

# Blatt 05: Constraints

Michel Bünger

## CSP.01: Logikrätsel

Das "Einstein-Rätsel" besitzt fünf Häuser, welche die Variablen des CSP sind.

Diese Häuser werden Beschrieben, als:  $H \in \{ H_1, H_2, H_3, H_4, H_5 \}$

Die vorhandenen Variablen, welche die Häuser und dessen Bewohner beschreiben, im gegebenem "Einstein-Rätsel", sind:

- Farbe
- Haustier
- Getränk
- Nationalität
- Zigarettenmarke

Die Variablen werden als  $<Variablename>_<Haus>$  dargestellt  
(bsp. Farbe. $H_2$ )

Die Wertebereiche der obigen Variablen sind:

**Farbe:** { rot, grün, weiß, gelb, blau }

**Haustier:** { Hund, Schnecke, Fuchs, Pferd, Zebra }

**Getränk:** { Kaffee, Tee, Milch, Orangensaft, Wasser }

**Nationalität:** { Engländer, Spanier, Ukrainer, Norweger, Japaner }

**Zigarettenmarke:** { Old-Gold, Kools, Chesterfield, Lucky-Strike, Parliaments }

Die Constraints, können wie folgt definiert werden:

$$\forall i \in \{1, \dots, 5\}$$

### Binäre Constraints

(Nationalität<sub>H<sub>i</sub></sub> = Engländer  $\Rightarrow$  Farbe<sub>H<sub>i</sub></sub> = rot)

(Nationalität<sub>H<sub>i</sub></sub> = Spanier  $\Rightarrow$  Haustier<sub>H<sub>i</sub></sub> = Hund)

(Nationalität<sub>H<sub>i</sub></sub> = Ukrainer  $\Rightarrow$  Getränk<sub>H<sub>i</sub></sub> = Tee)

(Nationalität<sub>H<sub>i</sub></sub> = Japaner  $\Rightarrow$  Zigarettenmarke<sub>H<sub>i</sub></sub> = Parliaments)

(Getränk<sub>H<sub>i</sub></sub> = Kaffee  $\Rightarrow$  Farbe<sub>H<sub>i</sub></sub> = grün)

(Farbe<sub>H<sub>i</sub></sub> = weiß  $\Rightarrow$  Farbe<sub>H<sub>i+1</sub></sub> = grün)

(Zigarettenmarke<sub>H<sub>i</sub></sub> = Old-Gold  $\Rightarrow$  Haustier<sub>H<sub>i</sub></sub> = Schnecke)

(Zigarettenmarke<sub>H<sub>i</sub></sub> = Kools  $\Rightarrow$  Farbe<sub>H<sub>i</sub></sub> = gelb)

(Zigarettenmarke<sub>H<sub>i</sub></sub> = Kools  $\Rightarrow$  Haustier<sub>H<sub>i-1</sub></sub>  $\vee$  H<sub>i+1</sub> = Pferd)

(Zigarettenmarke<sub>H<sub>i</sub></sub> = Chesterfield  $\Rightarrow$  Haustier<sub>H<sub>i-1</sub></sub>  $\vee$  H<sub>i+1</sub> = Fuchs)

(Zigarettenmarke<sub>H<sub>i</sub></sub> = Lucky-Strike  $\Rightarrow$  Getränk<sub>H<sub>i</sub></sub> = Orangensaft)

## Unäre Constraints

(Nationalität<sub>H<sub>i</sub></sub> = Norweger  $\Rightarrow$  H = H<sub>1</sub>)

(Nationalität<sub>H<sub>i</sub></sub> = Norweger  $\Rightarrow$  Farbe<sub>H<sub>i</sub></sub>  $\neq$  rot)

(Nationalität<sub>H<sub>i</sub></sub> = Norweger  $\Rightarrow$  Haustier<sub>H<sub>i</sub></sub>  $\neq$  Hund)

(Nationalität<sub>H<sub>i</sub></sub> = Norweger  $\Rightarrow$  Getränk<sub>H<sub>i</sub></sub>  $\neq$  Tee)

(Nationalität<sub>H<sub>i</sub></sub> = Norweger  $\Rightarrow$  Zigarettenmarke<sub>H<sub>i</sub></sub>  $\neq$  Parliaments)

(Nationalität<sub>H<sub>i</sub></sub> = Norweger  $\Rightarrow$  Farbe<sub>H<sub>i+1</sub></sub> = blau)

(Nationalität<sub>H<sub>i</sub></sub> = Norweger  $\Rightarrow$  Farbe<sub>H<sub>1</sub></sub>  $\neq$  grün)

(Getränk<sub>H<sub>i</sub></sub> = Milch  $\Rightarrow$  H = H<sub>3</sub>)

(Getränk<sub>H<sub>i</sub></sub> = Milch  $\Rightarrow$  Farbe<sub>H<sub>i</sub></sub>  $\neq$  grün)

