

KIV/TI - TEORETICKÁ INFORMATIKA
**PŘEVOD NEDETERMINISTICKÉHO AUTOMATU NA
DETERMINISTICKÝ**

Jaroslav Klaus (A13B0347P), Vladimír Láznička (A13B0371P)

18. ledna 2015, Plzeň

Obsah

1	Zadání	2
1.1	Formát vstupních a výstupních dat	2
2	Analýza	3
2.1	Zpracování vstupu	3
2.2	Převod nedeterministického automatu na deterministický	3
2.3	Uložení parametrů deterministického automatu a vypsání výstupu	4
3	Implementace programu	5
3.1	Objekt Automaton	5
3.2	Načtení souboru a uložení dat	5
3.3	Algoritmus převodu	5
3.4	Uložení výsledného automatu a výpis na výstup	6
4	Uživatelská dokumentace	7
5	Ověření správnosti převodu	8
6	Závěr	9

1 Zadání

Implementujte algoritmus pro převod nedeterministického konečného rozpoznávacího automatu (umožněte i existenci e-hran) na ekvivalentní deterministický automat. Navrhněte vhodný formát vstupních a výstupních dat.

Program odladíte alespoň na 6 příkladech včetně příkladů prezentovaných na přednáškách a cvičeních.

Všechny testovací příklady uveďte v dokumentaci včetně ručního řešení.

1.1 Formát vstupních a výstupních dat

Jako formát vstupních a výstupních dat budeme volit textové soubory `*.TI` odpovídající definici nedeterministického konečného rozpoznávacího automatu (vstup) a deterministického konečného rozpoznávacího automatu (výstup) na stránce <http://home.zcu.cz/~vais/formaty.htm>. Cílem výstupu je pak možnost jej využít pro další zpracování (např. minimalizace) daného automatu dalším programem.

2 Analýza

Řešení úlohy lze rozdělit do následujících celků - načtení dat ze vstupu a jejich zpracování do příslušné struktury, samotný převod automatu podle dané reprezentace na deterministický typ, uložení dat vzniklých z převodu do příslušné struktury a nakonec výpis výsledku na výstup.

2.1 Zpracování vstupu

Pro zpracování vstupu bude zapotřebí připravit si funkci nebo metodu, která provede **parsování vstupu na jednotlivé řetězce**, ze kterých se poté získají hodnoty důležité pro reprezentaci automatu a jeho následný převod. Formát vstupního souboru bude naprosto zásadní dodržet, neboť v opačném případě může dojít k chybnému převodu nebo také k němu nemusí dojít vůbec. Vstupní soubor nám udává **počet stavů automatu, velikost množiny vstupních symbolů, přechodovou tabulku automatu a nakonec výpis vstupních a výstupních stavů**. Tyto informace bude třeba uložit do struktury nebo objektu reprezentující daný automat.

Jako reprezentace chování automatu se pak využije zmíněná **přechodová tabulka**, která v sobě drží defacto všechny potřebné informace k jeho převodu na deterministický typ. Ostatní informace poslouží buď k vytvoření dalších celků (jako velikost polí na základě počtu stavů) nebo k závěrečné části převodu - určení vstupního stavu a výstupních stavů deterministického automatu. Samotný seznam stavů nebude ke způsobu zápisu vstupního souboru potřeba, neboť stavy vždy odpovídají **velkým písmenům a jsou řazené podle abecedy** (obdobně to platí pro množinu vstupních symbolů, nicméně tu nebudeme pro převodu automatu přímo potřebovat).

2.2 Převod nedeterministického automatu na deterministický

Převod bude probíhat pomocí **přechodové tabulky**, která se bude postupně upravovat, aby se z ní odstranily všechny nedeterminismy (více vstupních stavů, nejednoznačné přechody a přítomnost e-hran). To nám zajišťuje jistou intuitivnost a umožní snazší porovnání s ručním řešením, které bude rovněž prováděno na základě přechodové tabulky.

Při vytváření tabulky deterministického automatu se nejprve použije **první řádek tabulky z původního automatu**, který se bude procházet položku po položce, z nichž se vyberou ty stavy, které ještě nemáme zaznamenány (na počátku máme pouze jeden vstupní stav). Pokud bude položka obsahovat více stavů, tyto stavy se **spojí v jeden nový stav** a ten se zaznamená. Pro každý takto zaznamenaný stav se vytvoří další řádek, jeho položky budou obsahovat stavy, do kterých bychom se z něj dostali v daném nedeterministickém automatu pomocí příslušného vstupního znaku. Pokud byl nově vzniklý stav složen z více původních stavů, v položkách pro tento stav budou zaznamenány stavy, do kterých se lze daným znakem dostat ze všech těchto původních stavů. Takto se bude pokračovat, dokud nebudou nalezeny všechny nové stavy a pro ně vytvořeny příslušné položky.

