## ON THE POWER OF COLOR REFINEMENT

V. ARVIND, JOHANNES KÖBLER, GAURAV RATTAN UND OLEG VERBITSKY

Florian Lüdiger

05.02.2018

Seminar Algorithm Engineering - Lehrstuhl 11 - TU Dortmund

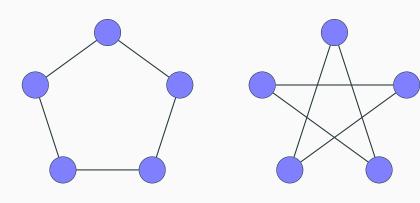


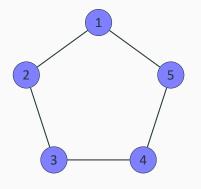
### **GRAPH-ISOMORPHIE**

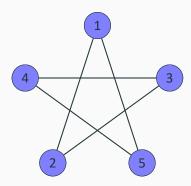
### **Definition**

Zwei Graphen G und H sind **isomorph**, wenn es eine bijektive Abbildung  $\phi$  gibt, sodass gilt:

$$(u,v) \in E_G \Leftrightarrow (\phi(u),\phi(v)) \in E_H$$
 für alle  $u,v \in V_G$ .







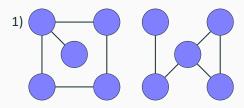
#### **COLOR-REFINEMENT**

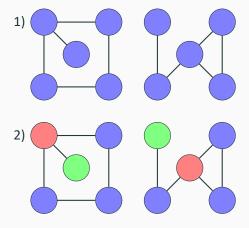
### **Definition**

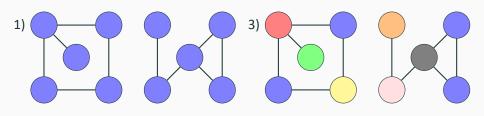
Mit der Color-Refinement-Heuristik kann in polynomieller Zeit festgestellt werden, dass zwei Graphen nicht isomorph sind.

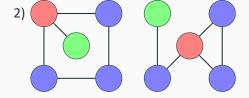
Anders gesagt gilt für beliebige Graphen G,H:

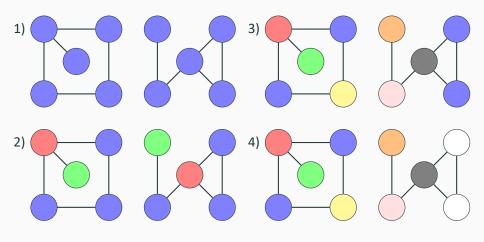
(1) CR unterscheidet G und  $H \Rightarrow G \not\simeq H$ 





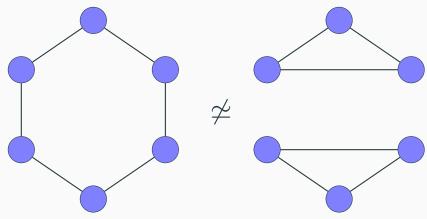






### LIMITIERUNG DER HEURISTIK

Es gibt nicht-isomorphe Graphenpaare, welche das Color-Refinement nicht unterscheiden kann.





### DIE KLASSE DER CR-GRAPHEN

#### **Definition**

Graph *G* ist **CR-Graph**, wenn das Color-Refinement diesen von jedem nicht zu *G* isomorphen Graphen *H* unterscheiden kann.

Für beliebige CR-Graphen *G,H* gilt also:



### **ERGEBNIS UND BEOBACHTUNG**

- $ig( \ 1 \ ig)$  CR unterscheidet G und  $H \Rightarrow G 
  ot\simeq H$
- $\left(\begin{array}{c} 2\end{array}
  ight)$   $G
  eq H\Rightarrow$  CR unterscheidet G und H

### Korollar

Für zwei CR-Graphen G und H gilt:

CR erkennt G und H als isomorph  $\Leftrightarrow$  G  $\simeq$  H

### **ERGEBNIS UND BEOBACHTUNG**

- $ig( \ 1 \, ig)$  CR unterscheidet G und  $H \Rightarrow G 
  ot \simeq H$
- $\left(\begin{array}{c} 2 \end{array}\right)G 
  ot\simeq H \Rightarrow \mathsf{CR}$  unterscheidet G und H

### Korollar

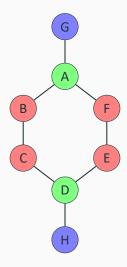
Für zwei CR-Graphen G und H gilt:

CR erkennt G und H als isomorph  $\Leftrightarrow$  G  $\simeq$  H

Wie identifiziere ich also die Klasse der CR-Graphen?



### **ANWENDUNGSBEISPIEL**



### STABILE PARTITIONIERUNG

### **Definition**

Die Partitionierung  $\mathcal P$  teilt den Graphen  $\mathcal G$  in die Farbklassen eines Verfeinerungsschritts ein.

#### STABILE PARTITIONIERUNG

### **Definition**

Die Partitionierung  $\mathcal P$  teilt den Graphen  $\mathcal G$  in die Farbklassen eines Verfeinerungsschritts ein.

### **Definition**

Wenn sich die Partitionierung bei weiteren Verfeinerungsschritten nicht mehr ändert, wird diese **stabile Partitionierung**  $\mathcal{P}^s$  genannt.

#### STABILE PARTITIONIERUNG

### **Definition**

Die Partitionierung  $\mathcal P$  teilt den Graphen  $\mathcal G$  in die Farbklassen eines Verfeinerungsschritts ein.