(Getränk<sub>H<sub>i</sub></sub> = Milch  $\Rightarrow$  Nationalität<sub>H<sub>i</sub></sub>  $\neq$  Ukrainer)

(Getränk<sub>H<sub>i</sub></sub> = Milch  $\Rightarrow$  Zigarettenmarke<sub>H<sub>i</sub></sub>  $\neq$  Lucky-Strike)

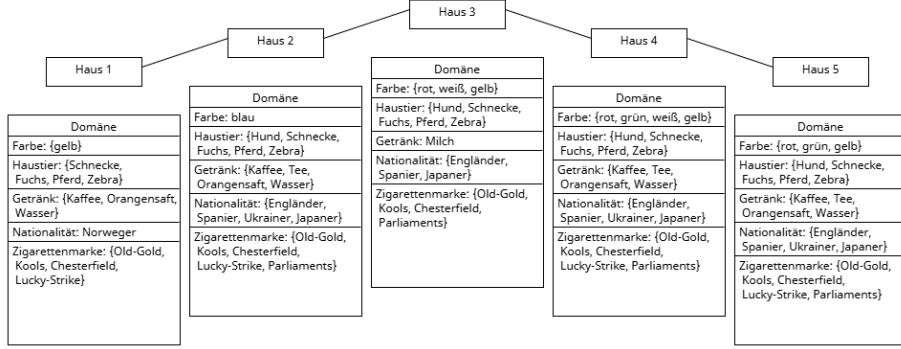
(Farbe<sub>H<sub>i</sub></sub> = weiß  $\Rightarrow$  H  $\neq$  H<sub>5</sub>)

(Farbe<sub>H<sub>i</sub></sub> = weiß  $\Rightarrow$  H  $\neq$  H<sub>1</sub>)

## CSP.02: Framework für Constraint Satisfaction

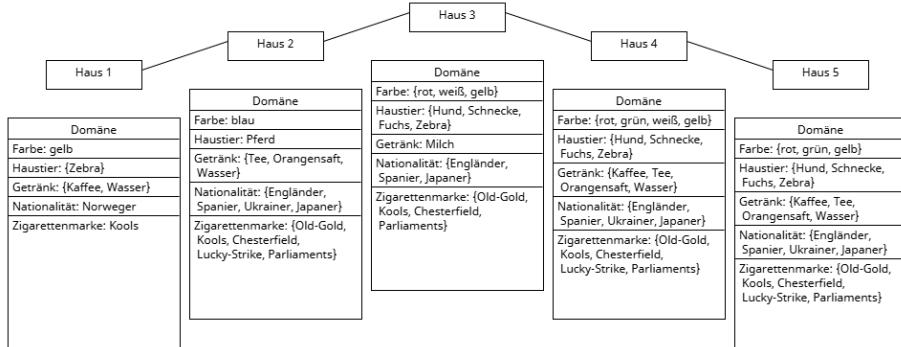
### BT-Search

Die unären Constraints werden vor Durchführung, bereits angewendet, sodass die Ausgangslage, wie folgt aussieht:

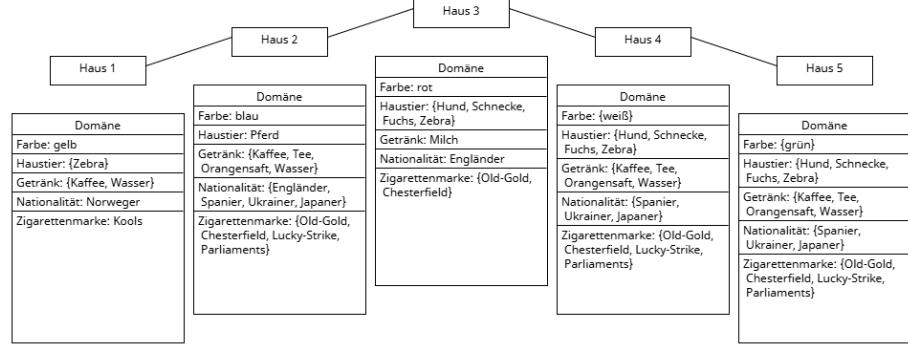


Für die erste Zuweisung kann jetzt, da in diesem Durchlauf keine Heuristik vorhanden ist, Farbe  $H_1 = \text{gelb}$ , zugewiesen werden. Dadurch wird aufgrund der Binären Constraints, Zigarettenmarke  $H_i = \text{Kools}$  und darauf folgend Haustier  $H_{i-1} \vee H_{i+1} = \text{Pferd}$ , ausgelöst. Zudem z.B., da nun die Zigarettenmarke bestimmt ist, wird durch die Inferenz gesehen, dass aufgrund von (Zigarettenmarke  $H_i = \text{Lucky-Strike} \Rightarrow \text{Getränk } H_i = \text{Orangensaft}$ ), Orangensaft aus der Variablen von Haus 1 gelöscht wird.

