile} \square S^{\smile}$

– Met $(S \square R)^{\smile}$ een relatie van Z naar X

WAAROVER?

▪ **Relaties**

1. Waarom?
2. Formulering en relaties als functies/predicaten
3. Bewerkingen op relaties
- 4. Eigenschappen van relaties**
5. Orderrelaties
6. Extreme elementen

EIGENSCHAPPEN VAN RELATIES

▪ **Typische mogelijke eigenschappen**

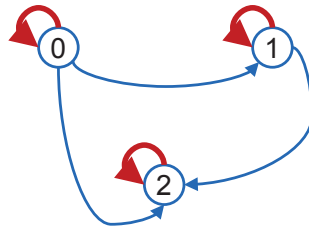
- Verdere slides gaan over relaties R over X
 - M.a.w. $R \in \text{rel}_X$
 - Met X een niet-ledige verzameling
- Eigenschappen van relaties kunnen gezien worden als predicaten over rel_X
 - Eigenschappen zijn dus zelf van het type $\text{rel}_X \rightarrow \mathbb{B}$

EIGENSCHAPPEN VAN RELATIES

▪ Reflexief

○ $\text{Refl } R \equiv \forall x : X. x R x$

- Elk element in relatie met zichzelf
- Grafische voorstelling op $\{0,1,2\}$

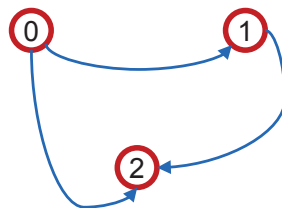


EIGENSCHAPPEN VAN RELATIES

▪ Irreflexief/antireflexief

○ $\text{Irfl } R \equiv \forall x : X. \neg(x R x)$

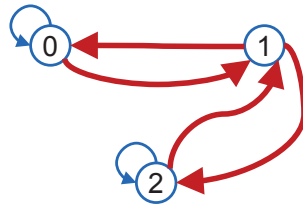
- Iets anders dan niet-reflexief (!)
- Grafische voorstelling op $\{0,1,2\}$



EIGENSCHAPPEN VAN RELATIES

▪ Symmetrisch

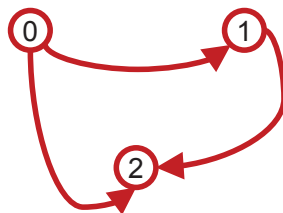
- $\text{Symm } R \equiv \forall(x,y) : X^2 . x R y \Rightarrow y R x$
 - Relatie werkt in beide richtingen (x naar y en y naar x)
- Grafische voorstelling op $\{0,1,2\}$



EIGENSCHAPPEN VAN RELATIES

▪ Asymmetrisch

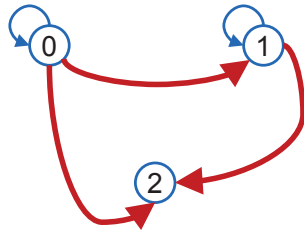
- $\text{Asym } R \equiv \forall(x,y) : X^2 . x R y \Rightarrow \neg(y R x)$
 - Relatie kan slechts in 1 richting werken
- Grafische voorstelling op $\{0,1,2\}$
 - Merk irreflexiviteit op (!)



EIGENSCHAPPEN VAN RELATIES

▪ Antisymmetrisch

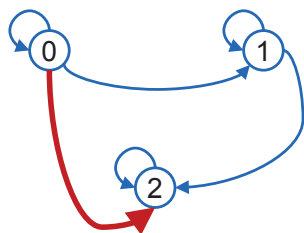
- Ants $R \equiv \forall(x,y) : X^2 . x R y \Rightarrow y R x \Rightarrow x=y$
 - Niet te verwarren met asymmetrisch
- Grafische voorstelling op $\{0,1,2\}$



