

# INTELLIGENZA ARTIFICIALE

ANNO ACCADEMICO  
2008-2009

La Rappresentazione della Conoscenza  
Il Linguaggio OPS5

1

## SOMMARIO

- Introduzione al linguaggio OPS5
- La working memory
- Le regole di produzione
- Recognize-Act Cycle
- Esempio di programma in OPS5

2

## IL LINGUAGGIO OPS5

- OPS5 è un linguaggio per sistemi di produzioni forward chaining, ossia un membro della famiglia di linguaggi basati sul modello dei **sistemi di produzioni**.
- Un programma in OPS5 consiste in una **declaration section** che descrive gli oggetti trattati dal programma, seguita da una **production section** che contiene le regole di produzione.
- Durante l'esecuzione, i dati elaborati dal programma sono mantenuti nella **working memory** e le regole nella **production memory**.

3

## WORKING MEMORY

- La **Working Memory** (WM) è un data base di fatti relativi al problema da risolvere.
- Tali informazioni sono memorizzate sotto forma di elementi di WM che possono essere raggruppati in classi. Ogni classe è individuata da un nome (Class Name).
- La WM è dinamica. Durante la esecuzione di un programma OPS5, gli elementi di WM possono essere aggiunti, cancellati o modificati continuamente.

4

### WORKING MEMORY ELEMENT

- Un **Working Memory Element** (WME) è una sequenza di atomi (simboli, numeri interi o floating-point) che rappresenta ad es. un oggetto o un concetto.
- Ogni atomo è memorizzato in un campo che possiamo etichettare con un nome (Attribute Name).
- Possiamo specificare un WME usando una combinazione di:
  - Class Name
  - Lista di attributi scalari e loro valori
  - "Vector attribute" e suo valore

5

### WORKING MEMORY ELEMENT

- "Class Name" specifica la classe di appartenenza del WME.
- Gli attributi e i loro valori descrivono le caratteristiche del WME.
- Il valore di ciascun attributo scalare è un atomo.
- Il valore di un "vector attribute" è costituito da uno o più atomi.

6

### WORKING MEMORY ELEMENT

- Il format per specificare un WME è il seguente:  
`[class-name] [[scalar-attribute value]...] [vector-attribute value]`
- Consideriamo il seguente elemento:  
`(CHECK ^NUMBER 102 ^AMOUNT 10.06 ^COUNTED NO ^DATE 2 JAN 1985)`
- Questo statement rappresenta un WME della classe `CHECK`.

7

### WORKING MEMORY ELEMENT

- Gli attributi `^NUMBER`, `^AMOUNT`, `^COUNTED`, e `^DATE` rappresentano quattro caratteristiche dell'elemento.
- I valori degli attributi scalari `^NUMBER`, `^AMOUNT` e `^COUNTED` sono gli atomi `102`, `10.06`, e `NO` rispettivamente.
- I valori del vector attribute `^DATE` è la lista degli atomi `2 JAN 1985`.

8

### CLASS NAME

- Un "Class Name" è un simbolo che identifica un gruppo di elementi simili.
- Gli elementi che hanno lo stesso class name hanno gli stessi attributi, anche se i valori di tali attributi possono essere diversi.
- Ad esempio, i seguenti elementi hanno lo stesso class name

CHECK2

(CHECK ^NUMBER 102 ^AMOUNT 10.06 ^COUNTED NO ^DATE 2 JAN 1985)

(CHECK ^NUMBER 103 ^AMOUNT 22.45 ^COUNTED NO ^DATE 14 JAN 1985)

9

### ATTRIBUTI

- Un attributo consiste in un operatore (^) e in un nome di attributo.
- L'operatore deve precedere il nome dell'attributo, ma è possibile inserire spazi, tabs, o altri caratteri "nonprinting" tra l'operatore e il nome.
- I nomi degli attributi descrivono le caratteristiche di un WME.
- E' possibile usare lo stesso nome di attributo in più di un WME anche se essi appartengono a classi diverse. Ad es.:

(CHECK ^NUMBER 102 ^AMOUNT 10.06 ^COUNTED NO)

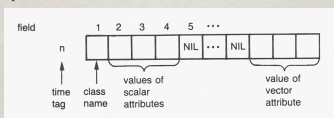
(TRANSACTION ^NUMBER 2560 ^TYPE DEPOSIT)

10

### RAPPRESENTAZIONE INTERNA DEI WME

La rappresentazione interna di un elemento include un "time tag" e uno o più atomi che rappresentano la classe dell'elemento e i valori degli attributi.