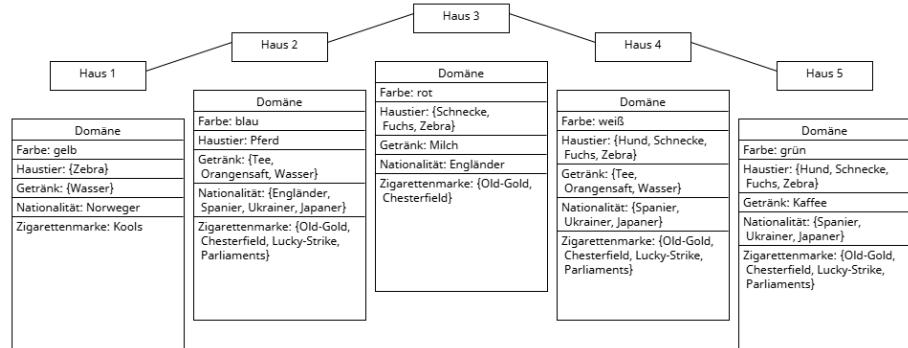
Das Resultat sieht, wie folgt aus:



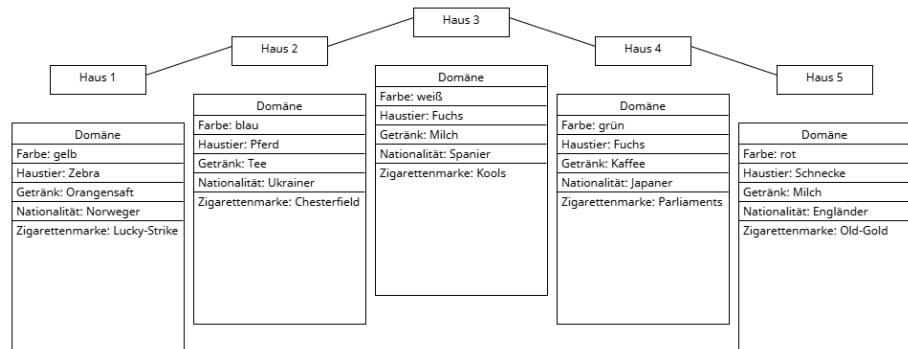
Wenn man dann Farbe-H<sub>3</sub> = rot zuweist, sieht es, wie folgt aus:



Nach Farbe-H<sub>4</sub> = weiß, sieht es, wie folgt aus:



Wenn man hiernach so weitermacht, werden bei dem 7. Aufruf Probleme auftreten, wo dann backtracking angewendet werden muss, sodass am Ende, folgendes Ergebnis herauskommt:

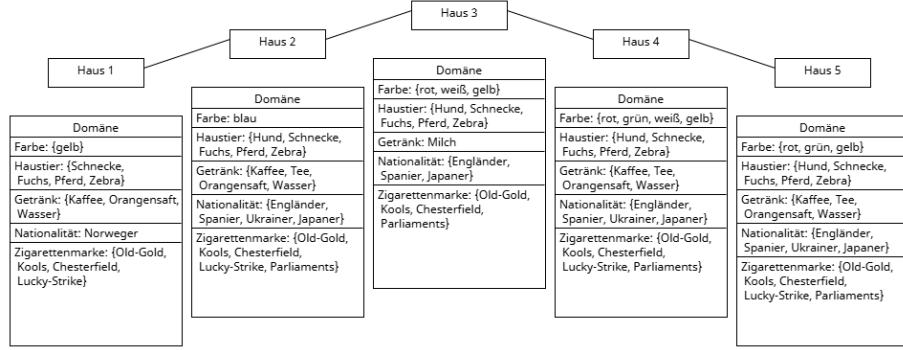


## MRV und Gradheuristik

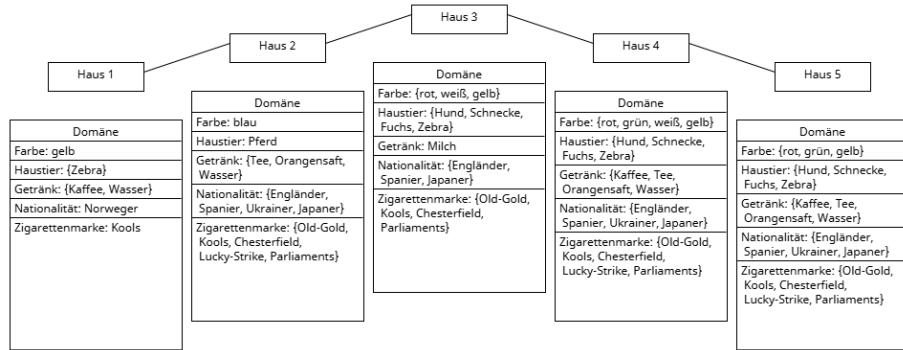
In diesem neuem Durchlauf werden die Variablen anhand der MRV und Gradheuristik entschieden, welche immer erst die Variable mit der kleinsten Domäne wählen und im falle, dass es mehrere zur Auswahl gibt, entscheidet die Grad-

heuristik, anhand der Anzahl der, durch Constraints Verbindete andere Objekte und wählt die größte Menge.

