

Sistemes basats en regles¹

Alfons Juan Albert Sanchis Jorge Civera

DSIIC

Departament de Sistemes Informàtics i Computació

¹Per a una correcta visualització, es requereix l'Acrobat Reader v. 7.0 o superior

Objectius

- Descriure les bases dels sistemes basats en regles (Rule-Based Systems, RBS).
- ▶ Usar CLIPS per al disseny, construcció i execució d'RBS.



Índex

1	Introducció	3
2	Sistemes basats en regles amb CLIPS	4
3	El problema del 8-puzle en CLIPS	8
4	Fets	11
5	Regles	12
6	Funcions multicamp	25



1 Introducció

- ▶ 1984: el grup d'IA del *NASA's Johnson Space Center* decideix desenvolupar una eina C de construcció de sistemes experts
- ▶ 1985: es desenvolupa la versió prototip de C Language Integrated Production System (CLIPS), idònia per a formació
- ▶ 1986: CLIPS es comparteix amb grups externs
- ▶ 1987–2002: millores de rendiment i noves funcionalitats; per exemple, programació procedural, OO i interfícies gràfiques
- ▶ Des de 2008: Gary Riley manté CLIPS fora de la NASA [1, 2] (URL: https://www.clipsrules.net/)
- Documentació:
 - ▶ Manual de referència I: Guia de programació bàsica [3]
 - ▶ Manual de referència II: Guia de programació avançada [4]
 - Manual de referència III: Guia d'interfícies [5]
 - ⊳ Guia de l'usuari [6]



2 Sistemes basats en regles amb CLIPS

CLIPS permet construir SBRs amb tres components:

1. Base de fets (BF):

- Cada estat del problema sol representar-se amb un únic fet d'acord amb un cert patró de fet-estat
- A cada pas d'execució, els fets-estat representen estats del problema ja explorats o pendents d'exploració
- La resta de fets conté informació estàtica del problema

2. Base de regles (BR):

- Cada possible acció aplicable a un o més estats del problema sol representar-se amb una única regla esquerra=>dreta
- La part esquerra tria el conjunt d'estats al qual és aplicable
- La part dreta sol resultar en nous fets-estat afegits (o eliminats) a la BF
- 3. Motor d'inferència: instanciació, selecció i execució de regles



► Motor d'inferència:

- \triangleright *Entrada:* base de fets i base de regles inicials, BF i BR
- \triangleright *Eixida:* base de fets final, BF
- *▶ Mètode:*

```
CC = \emptyset // conjunt conflicte d'instàncies de regles
```

repetir

```
// afegim noves instancies al CC a partir de nous fets: CC = \text{Instancia}(BF, BR, CC)
```

```
si CC = \emptyset: eixir // objectiu no aconseguit
```

// seleccionem una instància amb algun criteri:

InstRule = Selecciona(CC)

// executem InstRule i actualitzem BF i CC:

 $(BF,CC) = \mathsf{Executa}(BF,CC,InstRule)$

fins_a objectiu aconseguit



► Tres passos bàsics en inferència:

- 1. *Instancia:* afegeix noves instàncies al CC a partir de nous fets, sense repetir instàncies afegides anteriorment *(refracció)*
- 2. Selecciona: aplica un criteri de selecció com ara:
 - Profunditat: primer la instància més recent
 - Amplària: primer la instància més antiga
 - Prioritat: primer la instància de la regla més prioritària
- 3. *Executa:* aplica les ordres de la instància seleccionada:
 - ▷ Eliminació de fets en la BF
 - Eliminació d'instàncies en el CC amb fets eliminats
 - Inserció de fets nous en la BF sense repeticions



► No duplicitat de fets i refracció:

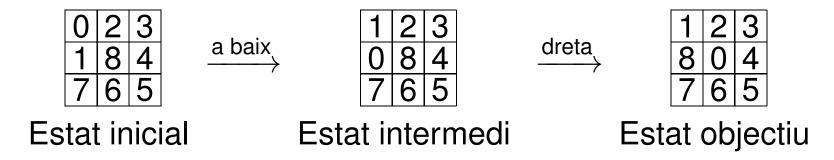
- ▷ Per defecte, els fets en CLIPS no es dupliquen en la BF
- Refracció: Una regla només es pot instanciar una vegada amb el mateix fet i amb la mateixa instanciació de valors a variables
- No duplicació i refracció prevenen de l'activació infinita de regles
- La inserció d'un nou fet en la BF pot provocar l'instanciació de noves regles



3 El problema del 8-puzle en CLIPS

Donat un estat inicial, es vol arribar a un estat objectiu mitjançant moviments de la fitxa en blanc (fitxa 0): dreta, esquerra, a dalt i a baix

Solució per a l'estat inicial i objectiu anterior:





Un RBS senzill per al problema del 8-puzle

```
(deffacts bfini (puzzle 0 2 3 1 8 4 7 6 5))
(defrule esquerra
  (puzzle $?x ?y 0 $?z)
  (test (<> (length$ $?x) 2))
  (test (<> (length$ $?x) 5)) =>
  (assert (puzzle $?x 0 ?y $?z)))
(defrule dreta
  (puzzle $?x 0 ?y $?z)
  (test (<> (length$ $?x) 2))
  (test (<> (length$ $?x) 5)) =>
  (assert (puzzle $?x ?y 0 $?z)))
(defrule dalt
  (puzzle $?x ?a ?b ?c 0 $?y) =>
  (assert (puzzle $?x 0 ?b ?c ?a $?y)))
(defrule baix
  (puzzle $?x 0 ?a ?b ?c $?z) =>
  (assert (puzzle $?x ?c ?a ?b 0 $?z)))
(defrule objectiu
  (puzzle 1 2 3 8 0 4 7 6 5) =>
  (printout t "Solució trobada!" crlf)
  (halt))
```



Traça de BFS amb CLIPS per al 8-puzle



4 Fets

- Llista de símbols entre parèntesis on el primer indica la "relació" (puzzle 0 2 3 1 8 4 7 6 5)
- ► Fets inicials: amb *deffacts*

```
(deffacts <name> [<comment>] <fact>*)
```

on la sintaxi de cada *fet* és:

```
<fact> ::= (<symbol> <constant>*)
```

Exemple:

```
(deffacts bfini (puzzle 0 2 3 1 8 4 7 6 5))
```

- Ordres sobre fets:
 - assert (per a inserir un nou fet en la BF)



5 Regles

- Consten de dos parts, la LHS i la RHS:
 - ▷ Antecedent o part esquerra (LHS):
 - → Condicions a complir perquè s'execute la RHS
 - Consequent o part dreta (RHS):
 - → Accions a executar si es compleix la LHS

▶ Sintaxi:

```
(defrule <name> <LHS> => <RHS>)
on la part esquerra (LHS) és:
LHS ::== <conditional-element>*
i la part dreta (RHS):
RHS ::= <action>*
```



► Activació i execució de regles:

- ▷ S'executa o dispara (fire) en funció de l'existència o no de fets amb els quals es complisquen les condicions
- ▷ El motor d'inferència és l'encarregat d'encaixar (fer matching de) fets amb regles
 - → Anomenem instàncies d'una regla als diferents matchings de fets amb la regla que es puguen fer (zero, un o més)
 - → Agenda o conjunt conflicte: conjunt de instàncies de totes les regles pendents d'execució



- ► Cicle bàsic d'execució de regles:
 - Motor d'inferència: bucle amb els següents passos bàsics
 - a) Selecció d'una instància (de regla) de l'agenda
 - → Si no hi ha cap instància en l'agenda, s'acaba
 - b) Execució de la part dreta de la regla seleccionada
 - c) Activació i desactivació d'instàncies de regles com a conseqüència de l'execució de la regla seleccionada
 - → Les activades s'afegeixen a l'agenda
 - → Les desactivades s'eliminen de l'agenda
 - d) Re-avaluació de prioritats dinàmiques d'instàncies en l'agenda: si utilitzem prioritats dinàmiques amb salience



