

Estimating Stability for Efficient Argument-based Inquiry

Daphne Odekerken, AnneMarie Borg and Floris Bex

# Fraud Application

- Trade fraud (40.000 complaints/year)
- Intake agent for **handling complaints**
- Topic of inquiry: is the complainant a victim of trade fraud?



#### Stap 1: Wat is er gebeurd?

### Hier kunt u vertellen wat er is gebeurd.

Het is belangrijk dat u zo volledig mogelijk bent. Denk bij het beschrijven aan:

- of u betaald heeft voor wat u wilde kopen
- of er door de verkoper iets geleverd is
- of u heeft ontvangen wat u had verwacht
- hoe lang u gewacht heeft voor u aangifte ging doen
- wat u zelf al heeft gedaan om de zaak op te lossen
- hoe de verkoper hierop heeft gereageerd
- wat u verder nog opviel
- Als u bij een webwinkel heeft besteld, is het belangrijk dat u de url opgeeft zoals u deze gezien hebt en niet zoals de webwinkel algemeen bekend is (bijvoorbeeld: als u bij Coolblue iets besteld heeft en de url was coolblue.ru, voer dan coolblue.ru in en niet coolblue.nl)

Ik heb bij Pietje op Marktplaats een fiets besteld en betaald maar niets ontvangen. Ik wacht al vier weken.

### User inserts natural language text (in Dutch)



https://aangifte.politie.nl/iaai-preintake/#/



Information Extraction module extracts observations



tap 1: Wat is er gebeurd?					~
tap 2: Bevindingen van de Keuzehulp					~
tap 3: Vragen over wat er is gebeurd					^
aar aanleiding van uw verhaal heeft de Keuzehulp nog enkele vragen.					
Zou u een product per post toegestuurd krijgen? ?	۲	Ja	0	Nee	
Eventuele extra toelichting:					
					0/200
Heeft u een Track en Trace code van de verkoper ontvangen voordat u betaald he	eft? ?	Ja	0	Nee	
Eventuele extra toelichting:					
					0/200
Volgende					

### Information was not sufficient: user needs to answer additional questions



#### Stap 4: Ons advies

### Ons advies: Aangifte doen ?

Op basis van uw verhaal raadt de Keuzehulp u aan om door te gaan met uw aangifte. Klik hieronder op 'Doorgaan met aangifte'. U krijgt dan een formulier te zien waarin u verdere details, zoals adressen en betaalgegevens, kunt invullen.

Let op: uw aangifte is pas afgerond nadat u het volgende aangifteformulier heeft ingevuld en verzonden.

### Wat u verder nog kunt doen ?

Naast het doen van aangifte (als dat van toepassing is) kunt u zelf proberen een oplossing te vinden met de verkoper.

- Mogelijk kan het Juridisch loket of de Rechtstelefoon u hierbij helpen.
- Op <u>consuwijzer.nl</u> vindt u praktische informatie over uw rechten.
- Op de pagina "internetoplichting" van de politie vindt u meer informatie over internetoplichting.
- Op de <u>pagina "internetoplichting" van de politie</u> vindt u informatie over uw mogelijkheden als u een rechtsbijstandverzekering heeft.

#### Ons advies volgt uit wat er is gebeurd:

- U heeft een product proberen te kopen. ?
- U heeft betaald voor het product. ?
- U heeft een redelijke tijd gewacht voor u aangifte wilde doen. ?
- Er is geen product geleverd. ?

## Advice



### https://aangifte.politie.nl/iaai-preintake/#/









# Argumentation Setup

- $AS = (\mathcal{L}, \mathcal{R}, \mathcal{Q}, \mathcal{K})$ : argumentation setup, where:
  - $\circ~\ensuremath{\mathcal{L}}$  : finite propositional language
  - $\circ \mathcal{R}$ : rules
  - Q: queryable literals
  - $\circ \ \mathcal{K}$ : knowledge base



























## Attack

For two arguments  $A, B \in Arg(AS)$  we say that A attacks B on B' iff A's conclusion is c, there is a subargument  $B' \in sub(B)$  such that conc(B') = -c and  $-c \notin \mathcal{K}$ .