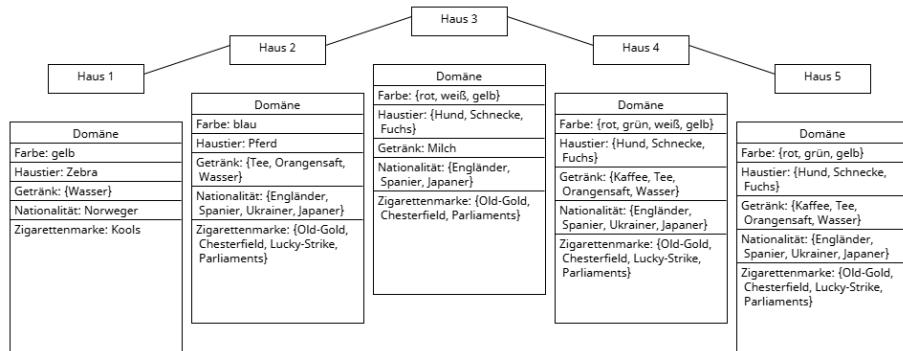
Der ausgang ist der gleiche, wie zuvor:



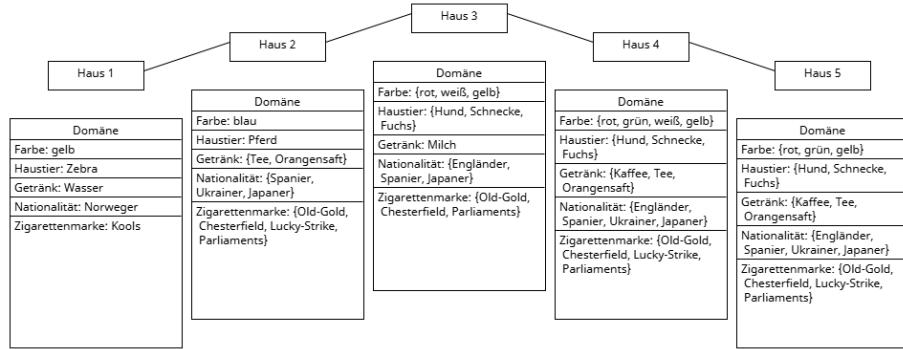
Zuerst wird hier Farbe  $H_1 = \text{gelb}$  gewählt.



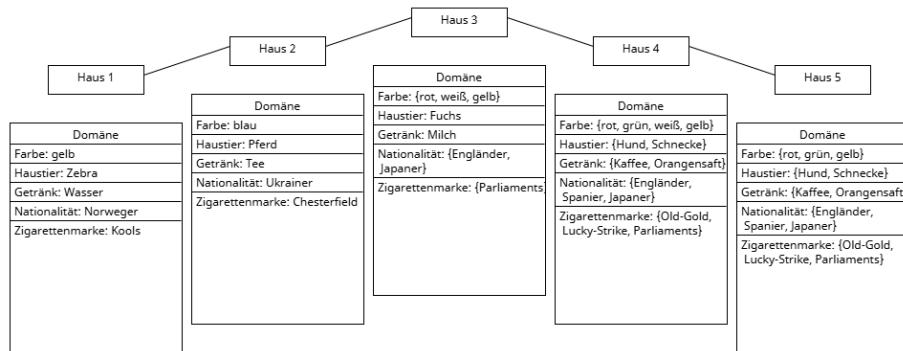
MRV liefert hier Haustier  $H_1$  und Getränk  $H_1$  zurück, welche bei de jedoch nicht in einem Constraint erwähnt werden, weshalb die GRdaheuristik für beide eine 0 zurückliefert, weshalb hier einfach Haustier  $H_1$  gewählt wird.



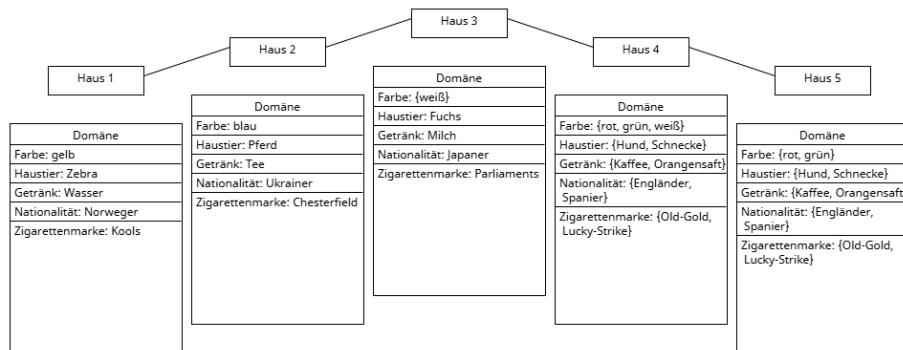
Jetzt wird Getränk  $H_1$  gewählt.