La figura che segue illustra come gli atomi sono memorizzati nei vari campi:

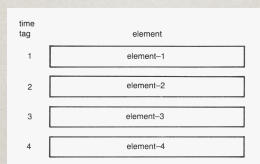


NIL è memorizzato nei campi ai quali non è ancora stato assegnato un valore.

11

### TIME TAG

I time tag sono numeri interi consecutivi che il sistema usa per determinare quali siano gli elementi più recenti inseriti in Working Memory. Il sistema run-time assegna un unico time tag a ciascun elemento.



12

### MEMORIZZAZIONE DEL CLASS NAME E DEI VALORI DEGLI ATTRIBUTI

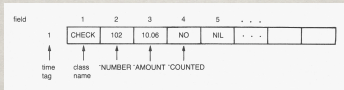
Il primo campo della struttura di un WME è riservato al class name dell'elemento.

Il compilatore assegna i campi ai nomi degli attributi quando essi sono dichiarati. Tali campi servono per memorizzare i valori.

Consideriamo il seguente WME:

(CHECK ^NUMBER 102 ^AMOUNT 10.06 ^COUNTED NO)

La figura illustra la sua rappresentazione interna:



13

### MEMORIZZAZIONE DEL CLASS NAME E DEI VALORI DEGLI ATTRIBUTI

- Il campo assegnato a ciascun nome di attributo è "globale".
- Ciò significa che se un nome si riferisce ad un certo campo, tale nome si riferisce allo stesso campo per ogni element class in cui il nome appare.
- Ad esempio, se consideriamo i seguenti elementi:

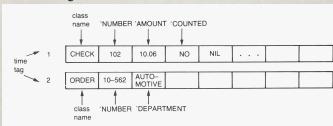
(CHECK ^NUMBER 102 ^AMOUNT 10.06 ^COUNTED NO)  
(ORDER ^DEPARTMENT AUTOMOTIVE ^NUMBER 10-562)

essi hanno differenti class name ma condividono l'attributo scalare ^NUMBER.

14

### MEMORIZZAZIONE DEL CLASS NAME E DEI VALORI DEGLI ATTRIBUTI

- Supponiamo che nel primo elemento il campo riservato all'attributo ^NUMBER sia il numero 2.
- Poiché tale nome si riferisce allo stesso campo per entrambi gli elementi, il valore dell'attributo ^NUMBER è messo nel campo n. 2 di entrambi gli elementi:



15

### MEMORIZZAZIONE DEL CLASS NAME E DEI VALORI DEGLI ATTRIBUTI

- Il compilatore assegna la parte finale della struttura di un elemento per il vector attribute.
- Se consideriamo il seguente elemento:

(CHECK ^NUMBER 102 ^AMOUNT 10.06 ^COUNTED NO ^DATE 2 JAN 1985)

la sua rappresentazione interna è la seguente:



16

## LA DICHIARAZIONE LITERALIZE

- La dichiarazione `LITERALIZE` ha il seguente effetto:
  - associa una classe ad una lista di nomi di attributi;
  - comunica al compilatore di assegnare i campi agli specificati nomi di attributi.

17

## LA DICHIARAZIONE LITERALIZE

### Esempio:

```
(LITERALIZE CHECK  
  NUMBER  
  AMOUNT  
  COUNTED)
```

Questa dichiarazione associa il class name `CHECK` ai nomi di attributo `NUMBER`, `AMOUNT` e `COUNTED`.