- ► Estratègies de resolució de conflictes
 - De Ordenació d'instàncies de regles en l'agenda:
 - → Per prioritat: les noves instàncies se situen damunt (davant) de les de menor prioritat i baix (darrere) de les de major. (salience <integer>) defineix la prioritat de la regla
 - Prioritat mínima: -10000; màxima: 10000; per defecte: 0

```
(defrule <name>
  (declare (salience <integer>))
  <LHS> => <RHS>)
```

• Exemple:

```
(defrule objectiu
  (declare (salience 1))
  (puzzle 1 2 3 8 0 4 7 6 5) =>
   (printout t "Solució trobada!" crlf)
   (halt))
```

- → Profunditat (depth): Les noves instàncies se situen damunt de totes les d'igual prioritat; és l'estratègia per omissió
- → Amplària (breadth): Les noves regles se situen baix de totes les de igual prioritat

15

Sintaxi de la LHS

- ► Elements condicionals (CEs): sèrie de zero, un o més elements de que consta la LHS d'una regla i que s'han de satisfer perquè s'afegisca una instància de la regla al conjunt conflicte (o agenda)
- ► Hi ha huit tipus de CEs, però només fem ús de cinc:
 - CEs patró: restriccions sobre els fets que el satisfan
 - CEs test: avaluen expressions durant l'encaix de patrons
 - CEs or: donat un grup de CEs, almenys un s'ha de satisfer
 - CEs and: donat un grup de CEs, tots s'han de satisfer
 - ▷ CEs not: donat un CE, no s'ha de satisfer

```
<conditional-element> ::=
  <pattern-CE> | <assigned-pattern-CE> |
  <test-CE> | <or-CE> | <and-CE> | <not-CE>
```



CE patrón

<pattern-CE>: Ilista ordenada amb un símbol inicial, seguit de constants, comodins i variables

```
<pattern-CE> ::= (<symbol> <constraint>*)
<constraint> ::= <constant> | <variable> | ? | $?
<constant> ::= <symbol> | <string> | <integer> | <float>
<variable> ::= <single-vble> | <multi-vble>
<single-vble> ::= ?<symbol>
<multi-vble> ::= $?<symbol>
```

► Exemple:

```
(puzzle $?x ?y 0 $?z)
```

- \$?x és una variable multi-avaluada que es pot instanciar a zero o més elements
- > ?y és una variable mono-avaluada que es pot instanciar a exactament un element
- ▷ 0 és una constant
- comodins ? i \$? es comporten igual que les variables mono i multi-avaluades, respectivament, però els valors instanciats no s'emmagatzemen

Pattern matching

- ► Possibles "encaixos" (*matchings*) entre patrons i fets
 - ▷ un patró "encaixa" una vegada amb un fet

Fets	Patrons	
f-1: (puzzle 1 2 3 0 7 4 8 6 5)	(puzzle \$?x 0 \$?y 7 \$?z)	
f-2: (puzzle 4 7 1 5 8 0 6 3 2)		
Match# \$?x \$?y \$?z		
f-1 (1 2 3) () (4 8 6 5)		

▷ un patró "encaixa" una vegada amb diferents fets

Fets	Patrons
f-1: (puzzle 1 2 3 0 7 4 8 6 5)	(puzzle \$?x 0 \$?y)
f-2: (puzzle 4 7 1 5 8 0 6 3 2)	

Match#	\$?x	<i>\$?y</i>
f-1	(1 2 3)	(7 4 8 6 5)
f-2	(4 7 1 5 8)	(6 3 2)



b diferentes patrons "encaixen" amb el mateix fet

Fets Patrons
f-1: (puzzle 1 2 3 0 7 4 8 6 5) (puzzle \$?x 0 ?y \$?z) (puzzle \$?x ?y 0 \$?z)

Match#	\$?x	?y	\$?z
f-1	(1 2 3)	(7)	(4 8 6 5)
f-1	(1 2)	(3)	(7 4 8 6 5)



 diferents "encaixos" entre un patró i un fet degut a diferents instanciacions de variables