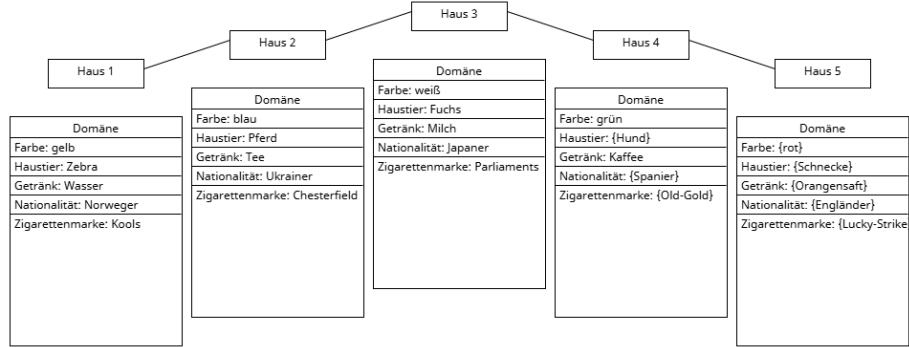
Jetzt wählt MRV Getränk  $H_2$



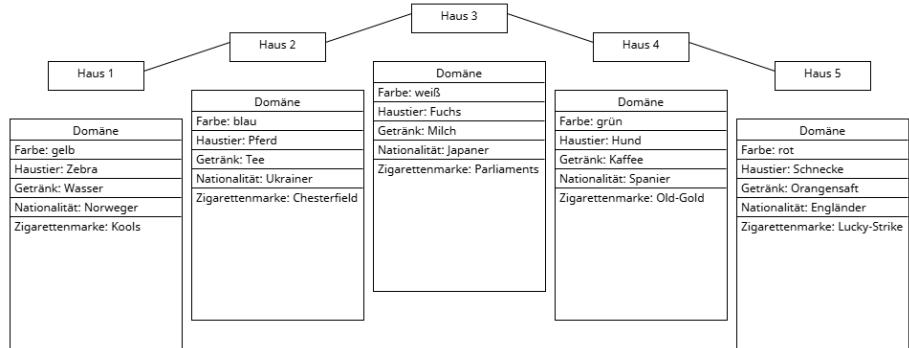
Jetzt wird Zigarettenmarkt  $H_3$  gewählt



Jetzt wird Farbe  $H_3$  gewählt



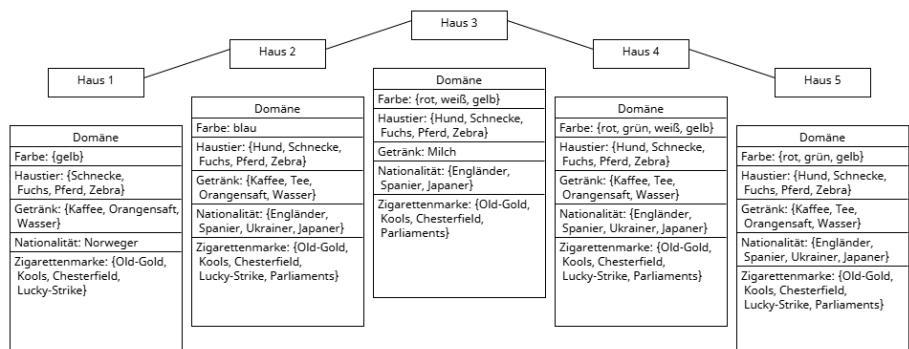
Dies lässt sich jetzt ausfüllen, um folgendes Ergebnis zu bekommen:



Die Durchführung des Algorithmus BT\_Search war deutlich schneller und einfacher mit der Heuristik von MRV und der Gradheuristik und hat zu einem Ergebnis schneller und ohne backtracking geführt.