V případě **více vstupních stavů** se tyto stavy na počátku převodu spojí v jeden a takto vzniklý stav se použije jako první zaznamenaný. Pokud bude nedeterministický automat obsahovat **e-hrany**, což je indikováno další položkou pro příslušný stav v původní přechodové

tabulce ¹, budeme vytvářet navíc tzv. tabulku **e-následníků**, která bude pro každý stav z původního automatu uvádět, do jakých dalších stavů se lze dostat prostřednictvím e-hrany (včetně jeho samého). Tyto stavy se pak sjednotí do jednoho nového, který bude mít vlastnosti všech v sobě obsažených stavů a **bude reprezentovat původní stav**, pro nějž se tito e-následníci zjišťovali.

Jakmile budeme mít vytvořenou přechodovou tabulku deterministického automatu, určíme pomocí **seznamu výstupních stavů** z nedeterministického automatu, jaké stavy budou výstupní v deterministickém automatu. Budou to ty, které v sobě obsahují nějaký výstupní stav z původního automatu. Jako stav vstupní se použije buď ten původní, pokud byl jeden, nebo stav vzniklý sjednocením několika původních stavů, pokud jich bylo více.

2.3 Uložení parametrů deterministického automatu a vypsání výstupu

Vzhledem k tomu, že z předchozí části již budeme mít všechny potřebné informace - **počet stavů, přechodovou tabulku, vstupní stav a výstupní stavy**, lze je jednoduše uložit do stejné struktury nebo objektu jako u nedeterministického automatu. Pak už jen stačí použít vhodnou funkci nebo metodu, která si tyto informace vezme a zapíše je do souboru v daném formátu (v zásadě bude fungovat přesně opačně než funkce pro načtení dat ze souboru).

¹jejich počet pak o 1 přesahuje uvedenou velikost množiny vstupních znaků

3 Implementace programu

K implementaci programu jsme se rozhodli použít jazyk **Java**, který je jednak výhodný svým objektovým přístupem a také obsahuje několik knihovnických tříd umožňující používání různých struktur jako třeba seznamy, aniž bychom je museli sami implementovat. Nevýhodou je pak samozřejmě pomalejší běh než např. při použití jazyka **C**, ale pro náš případ není vysoká rychlost zpracování až tak důležitá.

3.1 Objekt Automaton

Tento objekt slouží k **uchování informací o automatu ve svých attributech**. Těmito atributy jsou:

- `String automatonType` - řetězec obsahující zkratku typu automatu
- `int statusCnt` - počet stavů automatu
- `int inputCnt` - velikost množiny vstupních znaků
- `String[] [] automatonTable` - pole uchovávající přechodovou tabulku automatu, každý řádek přísluší jednomu stavu (A... Z) a každý sloupec jednomu vstupnímu znaku (a... z).
- `ArrayList<String> inputStatuses` - seznam se vstupními stavy automatu
- `ArrayList<String> outputStatuses` - seznam s výstupními stavy automatu

Dále má samozřejmě metody pro ukládání a vrácení těchto atributů, kde je to třeba. Konstruktor pak jako parametry přijímá **zkratku automatu, počet stavů a počet vstupních znaků**.

3.2 Načtení souboru a uložení dat

Načtení souboru je řešeno pomocí metody `static createAutomatonFromFile(String filePath)`, která přebírá jako parametr řetězec s cestou ke vstupnímu souboru a je obsažena ve třídě `Input_Output`. Metoda používá ke čtení souboru knihovnickou třídu `BufferedReader`, zejména její metodu `readLine()`, pomocí které získá řetězec představující obsah aktuálně načítaného řádku. Ten je pak rozdělen buď ručně nebo pomocí metody `split()`, přičemž jako dělicí znak je použita mezera. Nejprve se načte typ automatu, počet stavů a počet vstupních znaků a tyto hodnoty se poté použijí k vytvoření objektu `Automaton`. Následně se načte přechodová tabulka a postupně uloží do **dvourozměrného pole řetězců**, které se pak objektu předá. Nakonec se načtou vstupní a výstupní stavy do příslušných seznamů a rovněž se předají objektu.