18

## LA DICHIARAZIONE LITERAL

- La dichiarazione `LITERAL` consente di assegnare in modo esplicito dei campi ai nomi di attributo. Ad esempio, questa dichiarazione:

```
(LITERAL NUMBER = 2  
  AMOUNT = 4  
  COUNTED = 7)
```

consente di assegnare il campo n. 2 all'attributo `NUMBER`, il campo n. 4 a `AMOUNT` e il n. 7 a `COUNTED`.

19

## LA DICHIARAZIONE VECTOR-ATTRIBUTE

- La dichiarazione `VECTOR-ATTRIBUTE` consente di assegnare un campo al nome di un vector attribute. Il sistema run-time memorizza gli atomi relativi al valore dell'attributo partendo dal campo assegnato. Esempio:

```
(VECTOR-ATTRIBUTE DATE)
```

- Dopo tale dichiarazione, è possibile specificare il nome di tale attributo in una dichiarazione `LITERALIZE`.

20

## LE REGOLE DI PRODUZIONE

Una regola di produzione consiste di:

- un nome
- una left-hand side (LHS)
- una right-hand side (RHS)

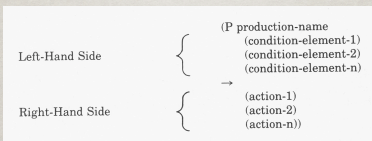
production-name: LHS → RHS

- La LHS contiene uno o più "condition element", ossia pattern da confrontare con gli elementi di WM.
- La RHS consiste in una o più azioni.

21

## LE REGOLE DI PRODUZIONE

Una regola di produzione in OPS5 assume una forma di questo tipo:



22

## LE REGOLE DI PRODUZIONE

### Esempio di regola:

```
(P COUNTED-CHECKS
[<REPLY>]
(REPLY ^DATE [<DAY> <-> STOP] <MONTH> <YEAR>))
- (CHECK ^DATE <DAY> <MONTH> <YEAR> ^COUNTED NO)
[<COUNTER>]
(COUNT ^VALUE <VALUE>))

→

(REMOVE <REPLY>)
(REMOVE <COUNTER>)
(MAKE START)
(WRITE (CRLF) (CRLF) [There are] <VALUE> | checks dated] <DAY>
<MONTH> <YEAR> (CRLF))
```

23

## LHS: CONDITION ELEMENTS

- La LHS di una regola di produzione contiene una sequenza di condition elements.
- Il sistema run-time confronta gli atomi in un WME con i corrispondenti pattern in un condition element.
- I condition elements possono essere positivi o negativi.
- Una LHS deve contenere come minimo un condition element positivo, e il primo elemento deve essere positivo.

24

## LHS: CONDITION ELEMENTS

- Ogni componente di un condition element (class name, attributi scalari, vector attribute) e il suo valore è considerato un **termine**. Ad es., il seguente condition element:

```
(CHECK ^NUMBER 102)
```

ha due termini, CHECK e l'attributo ^NUMBER che ha valore 102.

- L'interprete confronta ogni atomo in un WME con il valore del termine corrispondente nel condition element.

25

## LHS: CONDITION ELEMENTS

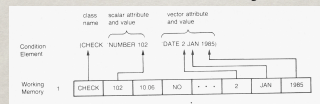
Supponiamo che la working memory contenga il seguente elemento:

```
(CHECK ^NUMBER 102 ^AMOUNT 10.06 ^COUNTED NO ^DATE 2 JAN 1985)
```

Consideriamo ora il seguente condition element:

```
(CHECK ^NUMBER 102 ^DATE 2 JAN 1985)
```

Il sistema effettua il confronto come illustrato in figura:



26

## LHS: VARIABILI

- Una **variabile** è un simbolo racchiuso tra parentesi angolari.
- Una variabile può legarsi ad un atomo di un WME.
- La prima volta che la variabile compare nella regola di produzione, essa si lega all'atomo nel WME che si unifica con il condition element in cui la variabile è presente.
- A questo punto, tutte le successive occorrenze della variabile all'interno della regola in questione rappresentano lo stesso atomo. Ad es., se in LHS si ha:

```
(RULEY ^DATE ^DAY ^MONTHS ^YEARS)
```

```
(CHECK ^DATE ^DAY ^MONTHS ^YEARS)
```

e l'interprete trova un match per il primo condition element, le variabili ^DATE, ^MONTHS, e ^YEARS sono legate agli stessi valori anche nel secondo condition element.

