ソフトウェア演習 1 第 4 回課題

J2200071 齊藤 隆斗

1. 課題 5.4, 5.9, 5.10 のプログラム

課題 5.4 関数 get dvertex() 関数を与えよ.

課題 5.9 check_dvertex 関数中の、辺テーブルに基づいて DFA 頂点/辺を dvlist に登録する部分の処理を追加して、 check dvertex 関数を完成させよ.

課題 5.10 NFA から DFA を生成するプログラムを完成させ、オプションで指定することによって、 生成された DFA をも表示できるようにメイン関数を変更せよ.

2. 実行結果

実行例 1: スライドの例について正常に動作するかどうかを確認

\$./kadai4 -d4 'a|b*|c'
DFA

Number of DFA states: 4

Initial state: 0

- (c) 0 => 3
- (b) 0 => 2
- (a) 0 => 1
- (b) $2 \implies 2$

Final states: 0 1 2 3

実行例 2: スライドの例について正常に動作するかどうかを確認

\$./kadai4 -d4 'a.b*|(d.e)*'

DFA

Number of DFA states: 5

Initial state: 0

- (d) 0 => 2
- (a) $0 \Rightarrow 1$
- (b) $1 \Rightarrow 3$
- (e) $2 \Rightarrow 4$
- (b) 3 => 3
- (d) 4 => 2

Final states: 0 1 3 4

実行例 3: その他の例についても正常に動作するかどうかを確認

\$./kadai4 -d4 'a.\e.b'

DFA

Number of DFA states: 3

Initial state: 0

- (a) 0 => 1
- (b) $1 \Rightarrow 2$

Final states: 2

実行例 4: その他の例についても正常に動作するかどうかを確認

```
DFA
Number of DFA states: 2
Initial state: 0
(a) 0 \Rightarrow 1
(a) 1 \Rightarrow 1
Final states: 0 1
実行例 5: その他の例についても正常に動作するかどうかを確認
$ ./kadai4 -d4 '(a.b|c)*'
DFA
Number of DFA states: 4
Initial state: 0
(c) 0 => 2
(a) 0 \Rightarrow 1
(b) 1 \Rightarrow 3
(c) 2 \Rightarrow 2
(a) 2 \Rightarrow 1
(c) 3 \Rightarrow 2
(a) 3 \Rightarrow 1
Final states: 0 2 3
```

3. プログラムの流れの説明

\$./kadai4 -d4 '(a|\0)*'

今回の課題は NFA から DFA を生成するプログラムが主なテーマであるから、オプションとして d1, d2, d3 が入力された場合のプログラムの流れについては省略する. ここでは d4 がオプション として入力された場合におけるプログラムの流れについて説明する. オプション d4 が選択された場合、プログラムは関数 $make_dfa()$ を実行して停止する. したがって、関数 $make_dfa()$ について見ていく. 関数 $make_dfa()$ では、まず関数 $eval_expr()$ によって、構文木を生成する. そして、この時に $curr_token$ の値が EOREG であれば、正常に構文木を生成できたということであるから、次の処理に移る. $curr_token$ の値が EOREG でなければ、正常に構文木を生成できなかったということであるから $parse_error()$ を呼び出し、エラー処理を行う. 正常に構文木が生成された後は、生成した構文木を 関数 $parse_error()$ によって $parse_error()$ によって $parse_error()$ によって $parse_error()$ によって $parse_error()$ になって $parse_error()$ になって

4. 考察

このセクションでは、関数 gen dfa() についての説明を行う.

NFA を DFA へ変換するためには、改めて頂点を決定する必要がある. ここで、DFA の頂点は、NFA の頂点の集合であり、ある DFA の頂点があった場合、その頂点を構成するような NFA の頂点から同一の文字で遷移できるような NFA の頂点集合が DFA の頂点となる.

これを踏まえた上で、まずはじめに、gen dfa()では、

```
dv = gen_dvertex(); /* dv == 0 */
enhance nvset(initial nv, dvlist[dv].nvset);
```

によって、DFA の初期状態を生成する. ここで、 $gen_dvertex()$ によって DFA の頂点を生成し、 $enhance_nvset(initial_nv, dvlist[dv].nvset)$ によって、NFA の初期状態と そこから ε 遷移で 到達できる頂点の集合を、先程生成した DFA の頂点に与えていることに注意する. 次に、先ほど生成した初期状態の頂点から DFA を構成していく. 構成の手順は次のようである.

- 1. チェック済みでないような頂点があるかどうかを調べる.
 - 1. ない場合、処理を停止する.
 - 2. あった場合、その DFA の頂点から出るような辺と行き先の頂点を生成し、チェック済みでなかった頂点をチェックする.

上の処理を行うのが下のコード部分である.

```
while ( (dv = get_dvertex()) != NOT_FOUND ) {
   check_dvertex(dv);
   dvlist[dv].check = 1;
  }
}
```

ここで、どのように DFA の頂点から出るような辺と行き先の頂点を生成するかについて考察する.