EIGENSCHAPPEN VAN RELATIES

▪ Transitief

- Trns $R \equiv \forall(x,y,z) : X^3 . x R y \Rightarrow y R z \Rightarrow x R z$
 - Belangrijke eigenschap indien aanwezig
- Grafische voorstelling op $\{0,1,2\}$



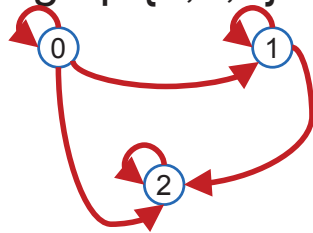
EIGENSCHAPPEN VAN RELATIES

▪ Totaal

○ $\text{Totl } R \equiv \forall(x,y) : X^2 . x R y \vee y R x$

- Er is altijd een relatie tussen 2 willekeurige elementen
 - In de ene of in de andere richting

○ Grafische voorstelling op $\{0,1,2\}$

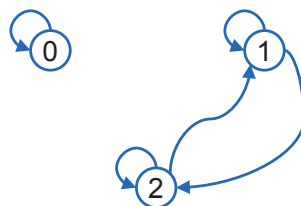


EIGENSCHAPPEN VAN RELATIES

▪ Equivalentierelatie (1)

○ $\text{EQ } R \equiv \text{Refl } R \wedge \text{Symm } R \wedge \text{Trns } R$

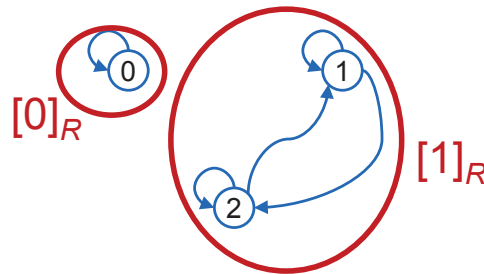
○ Grafische voorstelling op $\{0,1,2\}$



EIGENSCHAPPEN VAN RELATIES

▪ Equivalentierelatie (2)

- Merk op dat verzameling in “stukken” opgedeeld wordt
 - Equivalentieklassen: $[x]_R = \{y : X \mid y R x\}$
 - Hier 2 klassen: $[0]_R$ en $[1]_R (= [2]_R)$



EIGENSCHAPPEN VAN RELATIES

▪ Equivalentierelatie (3)

- De gecreëerde equivalentieklassen zijn niet-ledig
- De gecreëerde equivalentieklassen zijn disjunct
- De unie van alle equivalentieklassen is X
 - Opdeling van X in equivalentieklassen vormt **partitie** van X

EIGENSCHAPPEN VAN RELATIES

▪ **Equivalentierelatie (4)**

- Bv. **Congruentie modulo m** over \mathbb{Z} (met $m \in \mathbb{N}_{>0}$): C_m
 - Andere notatie: $x \equiv y \pmod{m}$
 - Betekenis: $(x \equiv y \pmod{m}) \equiv \exists k : \mathbb{Z} . x - y = k \cdot m$
 - Zelfde restwaarde voor x en y bij deling door m
 - Is een equivalentierelatie (makkelijk aan te tonen)
 - Deelt \mathbb{Z} op in m klassen
 - Klassen meestal voorgesteld door getallen van 0 tot en met $m - 1$
 - Belangrijk in rekenkunde (zie discrete wiskunde)

WAAROVER?

▪ **Relaties**

1. Waarom?
2. Formulering en relaties als functies/predicaten
3. Bewerkingen op relaties
4. Eigenschappen van relaties
- 5. Orderelaties**
6. Extreme elementen

ORDERELATIES

▪ Belang van orde in dagelijks leven

○ Rangschikken van entiteiten

- Winkels volgens duurte
- Auto's volgens "milieuvriendelijkheid"
- ...

○ Opzoeken eenvoudiger in gesorteerde collectie

- Bibliotheek: geordend volgens classificatiesysteem
- Woordenboek: alfabetisch geordend
- Uw bureau (?)
- ...