### 0.0.1 AC-3

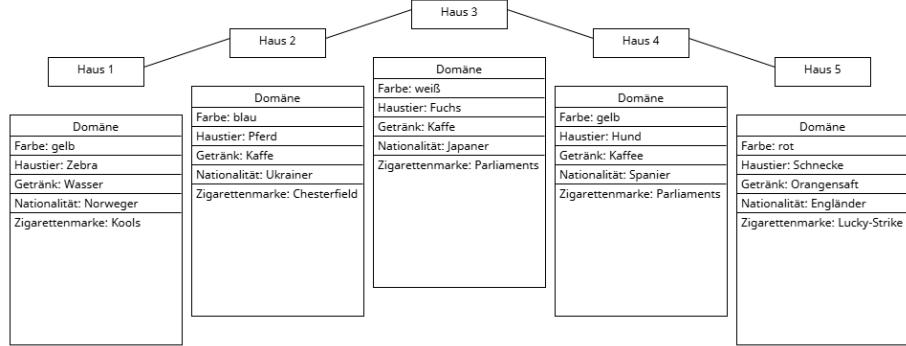
Wenn man AC-3 zuerst durchführt sieht der Ausgangszustand so aus:



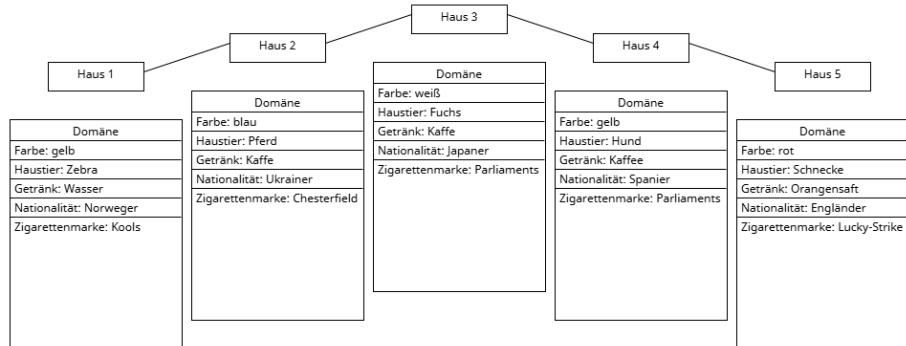
Das Suchverfahren hiermit verlief gleich schnell, wie das, des vorherigen Durchlaufs, weil beide kein backtracking betreiben mussten.

## Min-Conflict

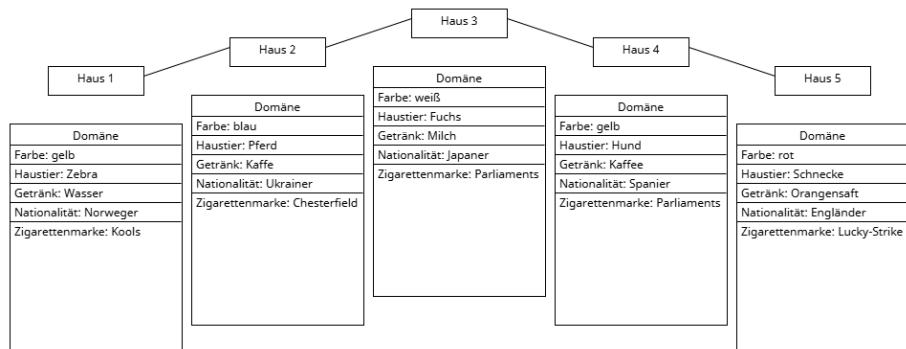
Für min-Conflicts verwenden wir hier folgende ausgangslage:



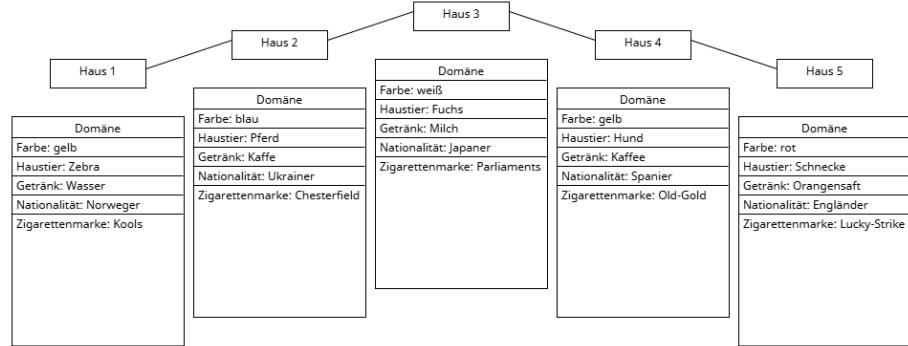
Als erste variable, welche im Konflikt steht, wählen wir Farbe. $H_1$ . Hier ist es jedoch, dass jede andere Farbe, zwei Konflikte ( mit Zigarettenmarke und Farbe/grün mit Getränk) aufrufen würde, wobei die Farbe gelb nur einen Konflikt (mit Farbe) hat. Hier wird jetzt also gelb erneut für Farbe. $H_1$  ausgewählt und der Zustand des CSP bleibt.



