Typografie a publikování – 5. projekt Konečné automaty

Alex Sporni xsporn01@stud.fit.vutbr.cz

Vysoké učení technické v Brně Fakulta informačních technologií

27. dubna 2020



Definice a základní principy konečných automatů a jejich uplatnění:

- Konečný automat (KA) budeme chápat jako abstraktní model určitého specifického typu výpočtu.
- Výpočet neprobíhá s čísly, ale s objekty, které budeme nazývat symboly
- Tento model má v informatice a výpočetní technice široké použití, jako např.:
 - při návrhu sekvenčních logických obvodů
 - v překladačích programovacích jazyků
 - při řešení jednodušších úloh z oblasti umělé inteligence
 - v řídicích systémech logického typu



Definice a základní principy konečných automatů a jejich uplatnění:

- Konečný automat (KA) budeme chápat jako abstraktní model určitého specifického typu výpočtu.
- Výpočet neprobíhá s čísly, ale s objekty, které budeme nazývat symboly
- Tento model má v informatice a výpočetní technice široké použití, jako např.:
 - při návrhu sekvenčních logických obvodů
 - v překladačích programovacích jazyků
 - při řešení jednodušších úloh z oblasti umělé inteligence
 - v řídicích systémech logického typu



Definice a základní principy konečných automatů a jejich uplatnění:

- Konečný automat (KA) budeme chápat jako abstraktní model určitého specifického typu výpočtu.
- Výpočet neprobíhá s čísly, ale s objekty, které budeme nazývat symboly
- Tento model má v informatice a výpočetní technice široké použití, jako např.:
 - při návrhu sekvenčních logických obvodů
 - v překladačích programovacích jazyků
 - při řešení jednodušších úloh z oblasti umělé inteligence
 - v řídicích systémech logického typu



Definice a základní principy konečných automatů a jejich uplatnění:

- Konečný automat (KA) budeme chápat jako abstraktní model určitého specifického typu výpočtu.
- Výpočet neprobíhá s čísly, ale s objekty, které budeme nazývat symboly
- Tento model má v informatice a výpočetní technice široké použití, jako např.:
 - při návrhu sekvenčních logických obvodů
 - v překladačích programovacích jazyků
 - při řešení jednodušších úloh z oblasti umělé inteligence
 - v řídicích systémech logického typu



Definice a základní principy konečných automatů a jejich uplatnění:

- Konečný automat (KA) budeme chápat jako abstraktní model určitého specifického typu výpočtu.
- Výpočet neprobíhá s čísly, ale s objekty, které budeme nazývat symboly
- Tento model má v informatice a výpočetní technice široké použití, jako např.:
 - při návrhu sekvenčních logických obvodů
 - v překladačích programovacích jazyků
 - při řešení jednodušších úloh z oblasti umělé inteligence
 - v řídicích systémech logického typu



Typy KA

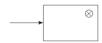
Podíváme-li se na KA jako na "černou skříňku" (zajímá nás tedy pouze to, jak automat komunikuje s okolím, tj. jak z okolí přijímá informaci a jakou informaci do okolí vydává; naopak nás vůbec nezajímá "co se děje uvnitř"), lze rozlišovat tři typy KA:

- rozpoznávací KA (akceptor)
- klasifikační KA (klasifikátor)
- KA s výstupní funkcí (translátor)

Typy KA – Rozpoznávací automat

Definice

- Rozpoznávací automat o zpracovaném řetězci vydá jednoznačné rozhodnutí typu ano/ne
- symbolicky můžeme toto rozhodnutí znázornit jako žárovku na výstupu, která buď svítí, nebo nesvítí



Typy KA – Klasifikační KA

Definice

- Klasifikační automat zpracovaný řetězec zařadí do jedné z n tříd
- Symbolicky můžeme toto rozhodnutí znázornit jako n žárovek, z nichž v každém okamžiku svítí právě jedna



Typy KA – Automat s výstupní funkcí

Definice

- Automat s výstupní funkcí na základě vstupního řetězce vytvoří výstupní řetězec ze symbolů z množiny výstupních symbolů.
- To, že automat generuje výstupní řetězce, je v symbolickém obrázku znázorněno výstupní šipkou



Formální definice

Formálně je konečný automat definován jako uspořádaná pětice $(S, \Sigma, \sigma, s, A)$

- S je konečná neprázdná množina stavů
- Σ je konečná neprázdná množina vstupních symbolů
- σ je tzv. přechodová funkce (též přechodová tabulka), popisující pravidla přechodů mezi stavy. Může mít buď podobu $S \times \Sigma \to S$ (deterministický automat), nebo $S \times \Sigma \cup \epsilon \to P(S)$ (nedeterministický automat)
- s je počáteční stav, $s \in S$
- A je množina přijímajících stavů, $A \subseteq S$