ORDERELATIES

▪ Belang in informatica

○ Rangschikken

- Meest relevante webpagina's in zoekmachine
- Classificatie van gelijkaardige objecten
- Detecteren van anomalieën
- ...

ORDERELATIES

▪ Belang in informatica

○ Opzoeken in datastructuren

- Veel grotere efficiëntie als data gesorteerd is
 - Zeer belangrijk voor grote databanken
- Verschillende ordeningen mogelijk
 - op naam, op soort, op grootte, op datum,...

ORDERELATIES

▪ Enkele mogelijke orderelaties

○ Pre-orde

○ Partiële orde

○ Totale orde

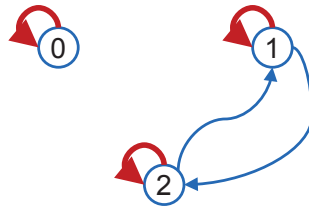
○ Strikte (partiële) orde (of quasi-orde)

- Gemeenschappelijke eigenschap:
 - Transitiviteit

ORDERRELATIES

▪ Pre-orde

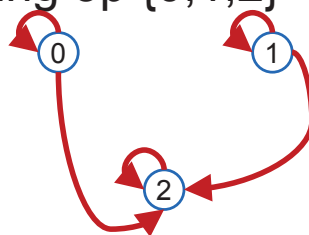
- $PR R \equiv Refl R \wedge Trns R$
 - Niet alle elementen noodzakelijk vergelijkbaar
- Grafische voorstelling op $\{0,1,2\}$



ORDERRELATIES

▪ Partiële orde

- $PO R \equiv PR R \wedge Ants R$
 - Dus reflexief, antisymmetrisch en transitief
 - Nog steeds niet alle elementen noodzakelijk vergelijkbaar
- Grafische voorstelling op $\{0,1,2\}$



- (X,R) is een poset

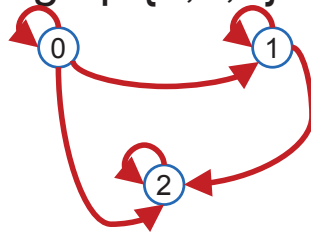
ORDERELATIES

▪ Totale orde

○ $TO R \equiv PO R \wedge Totl R$

- Dus reflexief, antisymmetrisch, totaal en transitief
- Alle elementen noodzakelijk vergelijkbaar

○ Grafische voorstelling op $\{0,1,2\}$



○ (X,R) is een totaal/linear geordende verzameling of ketting

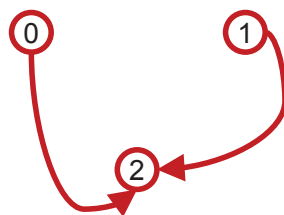
ORDERELATIES

▪ Strikte (partiële) orde (of quasi-orde)

○ $SO R \equiv Irfl R \wedge Trns R$

- Niet noodzakelijk alle verschillende elementen vergelijkbaar

○ Grafische voorstelling op $\{0,1,2\}$



ORDERELATIES

▪ Poset (1)

- Engelse afkorting van **partially ordered set**
- Koppel (X, \leq)
 - Met X een niet-ledige verzameling
 - Met \leq een partiële orderrelatie op X
- Als (X, \leq) een poset is en $A \subseteq X$, dan is ook (A, \leq) een poset

ORDERELATIES

▪ Poset (2)

- Sommige x en y in X kunnen **onvergelijkbaar** zijn
 - \leq is immers een *partiële* orderrelatie op X
 - Notatie: $x \parallel y$
 - Betekenis: $x \parallel y \equiv \neg(x \leq y) \wedge \neg(y \leq x)$

ORDERELATIES

▪ Poset (3)