→ Rebuttal in ASPIC<sup>+</sup>

 $\rightarrow$ Observation-based arguments cannot be attacked



# Claim acceptability statuses

Unsatisfiable	There is no argument for $l$ in $Arg(AS)$
Defended	There exists an argument for $l$ in $Arg(AS)$ that is also in the grounded extension $G(AS)$
Out	There exists an argument for $l$ in $Arg(AS)$ but each argument for $l$ in $Arg(AS)$ is attacked by an argument in the grounded extension $G(AS)$
Blocked	There exists an argument for $l$ in $Arg(AS)$ , but no argument for $l$ is in the grounded extension $G(AS)$ and at least one argument for $l$ is not attacked by an argument in $G(AS)$











# Stability

Let  $AS = (\mathcal{L}, \mathcal{R}, \mathcal{Q}, \mathcal{K})$  be an argumentation setup.

**Future setup** F(AS) of AS: Every setup  $AS' = (\mathcal{L}, \mathcal{R}, \mathcal{Q}, \mathcal{K}')$  s.t.  $\mathcal{K} \subseteq \mathcal{K}' \subseteq \mathcal{Q}$  and  $\mathcal{K}'$  is consistent.

A literal  $l \in \mathcal{L}$  is **stable** in AS iff

• for each  $AS' \in F(AS)$ , *l* is unsatisfiable in AS'; or

• for each  $AS' \in F(AS)$ , *l* is defended in AS'; or

• for each  $AS' \in F(AS)$ , *l* is out in AS'; or

• for each  $AS' \in F(AS)$ , *l* is blocked in AS.



# Complexity

## Stability problem is coNP-hard (reduction UNSAT)

 $\rightarrow$  probably no exact solution in polynomial time

What can you do?

- Exponential algorithm for exact solution
- Polynomial algorithm for approximate solution



# Complexity

## Stability problem is coNP-hard (reduction UNSAT)

 $\rightarrow$  probably no exact solution in polynomial time

What can you do?

- Exponential algorithm for exact solution
- Polynomial algorithm for approximate solution





































L-D-c)  $l \notin Q$  and there is a rule r' for f with  $\neg u(r')$  and  $\neg o(r')$  very

> b: citizen tried to buy t: trusted web shop sp: sent product rp: received product sm: sent money rm: received money u: suspicious url s: screenshot payment



## Preprocessing – support cycles



$$\mathcal{L} = \{a, b, c, t, \neg a, \neg b, \neg c, \neg t\}$$
$$\mathcal{R} = \{a \Rightarrow b, b \Rightarrow c, c \Rightarrow a, c \Rightarrow t\}$$
$$Q = \mathcal{K} = \emptyset$$



## Preprocessing – support cycles



$$\mathcal{L} = \{a, b, c, t, \neg a, \neg b, \neg c, \neg t\}$$
$$\mathcal{R} = \{a \Rightarrow b, b \Rightarrow c, c \Rightarrow a, c \Rightarrow t\}$$
$$Q = \mathcal{K} = \emptyset$$



# Properties of the algorithm

• Polynomial

Time complexity:  $\mathcal{O}(|\mathcal{L}|^2 \cdot |\mathcal{R}| + |\mathcal{L}| \cdot |\mathcal{R}|^2)$ .

Sound

If the algorithm says that l is stable in AS, then this is true.

• Complete... under certain conditions

If *l* is stable in *AS*, then the algorithm finds this, provided that *l* is not inconsistently attacked or inconsistently supported in *AS*.





https://nationaal-politielab.sites.uu.nl/estimating-stability-for-efficient-argument-based-inquiry/





## https://argumentapp.herokuapp.com/