27

## LHS: PREDICATI

- I **predicati** sono operatori che possono precedere valori (costanti o variabili) nei termini dei condition element.

- I predicati sono:

```
= equal  
<> not equal  
<=> same type  
< less than  
<= less than or equal  
> greater than  
>= greater than or equal
```

28

## LHS: ELEMENT VARIABLES

◦ Un **element variable** è un simbolo racchiuso tra parentesi angolari che consente di riferirsi ad un WME che soddisfa un condition element.

◦ Per specificare un element variable, si racchiude tra parentesi graffe tale variabile e il condition element positivo:

```
{<COUNTER>
  {COUNT ^VALUE <VALUE>}
```

◦ La variabile <COUNTER> è legata al WME che si unifica con il condition element: {COUNT ^VALUE <VALUE>}

29

## LHS: CONGIUNZIONI E DISGIUNZIONI

◦ Una **congiunzione (conjunction)**, delimitata da parentesi graffe, specifica condizioni multiple che devono essere tutte soddisfatte (è un AND logico). Ad es.:

```
{PERSON ^NAME <CHILD> ^AGE {> 0 < 50}
 {CHECK ^NUMBER {> 102 < 105 <NUMBER>}}
```

◦ Una **disgiunzione (disjunction)**, delimitata da doppie parentesi angolari, specifica un insieme di valori uno dei quali deve corrispondere all'elemento di WM (è un XOR logico). Ad es.:

```
{CITY ^NAME <NEWENGLAND> ^STATE << CT MA ME NH RI VT >>}
 {CHECK ^NUMBER << 103 105 108 >>}}
```

30

## RHS: AZIONI

◦ La **RHS** di una regola di produzione consiste in una o più **azioni**.

◦ Le azioni possono svolgere le seguenti operazioni:

- Modificare la Working Memory
- Salvare e fare il restore della WM e del Conflict Set
- Fermare l'esecuzione del programma
- Legare variabili
- Manipolare files
- Scrivere su dispositivi di output
- Controllare loops
- Aggiungere nuove regole durante l'esecuzione di un pgm
- Chiamare routine esterne

31

## RHS: AZIONI

◦ Una **azione** può essere specificata in questo modo:

```
{action-name argument-1 argument-2 .....}
```

◦ Consideriamo questo esempio:

```
{MAKE CHECK ^NUMBER 102 ^AMOUNT 10.06 ^COUNTED NO
 ^DATE 2 JAN 1985}
```

il nome dell'azione è **MAKE**, e ciò che segue sono i valori degli argomenti dell'azione. Tale azione inserisce in WM un WME della classe **CHECK** con i valori degli attributi specificati nell'istruzione.

32



## RHS: AZIONI

◦ Lista (parziale) di **azioni** disponibili in OPS5:

- Make
- Modify
- Remove
- Write
- Halt
- Bind
- Cbind
- Openfile
- Closefile
- Call
- Accept e Acceptline
- Substr

33

## ESEMPIO

◦ FIND-CHECKS

```
[<REPLY>]
[REPLY <DATE [<DAYS> <> STOP] <MONTHS> <YEAR>]]
[<CHECK>]
[CHECK ^NUMBER <NUMBER> ^AMOUNT <AMOUNT>
 ^COUNTED NO ^DATE <DAYS> <MONTHS> <YEAR>]]
[<COUNTER>]
[COUNT ^VALUE <VALUE>]]
→ [WRITE (CRLF) (CRLF) | Found check number| <NUMBER>
 |for| <AMOUNT>
 |dated| (SUBSTR <REPLY> DATE INP)]
[MODIFY <CHECK> ^COUNTED YES]
[MODIFY <COUNTER> ^VALUE (COMPUTE 1 + <VALUE> )]]
```

34

## RECOGNIZE-ACT CYCLE

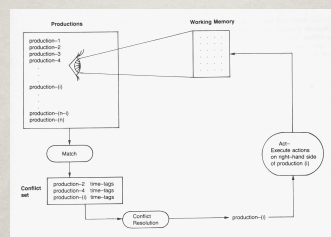
◦ In OPS5 il sistema run-time usa il "recognize-act cycle", illustrato nella figura che segue, per eseguire i programmi.