○ Bv. voor verzameling A

- $(\mathcal{P}A, \subseteq)$ is een poset, maar geen ketting
 - Met $\mathcal{P}A$ de verzameling van alle deelverzamelingen van A (zie oefeningen)
- Bv. voor $A = \{0, 1, 2\}$
 - $\mathcal{P}A = \{\emptyset, \iota 0, \iota 1, \iota 2, \{0, 1\}, \{0, 2\}, \{1, 2\}, \{0, 1, 2\}\}$
 - Onvergelijkbare elementen, bv. $\{0, 2\} \parallel \{1, 2\}$

ORDERELATIES

▪ Hasse-diagram (1)

○ **Visualisatie** van eindige posets (X, \leq)

- “Kleinste” element onderaan
- “Grootste” element bovenaan
- Verbindingen van onder naar boven tussen elementen geven aan welk element “kleiner” (het onderste) is dan een ander (het bovenste)
 - Transitiviteit van partiële orde doet de rest
- Handiger dan visualisatie met pijlen voor iets grotere verzamelingen

ORDERELATIES

▪ Hasse-diagram (2)

○ Gebaseerd op **bedekkingsrelatie**: \ll

• $x \ll y \equiv x < y \wedge \neg(\exists z : X . x < z \wedge z < y)$

– Met $x < y \equiv x \leq y \wedge x \neq y$

➤ Als \leq een partiële orde is, dan is $<$ een strikte orde

– Sluit uit dat er tussen x en y nog een element van X zou kunnen zitten

ORDERELATIES

▪ Hasse-diagram (3)

○ Praktisch

1. Teken een stip/cirkel voor elke x uit X

– Als $x \ll y$ dan moet y hoger liggen dan x

2. Voor elk koppel (x,y) waarvoor $x \ll y$, verbind hun respectievelijke stippen/cirkels, zonder een andere stip/cirkel te verbinden

ORDERELATIES

▪ Hasse-diagram (4)

○ Bv. voor poset $(\mathcal{P}A, \subseteq)$ met $A = \{0,1,2\}$

• $\mathcal{P}A = \{\emptyset, \iota 0, \iota 1, \iota 2, \{0,1\}, \{0,2\}, \{1,2\}, \{0,1,2\}\}$

• Er geldt:

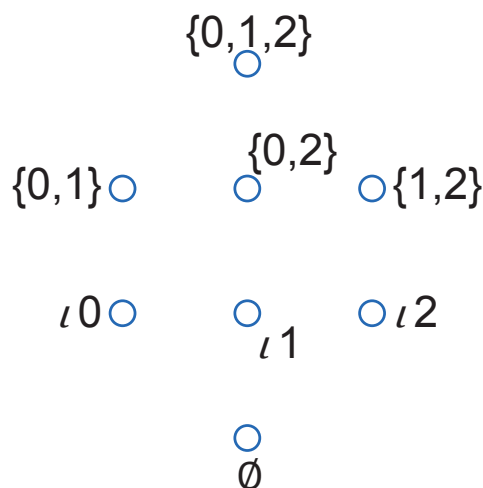
- $\emptyset \ll \iota 0$ $\emptyset \ll \iota 1$ $\emptyset \ll \iota 2$
- $\iota 0 \ll \{0,1\}$ $\iota 0 \ll \{0,2\}$
- $\iota 1 \ll \{0,1\}$ $\iota 1 \ll \{1,2\}$
- $\iota 2 \ll \{0,2\}$ $\iota 2 \ll \{1,2\}$
- $\{0,1\} \ll \{0,1,2\}$ $\{0,2\} \ll \{0,1,2\}$ $\{1,2\} \ll \{0,1,2\}$

ORDERELATIES

▪ Hasse-diagram (5)