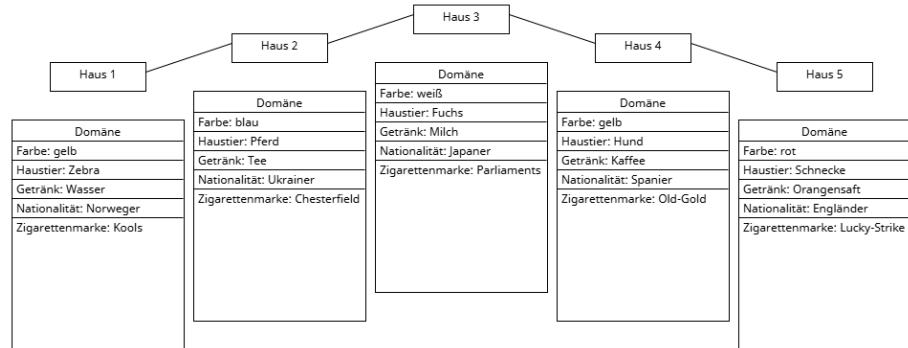
Zunächst wählen wir Getränk. $H_3$ , welches drei Konflikte aufweist. Hier wirft die Auswahl "Milch" für das Getränk keine Konflikte auf, wo alle anderen Getränke mindestens einen haben, weshalb Milch gewählt wird.



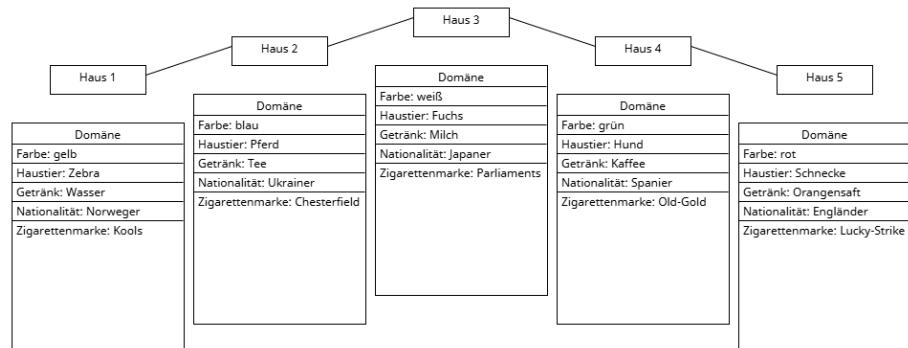
Danach wird Zigarettenmarke  $H_4$  gewählt, welches zwei Konflikte aufwirft.  
Der Wert, der keine Konflikte aufwirft ist "Old-Gold", welche gewählt wird.



Dann wird Getränk  $H_2$  gewählt, welche zwei Konflikte aufwirft. Der Wert "Tee" hat keine Konflikte und wird ausgewählt.



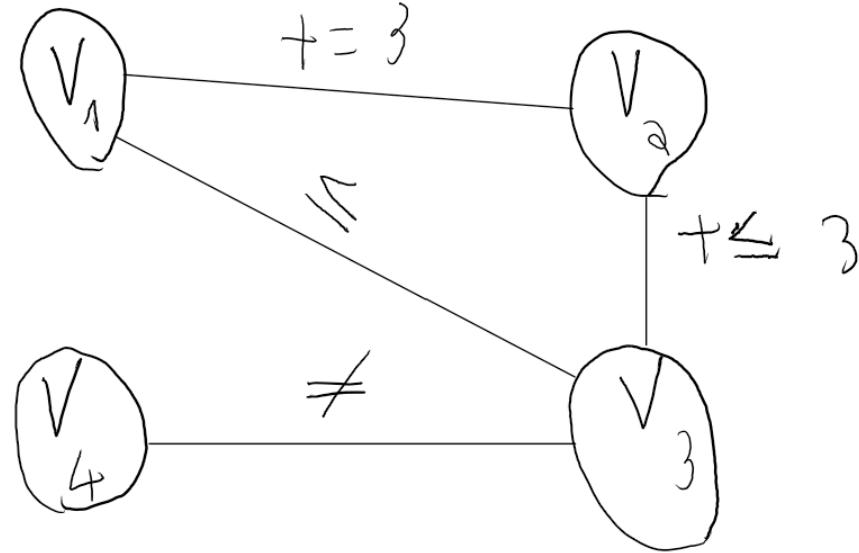
Zuletzt wird Farbe  $H_4$  gewählt, welches zwei Konflikte aufwirft. der Wert "grün" wirkt keine Konflikte auf und wird gewählt.



Die Laufzeit dieses Vorgehens ist schwer mit denen, der vorherigen zu vergleichen, weil dieses Verfahren mit einem Zufälligem Anfangszustand bei jedem Durchlauf beginnt, wodurch die Laufzeit stark variieren kann. Dafür die die Rechenzeit in einer Quellcodeimplementierung deutlich schneller in einem Durchlauf, als die anderen, aufgrund seiner simplen Implementation.