◦ Il ciclo consiste nei passi seguenti:

1. MATCH
2. CONFLICT RESOLUTION
3. ACT
4. Go to step 1

35

## RECOGNIZE-ACT CYCLE



36

## FASE DI MATCH

- Durante la fase di **match**, il sistema run-time confronta gli elementi in WM con ciascun condition element presente nella LHS di ciascuna regola di produzione.
- Una LHS di una produzione è soddisfatta quando ci sono WME che soddisfano condition element positivi e non ci sono WME che soddisfano condition element negativi.

37

## FASE DI MATCH: ESEMPIO

```
(P COUNTED-CHECKS
  [<REPLY>
  (REPLY ^DATE <DAY> <> STOP <MONTH> <YEAR>)]
  - (CHECK ^DATE <DAY> <MONTH> <YEAR> ^COUNTED NO)
  [<COUNTER>
  (COUNT ^VALUE <VALUE>)]
  →
  (REMOVE <REPLY>)
  (REMOVE <COUNTER>)
  (MAKE START)
  (WRITE (CRLF) (CRLF) | There are | <VALUE> | checks dated |
  <DAY> <MONTH> <YEAR> (CRLF))
```

38

## FASE DI MATCH

- Se ci sono LHS di regole che sono soddisfatte da WME, il sistema crea un **conflict set**.
- Il conflict set contiene le **istanze di regole (instantiation)** che sono soddisfatte.
- Per istanza di regola si intende una regola di produzione associata alla lista dei WME che soddisfano la sua LHS.
- Un esempio di instantiation è: `FIND-CHECKS 12 3 11`  
`FIND-CHECKS` è il nome della regola. Gli interi `12`, `3` e `11` sono i **time tag** dei 3 WME che soddisfano i 3 condition element presenti nella LHS della regola.

39

## FASE DI MATCH

- Spesso accade che più di un insieme di WME soddisfino la LHS di una stessa regola di produzione.
- In tal caso il conflict set contiene più di una instantiation della stessa regola.
- Ad esempio, il conflict set potrebbe contenere:

```
FIND-CHECKS 12 3 11
FIND-CHECKS 12 4 11
FIND-CHECKS 12 5 11
FIND-CHECKS 12 6 11
FIND-CHECKS 12 2 11
```

40

## FASE DI CONFLICT RESOLUTION

- In questa fase il sistema usa una **strategia di risoluzione dei conflitti** per selezionare l'istanza di regola migliore da applicare. Se il conflict set è vuoto, il programma si ferma.
- Le strategie disponibili sono basate sulle seguenti regole:
  - REFRACTION
  - RECENCY
  - SPECIFICITY

41

## REFRACTION

- La regola di **refraction** impone di selezionare ed eseguire una **istanza di regola** solo una volta.
- Tale regola previene la possibilità di entrare in un loop infinito sugli stessi dati.
- Due **istanze di regole** sono uguali se:
  - contengono lo stesso nome della produzione
  - contengono gli stessi time tag

42

## RECENCY

- La regola di **recency** comporta che l'ordine in base al quale il sistema seleziona le istanze di regole privilegia le istanze i cui WME sono stati inseriti più di recente in WM, ossia quelli con i time tag maggiori.
- Ad esempio, se il conflict set contiene le seguenti istanze:

```
FNG-CHECKS 12 3 11
FNG-CHECKS 12 4 11
```

il sistema confronta i time tag maggiori. Essendo uguali (12 per entrambe le istanze), passa a confrontare i successivi. Poiché anche questi sono uguali (11 per entrambe), confronta i rimanenti. In questo caso è scelta la seconda istanza poiché il suo ultimo time tag (4) è maggiore dell'altro (3).