○ Bv. voor poset $(\mathcal{P}A, \subseteq)$ met $A = \{0,1,2\}$

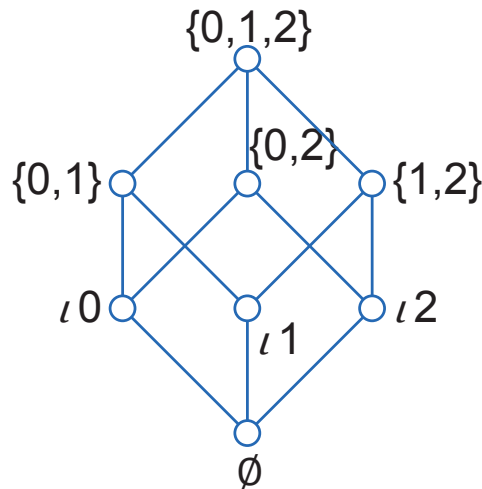
• Stap 1:



ORDERELATIES

▪ Hasse-diagram (6)

- Bv. voor poset $(\mathcal{P}A, \subseteq)$ met $A = \{0,1,2\}$
 - Stap 2:



ORDERELATIES

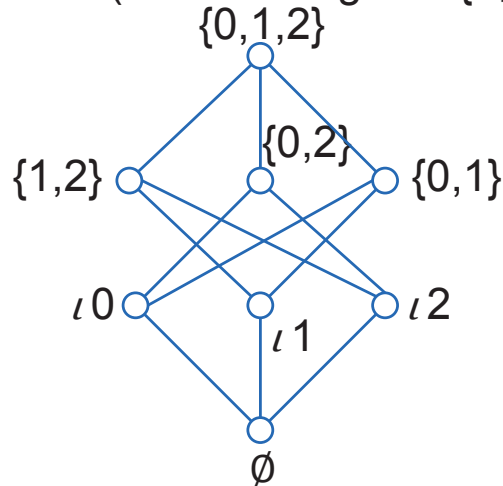
▪ Hasse-diagram (7)

- Vaak meerdere vormen mogelijk
 - Afhankelijk van plaatsing van elementen
 - Kan soms een andere eigenschap van de ordening aan het licht brengen

ORDERRELATIES

▪ Hasse-diagram (8)

- Bv. voor poset $(\mathcal{P}A, \subseteq)$ met $A = \{0,1,2\}$
 - Alternatieve vorm: (omwisseling van $\{0,1\}$ en $\{1,2\}$)



ORDERRELATIES

▪ Monotonieit

- Eigenschap van predicaat P t.o.v. (orde)relatie $<$
- Notatie:
 - $\text{Mono}_{<} P$
- Betekenis:
 - $\text{Mono}_{<} P \equiv \forall(x,y) : X^2 . x < y \Rightarrow (P(x) \Rightarrow P(y))$
 - Als eigenschap geldt voor x , dan geldt het ook voor “grotere” waarden

ORDERELATIES

▪ Antimonotoniteit

- Eigenschap van predicaat P t.o.v. (orde)relatie $<$
- Notatie:
 - $A_{\text{mon}_<} P$
- Betekenis:
 - $A_{\text{mon}_<} P \equiv \forall(x,y) : X^2 . x < y \Rightarrow (P(y) \Rightarrow P(x))$
 - Als eigenschap geldt voor y , dan geldt het ook voor “kleinere” waarden

WAAROVER?

▪ Relaties

1. Waarom?
2. Formulering en relaties als functies/predicaten
3. Bewerkingen op relaties
4. Eigenschappen van relaties
5. Orderelaties
- 6. Extreme elementen**

EXTREME ELEMENTEN

- **Meestal gelinkt aan orderrelaties**
 - Begrippen als “grootste”, “kleinste”, “minimum”, “maximum”, “bovengrens”, “ondergrens”, ...
 - Lijken allemaal gelijkaardig
 - Nood aan meer formele definitie

EXTREME ELEMENTEN

- **Betekenis van extreme elementen**
 - Vooral zinvol voor poset
 - Maar niet noodzakelijk hiertoe beperkt
 - Afspraak voor volgende slides
 - $\leq \in \text{rel}_X$ (een relatie op een niet-ledige verzameling X dus)
 - $b \in X$
 - $A \subseteq X$