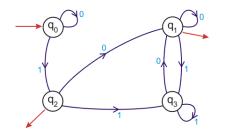
Způsoby reprezentace konečných automatů

Matematický popis KA pomocí definice uvedený v předchozím textu je sice jednoznačný a úplný, nicméně pro praktické použití bývají výhodnější jiné způsoby popisu automatu:

- přechodový graf (stavový diagram) grafická reprezentace, pro výukové účely nejvhodnější
- tabulka tabulková reprezentace, méně názorná, vhodné východisko pro implementaci
- stavový strom kompromis mezi oběma předchozími způsoby

Reprezentace KA-stavovým diagramem

- stavům KA odpovídají vrcholy grafu (kolečka)
- přechodům orientované hrany mezi nimi
- hrany jsou ohodnoceny vstupními symboly představují podněty k provedení přechodu
- počáteční stav je označen vstupní šipkou
- koncové stavy jsou označeny výstupními šipkami



- stavům odpovídají řádky tabulky
- vstupním symbolům její sloupce
- každé políčko tabulky tedy odpovídá právě jedné dvojici (stav, vstupní symbol)
- v odpovídajících pozicích jsou zapsány následující stavy příslušných přechodů
- rádek odpovídající počátečnímu stavu je označen vstupní šipkou
- řádky odpovídající koncovým stavům jsou označeny výstupními šipkami





- stavům odpovídají řádky tabulky
- vstupním symbolům její sloupce
- každé políčko tabulky tedy odpovídá právě jedné dvojici (stav, vstupní symbol)
- v odpovídajících pozicích jsou zapsány následující stavy příslušných přechodů
- rádek odpovídající počátečnímu stavu je označen vstupní šipkou
- řádky odpovídající koncovým stavům jsou označeny výstupními šipkami





- stavům odpovídají řádky tabulky
- vstupním symbolům její sloupce
- každé políčko tabulky tedy odpovídá právě jedné dvojici (stav, vstupní symbol)
- v odpovídajících pozicích jsou zapsány následující stavy příslušných přechodů
- rádek odpovídající počátečnímu stavu je označen vstupní šipkou
- řádky odpovídající koncovým stavům jsou označeny výstupními šipkami





- stavům odpovídají řádky tabulky
- vstupním symbolům její sloupce
- každé políčko tabulky tedy odpovídá právě jedné dvojici (stav, vstupní symbol)
- v odpovídajících pozicích jsou zapsány následující stavy příslušných přechodů
- rádek odpovídající počátečnímu stavu je označen vstupní šipkou
- řádky odpovídající koncovým stavům jsou označeny výstupními šipkami





- stavům odpovídají řádky tabulky
- vstupním symbolům její sloupce
- každé políčko tabulky tedy odpovídá právě jedné dvojici (stav, vstupní symbol)
- v odpovídajících pozicích jsou zapsány následující stavy příslušných přechodů
- rádek odpovídající počátečnímu stavu je označen vstupní šipkou
- řádky odpovídající koncovým stavům jsou označeny výstupními šipkami





- stavům odpovídají řádky tabulky
- vstupním symbolům její sloupce
- každé políčko tabulky tedy odpovídá právě jedné dvojici (stav, vstupní symbol)
- v odpovídajících pozicích jsou zapsány následující stavy příslušných přechodů
- rádek odpovídající počátečnímu stavu je označen vstupní šipkou
- řádky odpovídající koncovým stavům jsou označeny výstupními šipkami





- stavům odpovídají řádky tabulky
- vstupním symbolům její sloupce
- každé políčko tabulky tedy odpovídá právě jedné dvojici (stav, vstupní symbol)
- v odpovídajících pozicích jsou zapsány následující stavy příslušných přechodů
- rádek odpovídající počátečnímu stavu je označen vstupní šipkou
- řádky odpovídající koncovým stavům jsou označeny výstupními šipkami





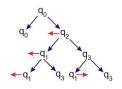
- stavům odpovídají řádky tabulky
- vstupním symbolům její sloupce
- každé políčko tabulky tedy odpovídá právě jedné dvojici (stav, vstupní symbol)
- v odpovídajících pozicích jsou zapsány následující stavy příslušných přechodů
- rádek odpovídající počátečnímu stavu je označen vstupní šipkou
- řádky odpovídající koncovým stavům jsou označeny výstupními šipkami





Reprezentace KA – stavovým stromem

- Strom začínáme vytvářet od počátečního stavu
- Postupně budeme přidávat pro každý vstupní symbol jednu hranu orientovanou směrem dolů
- Rozvoj stromu pokračuje tak dlouho, dokud se v listech stromu neobjeví stavy, jejichž výskyty jsou již někde ve stromu rozvinuty
- Počáteční stav není třeba nijak označovat, je zřejmý z toho, že je kořenem stromu
- Výstupní stavy jsou označeny výstupními šipkami u všech jejich výskytů



Použité zdroje

Václav Vais – Konečné automaty:

https://bit.ly/2qN3Q2S

Wikipedia:

https://bit.ly/2HGBGBn