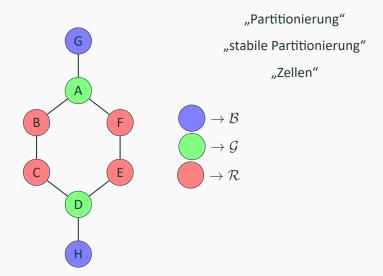
#### **Definition**

Wenn sich die Partitionierung bei weiteren Verfeinerungsschritten nicht mehr ändert, wird diese **stabile Partitionierung**  $\mathcal{P}^s$  genannt.

#### **Definition**

Die einzelnen Partitionen innerhalb der Partitionierung werden Zellen genannt.

## **ANWENDUNG AUF DAS BEISPIEL**





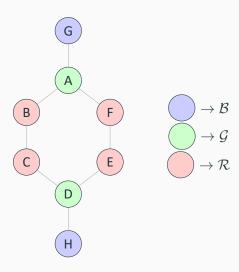
### **LOKALE STRUKTUR VON CR-GRAPHEN**

#### Lemma

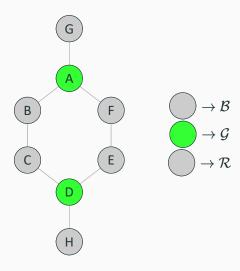
Die Zellen der stabilen Partition  $\mathcal{P}_G$  eines CR-Graphen erfüllen folgende Eigenschaften:

(A) Für beliebige Zellen  $X \in \mathcal{P}_G$  ist G[X] ein leerer Graph, vollständiger Graph, Matching-Graph  $mK_2$ , das Komplement eines Matching Graphen oder der 5-Kreis.

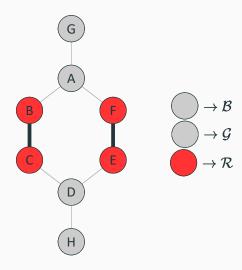
## **AM BEISPIEL**



## **AM BEISPIEL - LEERER GRAPH**



## **AM BEISPIEL - MATCHING-GRAPH**



### **LOKALE STRUKTUR VON CR-GRAPHEN**

#### Lemma

Die Zellen der stabilen Partition  $\mathcal{P}_G$  eines CR-Graphen erfüllen folgende Eigenschaften:

(A) Für beliebige Zellen  $X \in \mathcal{P}_G$  ist G[X] ein leerer Graph, vollständiger Graph, Matching-Graph  $mK_2$ , das Komplement eines Matching Graphen oder der 5-Kreis.

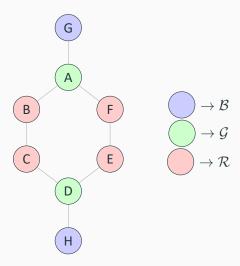
### **LOKALE STRUKTUR VON CR-GRAPHEN**

#### Lemma

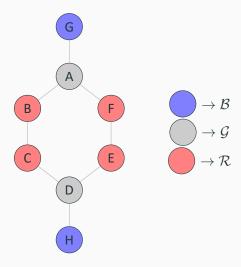
Die Zellen der stabilen Partition  $\mathcal{P}_G$  eines CR-Graphen erfüllen folgende Eigenschaften:

- (A) Für beliebige Zellen  $X \in \mathcal{P}_G$  ist G[X] ein leerer Graph, vollständiger Graph, Matching-Graph  $mK_2$ , das Komplement eines Matching Graphen oder der 5-Kreis.
- (B) Für beliebige Zellen  $X,Y \in \mathcal{P}_G$  ist G[X,Y] ein leerer Graph, vollständiger bipartiter Graph, eine disjunkte Vereinigung von Sternen  $sK_{1,t}$ , bei der X die Menge der s inneren Knoten und Y die Menge der st Blätter ist, oder das bipartite Komplement des zuletzt genannten Graphen.

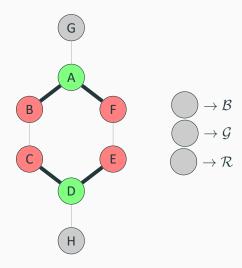
## **AM BEISPIEL**



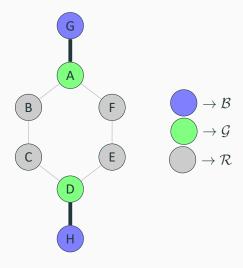
## **AM BEISPIEL - LEERER GRAPH**



# AM BEISPIEL - DISJUNKTE VEREINIGUNG VON STERNEN $SK_{1,t}$



## **AM BEISPIEL - MATCHING GRAPH\***



### **LOKALE STRUKTUR VON CR-GRAPHEN**

#### Lemma

Die Zellen der stabilen Partition  $\mathcal{P}_G$  eines CR-Graphen erfüllen folgende Eigenschaften:

- (A) Für beliebige Zellen  $X \in \mathcal{P}_G$  ist G[X] ein leerer Graph, vollständiger Graph, Matching-Graph  $mK_2$ , das Komplement eines Matching Graphen oder der 5-Kreis.
- (B) Für beliebige Zellen  $X,Y \in \mathcal{P}_G$  ist G[X,Y] ein leerer Graph, vollständiger bipartiter Graph, eine disjunkte Vereinigung von Sternen  $sK_{1,t}$ , bei der X die Menge der s inneren Knoten und Y die Menge der st Blätter ist, oder das bipartite Komplement des zuletzt genannten Graphen.





Anwendung der vorgestellten Bedingungen Anwendungsbeispiel



Beweis lokale Struktur

Ein Beweis für globale Struktur beispielhaft