EXTREME ELEMENTEN

▪ **Bovengrens voor A**

- (Engels: [upper bound](#))
- Notatie: $b \text{ isub}_{\leq} A$
- Betekenis: $b \text{ isub}_{\leq} A \equiv \forall a : A . a \leq b$
 - Merk op dat b niet noodzakelijk tot A zal behoren
 - Meestal niet zelfs

EXTREME ELEMENTEN

▪ **Ondergrens voor A**

- (Engels: [lower bound](#))
- Notatie: $b \text{ islb}_{\leq} A$
- Betekenis: $b \text{ islb}_{\leq} A \equiv \forall a : A . b \leq a$
 - Merk op dat b niet noodzakelijk tot A zal behoren
 - Meestal niet zelfs

EXTREME ELEMENTEN

▪ Grootste element van A

- (Engels: [greatest element](#))
- Notatie: $b \text{ isgst}_{\leq} A$
- Betekenis: $b \text{ isgst}_{\leq} A \equiv b \text{ isub}_{\leq} A \wedge b \in A$
 - b is dus een element van A dat een bovengrens voor A is
 - Bestaan ervan is niet gegarandeerd voor elke (A, \leq)
 - Uniciteit ook niet als \leq niet antisymmetrisch is
 - Wel voor poset (X, \leq) dus, als het grootste element van A bestaat tenminste

EXTREME ELEMENTEN

▪ Kleinste element van A

- (Engels: [least element](#))
- Notatie: $b \text{ islst}_{\leq} A$
- Betekenis: $b \text{ islst}_{\leq} A \equiv b \text{ islb}_{\leq} A \wedge b \in A$
 - b is dus een element van A dat een ondergrens voor A is
 - Bestaan ervan is niet gegarandeerd voor elke (A, \leq)
 - Uniciteit ook niet als \leq niet antisymmetrisch is
 - Wel voor poset (X, \leq) dus, als het kleinste element van A bestaat tenminste

EXTREME ELEMENTEN

▪ Supremum (kleinste bovengrens) voor A

- (Engels: [supremum/least upper bound](#))
- Notatie: $b \text{ islub}_{\leq} A$
- Betekenis:
$$b \text{ islub}_{\leq} A \equiv b \text{ isub}_{\leq} A \wedge (\forall x : X . x \text{ isub}_{\leq} A \Rightarrow b \leq x)$$
 - Alternatief: $b \text{ islub}_{\leq} A \equiv b \text{ islst}_{\leq} \{x : X \mid x \text{ isub}_{\leq} A\}$
 - Bewijs als oefening
 - b niet noodzakelijk een element van A
 - Bestaan ervan is niet gegarandeerd voor elke (A, \leq)
 - Unicité ook niet als \leq niet antisymmetrisch is

EXTREME ELEMENTEN

▪ Infimum (grootste ondergrens) voor A

- (Engels: [infimum/greatest lower bound](#))
- Notatie: $b \text{ isglb}_{\leq} A$
- Betekenis:
$$b \text{ isglb}_{\leq} A \equiv b \text{ islb}_{\leq} A \wedge (\forall x : X . x \text{ islb}_{\leq} A \Rightarrow x \leq b)$$
 - Alternatief: $b \text{ isglb}_{\leq} A \equiv b \text{ isgst}_{\leq} \{x : X \mid x \text{ islb}_{\leq} A\}$
 - Bewijs als oefening
 - b niet noodzakelijk een element van A
 - Bestaan ervan is niet gegarandeerd voor elke (A, \leq)
 - Unicité ook niet als \leq niet antisymmetrisch is

EXTREME ELEMENTEN

▪ Maximaal element van A

○ Notatie: $b \text{ ismax}_{\leq} A$

○ Betekenis:

$$b \text{ ismax}_{\leq} A \equiv b \in A \wedge (\forall a : A . b \leq a \Rightarrow a = b)$$