3.3 Algoritmus převodu

Samotný převod je implementován ve třídě `Convert` a v její hlavní metodě `public static Automaton nkaToDka(Automaton nka)`, která jako parametr přebírá nedeterministický konečný automat (dále NKA), který se načtl ze vstupního souboru. Nejprve se vytvoří tabulka

e-následníků pomocí metody `private static void createETable(String[] [] nkaTable, int inputCount, String[] eTable)`. Jako první stav deterministického konečného automatu (dále DKA) se použije sjednocení vstupních stavů NKA a jejich e-následníků. Tento první stav se vloží do fronty `statuses`. Dokud bude ve frontě `statuses` nějaká položka, vybere se první položka a do nové řádky přechodové tabulky DKA se zapisují nové stavy, do kterých se dostaneme příslušným vstupním symbolem. Zjišťování těchto stavů probíhá tak, že sjednotíme stavy, do kterých se z původních stavů NKA dostaneme pomocí vstupního symbolu, a přidáme jejich e-následníky. Pokud takto nově vzniklý stav není ve frontě `statuses`, tak jej do ní přidám a pokračuji pro další sloupec tabulky (další vstupní symbol). Toto opakuji, dokud mi vznikají nové stavy v přechodové tabulce DKA, respektive dokud není fronta `statuses` prázdná.

3.4 Uložení výsledného automatu a výpis na výstup

Výsledný deterministický automat je vytvořen na konci metody pro převod. Nejprve se vytvoří objekt tohoto automatu, přičemž jako parametry jsou použity řetězec "DKAR" (deterministický konečný automat rozpoznávací - dle požadovaného formátu souboru), velikost seznamu s vytvořenými stavy a počet vstupních znaků z původního automatu (ten se převodem nijak nemění). Poté se uloží pomocí metody `static void setOutputStatusesToDka(Automaton nka, Automaton dka, LinkedList<String> statuses)` seznam výstupních stavů automatu postupem víceméně popsaným v analýze. V metodě také dojde k přejmenování stavů tak, aby vyhovovaly formátu souboru, který bude výstupem. Přejmenování probíhá procházením vytvořených výstupních stavů, které mohou být v tu chvíli označené jako složení původních stavů, přičemž se tyto stavy porovnávají se seznamem všech nově vytvořených stavů a jakmile dojde ke shodě, složený stav se přejmenuje podle formule 'A'+ index stavu v seznamu vytvořených stavů. K podobnému přejmenování dojde i ve vytvořené přechodové tabulce v metodě `static void renameStatuses(String[] [] dkaTable, LinkedList<String> statuses)`. Nakonec se tabulka předá objektu automatu a vytvoří se list s jedním stavem "A", který je uložen jako vstupní (prezentuje množinu původní vstupních stavů).

Objekt se pak použije k výpisu informací do výstupního souboru pomocí metody `static void writeAutomatonToFile(Automaton a, String filepath)` ze třídy `Input.Output`. V zásadě funguje opačně než metoda pro získání dat ze souboru. Postupně skládá informace získané z objektu automatu do řetězců, představujících jednotlivé řádky (podle požadovaného formátu) a ty pomocí metody `write(<retezec>)` z knihovny třídy `BufferedWriter` zapisuje do zadaného souboru. -doplnit-

4 Uživatelská dokumentace

Pro spuštění programu je zapotřebí mít na počítači nainstalované prostředí **Java Runtime Environment 1.8 nebo novější** (na této verzi bylo vykonána kompilace programu). Spuštění lze pak provést z příkazové řádky, odkud se spouští JAR archiv aplikace pojmenovaný **NKAR_to_DKAR_App.jar**.

Příkaz ke spuštění je následující: `java -jar NKAR_to_DKAR_App.jar <vstupni_soubor> <vystupni_soubor>`

Vstupní soubor musí obsahovat informace ve specifickém formátu zobrazeném na stránkách zmíněných v části **Zadání**. Výstupní soubor pak označuje soubor, do kterého se v obdobném formátu zapíše převedený automat. Pokud je toto splněno, proběhne převod a vytvoří se výstupní soubor s převedeným automatem (při každém dalším použití programu se soubor přepíše, pokud použijeme stejný název).

```
C:\Users\Vlada47\Desktop>java -jar NKAR_to_DKAR_App.jar automat.TI result.TI
Nedeterministicky konečný automat uspesne nacten ze souboru.
Prekonvertovani automatu na deterministicky probehlo uspesne.
Prekonvertovany automat uspesne ulozen do souboru.
```

Obrázek 1: Korektní spuštění programu

Pokud nedodržíme uvedené podmínky, program skončí chybovým hlášením. Stejně tak, pokud dojde během zpracování vstupu nebo převodu k nějaké výjimce.

```
C:\Users\Vlada47\Desktop>java -jar NKAR_to_DKAR_App.jar automat.TI
Musite zadat dva parametry. Prvni parametr je cesta k souboru s NKA a druhy para
metr cesta k souboru, kam se zapise DKA.
```

Obrázek 2: Chyba při zadání příliš málo vstupní parametrů

5 Ověření správnosti převodu

-doplnit-

6 Závěr

-doplnit-