	Fets	Patrons
f-1: (pu	zzle 1 2 3 0 7 4 8	8 6 5) (puzzle \$?x ?y \$?z)
Match#	\$?x	?y \$?z
f-1	()	(1) (2 3 0 7 4 8 6 5)
f-1	(1)	(2) (3 0 7 4 8 6 5)
f-1	(1 2)	(3) (0 7 4 8 6 5)
f-1	(1 2 3)	(0) (7 4 8 6 5)
f-1	(1 2 3 0)	(7) (4 8 6 5)
f-1	(1 2 3 0 7)	(4) (8 6 5)
f-1	(1 2 3 0 7 4)	(8) (6 5)
f-1	(1 2 3 0 7 4 8)	(6) (5)
f-1	(12307486)	(5) ()

Assignació de patrons a variables

<assigned-pattern-CE>: Assignació de l'índex d'un fet amb el qual fa matching un patró a una variable amb la finalitat d'esborrar el fet de la base de fets mitjançant una acció retract en la RHS

```
<assigned-pattern-CE> ::= <single-vble> <- <pattern-CE>
```

Exemple:

```
(defrule esquerra
  ?f <- (puzzle $?x ?y 0 $?z)
  (test (<> (length$ $?x) 2))
  (test (<> (length$ $?x) 5))
  =>
  (retract ?f)
  (assert (puzzle $?x 0 ?y $?z)))
```



CE Test

<test-CE> se satisfà si <function-call> no torna False

```
<test> ::= (test <function-call>)
<function-call> ::= (<function-name> <expression>*)
<function-name> ::= > | < | = | <> | eq | neq | <member>
<expression> ::= <constant> | <variable> | <function-call>
```

Exemple:

```
(test (<> (length$ $?x) 2))
```

- > <> és l'operador "desigualtat" per a <integer> 0 <float>
- length\$ és una funció pre-definida que calcula la longitud d'una llista
- Cal tenir en compte que s'usa notació prefixa (l'operador va davant dels operands)



CEs or, and, not

```
(or <CE>+) se satisfà si qualsevol dels <CE>+ ho fa
(or (test (= ?x 1)) (test (= ?y 2)))

(and <CE>+) se satisfà si tots els <CE>+ ho fan
(and (test (= ?x 1)) (test (= ?y 2)))

(not <CE>+) se satisfà si <CE> no ho fa
(not (test (= ?x 0)))
```

Sintaxi de la RHS

Accions en la RHS permeten inserir i eliminar fets, mostrar text, detenir el motor d'inferència, etc.:

```
<action> ::=
(assert <fact>+) |
(retract <fact-index>+) |
(printout t <string> crlf) |
(halt)
<fact-index> ::= <integer> | <single-vble>
```

Exemples:

```
(defrule baix
  ?f <- (puzzle $?x 0 ?a ?b ?c $?z) =>
  (retract ?f)
  (assert (puzzle $?x ?c ?a ?b 0 $?z)))
(defrule objectiu
  (puzzle 1 2 3 8 0 4 7 6 5) =>
  (printout t "Solució trobada!" crlf)
  (halt))
```

6 Funcions multicamp

crea valor multicamp

```
(create$ a b)
(a b)
```

n-èsim camp del multicamp

```
(nth$ 2 (create$ a b))
b
```

longitud de multicamp

```
(length$ (create$ a b c))
3
```

posicion(s) de valor en multicamp

```
(member$ b (create$ a b b))
2
(member$ (create$ b b) (create$ a b b))
(2 3)
(member$ c (create$ a b b))
FALSE
```



Referències

- [1] G. Riley. CLIPS: A Tool for Building Expert Systems.
- [2] G. Riley. CLIPS: SourceForge Project Page.
- [3] C. Culbert et al. CLIPS Reference Manual I: Basic Programming Guide (v6.4.1).
- [4] C. Culbert et al. CLIPS Reference Manual II: Advanced Programming Guide (v6.4.1).
- [5] C. Culbert et al. CLIPS Reference Manual III: Interfaces Guide (v6.4.1).
- [6] J. Giarratano. CLIPS User's Guide (v6.4.1).