• Alternatief: $b \text{ ismax}_{\leq} A \equiv b \in A \wedge (\forall a : A_{\neq b} . \neg(b \leq a))$

– Bewijs als oefening

• Bestaan ervan is niet gegarandeerd voor elke (A, \leq)

– Unicité ook niet, zelfs niet voor een poset

• Als (A, \leq) een **eindige, niet-ledige, totaal geordende** verzameling

is, dan bestaat er een **uniek maximaal element** voor A

EXTREME ELEMENTEN

▪ Minimaal element van A

○ Notatie: $b \text{ ismin}_{\leq} A$

○ Betekenis:

$$b \text{ ismin}_{\leq} A \equiv b \in A \wedge (\forall a : A . a \leq b \Rightarrow a = b)$$

• Alternatief: $b \text{ ismin}_{\leq} A \equiv b \in A \wedge (\forall a : A_{\neq b} . \neg(a \leq b))$

– Bewijs als oefening

• Bestaan ervan is niet gegarandeerd voor elke (A, \leq)

– Unicité ook niet, zelfs niet voor een poset

• Als (A, \leq) een **eindige, niet-ledige, totaal geordende** verzameling

is, dan bestaat er een **uniek minimaal element** voor A

EXTREME ELEMENTEN

▪ Sorteren en orderelaties (1)

- Voor effectief sorteren vaak totale ordening nodig
 - Nodig voor eenduidige sortering
 - Alle elementen moeten met elkaar vergeleken kunnen worden

EXTREME ELEMENTEN

▪ Sorteren en orderelaties (2)

- Wat als er slechts partiële ordening beschikbaar is?
 - Bv. afhankelijkheden (Engels: dependencies) van deelprocessen in volledig proces
 - Verschillende sorteringen mogelijk, wegens onvergelijkbare elementen
 - Elke sortering komt overeen met een verschillende totale ordening
 - Topologisch sorteren

EXTREME ELEMENTEN

▪ **Topologisch sorteren van X (een mogelijkheid)**

- Start met lege lijst
 - Neem een minimaal element weg uit X en voeg het toe als eerste element van uw lijst
- Zolang er nog te sorteren elementen in X overblijven:
 - Neem een minimaal element uit X weg en voeg het toe aan uw lijst
- Na afloop: *een* sortering van X , die voldoet aan de partiële ordening

EXTREME ELEMENTEN

▪ **Extreme elementen voor predicaten (1)**

- Alternatieve, maar gelijkwaardige formulering
 - af te leiden uit uitdrukkingen met verzameling:
 - $A = \{x : X \mid P(x)\}$
 - M.a.w.: $P = x : X . x \in A$
 - Of dus: $P(x) \equiv x \in A$

EXTREME ELEMENTEN

▪ Extreme elementen voor predicaten (2)

- Alternatieve, maar gelijkwaardige formulering

- Bv. voor bovengrens

$$\triangleright \text{ub}_{\leq} P b \equiv b \text{ isub}_{\leq} \{x : X \mid P(x)\}$$

$$\text{ub}_{\leq} P b \equiv \forall x : X . P(x) \Rightarrow b \leq x$$

- Gelijkaardige definities voor

- lb, lst, gst, lub, glb, min, max

EXTREME ELEMENTEN

▪ Welgefundeerde relatie over X

- (Engels: [well-founded](#) relation)

- Definitie:

$$\bullet \text{WF} (<) \equiv \forall S : \mathcal{P}X . S \neq \emptyset \Rightarrow \exists m : S . \forall x : S . \neg(x < m)$$

- Betekenis:

- Elke niet-ledige deelverzameling S van X bezit een element dat niet “groter” is dan om het even welk element van S
 - $<$ is normaal een strikte orderrelatie

- Belang hiervan:

- Zie volgend hoofdstuk over inductie