

Stellingen

behorende bij het proefschrift

Structural Aspects of Switching Classes

- i. Nagaan of een switching class een graaf bevat zonder driehoeken kan in polynomiale tijd in het aantal knopen van de graaf.*[dit proefschrift]*
 - ii. Laat G een 0, 1-gelabelde complete graaf op $\{x_0, \dots, x_n\}$, $n \geq 5$ oneven, zodat het pad x_0, \dots, x_n gelabeld is met enkel nullen. Dan bevat G een pad ter lengte $n - 2$ waarvan de som modulo 2 nul is.*[dit proefschrift]*
 - iii. De complexiteitsafschattingen voor Stelling 3.21 en Gevolg 3.25 in het proefschrift kunnen tot respectievelijk $\mathcal{O}(n^{d(n)+1+\max(m,1)})$ en $\mathcal{O}(n^{(n-d(n))+1+\max(m,1)})$ worden verbeterd.*[dit proefschrift]*
 - iv. Elke switching class die een bipartiete graaf bevat, bevat een tripartiete graaf die een geïsoleerde knoop heeft en waarvan twee van de sets in de partitie compleet verbonden zijn.*[dit proefschrift]*
 - v. Laat g een gain graph op vertex set V , en $g(a) = \{xy \in E(g) \mid g(xy) = a\}$. We definiëren een regio van g als een set $X \subseteq V$ met voor alle labels a van g
 - $g(a) \subseteq X \times (V - X)$ of
 - $g(a) \subseteq (V - X) \times X$ of
 - $g(a) \subseteq (X \times X) \cup ((V - X) \times (V - X))$.
- De vereniging van twee disjuncte regio's is een regio.
- vi. Lazy programmeertalen zijn uitstekend geschikt voor formele-talenonderzoek.
 - vii. Voor het gebruik van computerberekeningen om wetenschappelijke resultaten te verkrijgen zouden strikte richtlijnen moeten bestaan.
 - viii. Als het niet uit de breedte kan, dan moet het uit de lengte komen.
 - ix. Tutorials hoeven niet te worden gegeven door goeroes op het vakgebied.
 - x. Een interessant detail van het nachtleven in Turku is de symfonie van de stoplichten.
 - xi. Krantenlezers in trein, bus of tram zijn wel geïnteresseerd in de wereld om hen heen, maar deze lijkt niet te nabij te mogen zijn.
 - xii. In theorie gaan theorie en praktijk goed samen.