## CSP.03: Kantenkonsistenz mit AC-3

Dies ist der beschriebene Constraint-Graph:



### durchführung AC-3

Zu beginn, sieht die Queue, so aus:

**Queue:** {  $v_{12}, v_{13}, v_{23}, v_{34}$  }

Nach der ersten Schleifendurchführung, sieht es so aus:

**Queue:** {  $v_{13}, v_{23}, v_{34}$  } **clear:** true

Hier wurden die Domänen von  $v_1$  und  $v_2$  auf { 1, 2 } reduziert.

Nach der nächsten Durchführung, sieht es so aus:

**Queue:** {  $v_{23}, v_{34}$  } **clear:** true

Hier wurde die Domäne von  $v_3$  um "1" reduziert.

nach der Nächsten Durchführung, sieht es so aus:

**Queue:** {  $v_{34}$  } **clear:** false

Hier hat sich keine Domäne verändert.

Nach der nächsten Durchführung, sieht es so aus:

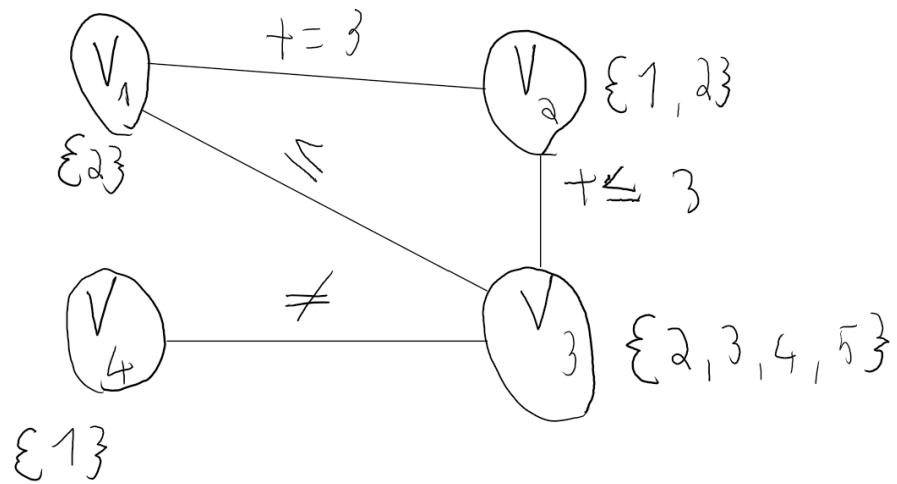
*Queue: {} clear: true*

Hier wurde die Domäne von  $v_4$  auf "1" reduziert.

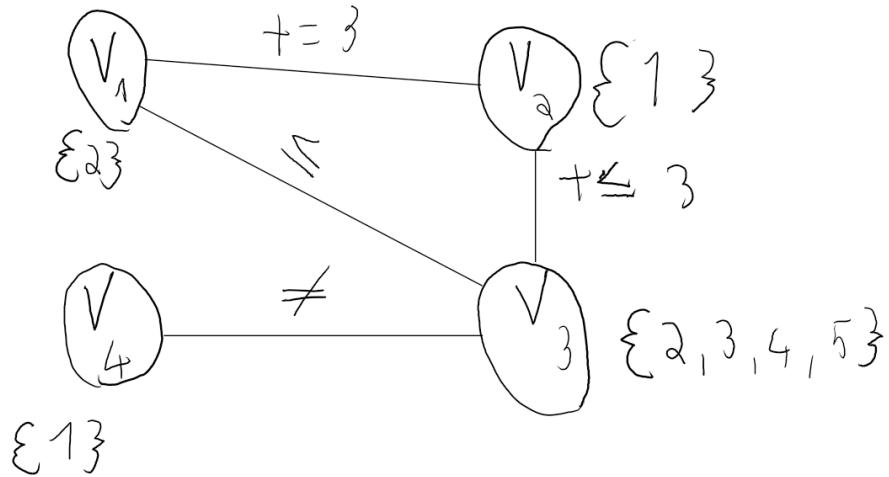
## CSP.04: Forward Checking und Kantenkonsistenz

### Kantenkonsistenz

Die sind hier die Ausgangswerte der Domänen:



Nachdem Kantenkonsistenz hergestellt wurde, sieht der Graph so aus:



Hier wurde die Domäne von  $v_2$  auf "1" reduziert, damit die Kantenkonsistenz entsteht, Kantenkonsistenz mit  $v_3$  galt bereits.

### Forward-Checking (FC)

In diesem Fall sieht das Ergebnis beider Verfahren gleich aus, weil die einzige Veränderung in einem Nachbar von  $v_1$  war, weshalb FC diesen erreichen konnte. Falls z.B. eine Veränderung in  $v_4$  gewesen wäre, hätte FC diese nicht erreichen können, die Kantenkonsistenz jedoch schon.