43

## SPECIFICITY

- In base a questa regola, l'istanza è scelta in base alla sua specificità, che in genere viene determinata in base al numero dei test condizionali (**conditional test**) della LHS della regola relativa. Maggiore è il numero di test più specifica è la regola.
- Un conditional test è relativo a:
  - un class name
  - una disgiunzione
  - un valore costante preceduto da un predicato (con esclusione del caso della disgiunzione)
  - una occorrenza di una variabile (con esclusione della prima)

44

## SPECIFICITY: ESEMPIO

La LHS della regola che segue ha 8 conditional test:

```
(P COUNTED-CHECKS
  [<REPLY>
  (REPLY ^DATE [<DAY> <> STOP] ^MONTH> ^YEAR>])
  ~ (CHECK ^DATE <DAY> ^MONTH> ^YEAR> ^COUNTED NO)
  [<COUNTER>
  (COUNT ^VALUE <VALUE>)]
→
(REMOVE <REPLY>)
(REMOVE <COUNTER>)
(MAKE START)
(WRITE (CRLF) (CRLF) |There are| ^VALUE> |checks dated| ^DAY>
^MONTH> ^YEAR> (CRLF))
```

45

## SPECIFICITY: ESEMPIO

- Il primo condition element contiene due test, relativi a: `REPLY` e `<> STOP`.
- Le variabili `<DAY>`, `<MONTH>` e `<YEAR>` non sono test, poiché esse appaiono per la prima volta nella regola e, come sappiamo, vengono legate a degli atomi di un certo WME.
- Il secondo condition element contiene 5 test: `CHECK`, `<DAY>`, `<MONTH>`, `<YEAR>` e `NO`. In questo caso le variabili sono contate come test perché sono già state legate a degli atomi.
- Il terzo condition element contiene un test: `COUNT`. La variabile `<VALUE>` non è contata come test poiché, apparendo per la prima volta, è legata ad un atomo.

46

## STRATEGIE DI RISOLUZIONE DEI CONFLITTI

- L'interprete OPS5 supporta due strategie di risoluzione dei conflitti:
  - Lexicographic-Sort (LEX)
  - Means-Ends-Analysis (MEA)

47

## STRATEGIE DI RISOLUZIONE DEI CONFLITTI

- Entrambe le strategie applicano le regole nel seguente ordine: `REFRACTION`, `RECENCY`, `SPECIFICITY`.
- Tuttavia, la strategia `MEA` include un extra step dopo la `REFRACTION`, che aiuta ad organizzare programmi di grandi dimensioni.
- La strategia di default è la `LEX`. E' possibile cambiare strategia mediante il comando `STRATEGY`. Ad es:

```
(STRATEGY MEA)
```

48

## STRATEGIA LEX

La strategia **LEX** usa le seguenti regole in sequenza per ordinare le istanze nel conflict set:

1. Si applica il criterio di **REFRACTION** rimuovendo dal conflict set le istanze che l'interprete ha selezionato nel ciclo precedente.
2. Si ordinano le istanze che rimangono in base alla loro **RECENCY**, e si seleziona quella che ha il valore più alto della **RECENCY**.
3. Se più di una istanza ha lo stesso valore più alto della **RECENCY**, si ordinano tali istanze in base alla **SPECIFICITY**, e si seleziona quella con il valore più alto.
4. Se più di una istanza ha lo stesso valore più alto della **SPECIFICITY**, si sceglie arbitrariamente l'istanza da applicare.

49

## STRATEGIA LEX: ESEMPIO

- Supponiamo che la regola **FND-CHECKS** contenga 10 conditional test, che la regola **COUNTED-CHECKS** ne contenga 8 e che il conflict set contenga le seguenti istanze di regole:

```
FND-CHECKS 3 6 20  
COUNTED-CHECKS 20 3 6
```

Dopo aver applicato il criterio di **REFRACTION**, la strategia valuta le istanze in base alla **RECENCY**.

- Poiché entrambe le istanze contengono gli stessi time tag (anche se in ordine diverso) le istanze hanno la stessa **RECENCY**.
- La istanza che contiene **FND-CHECKS** è però più specifica (10 test contro 8) e viene quindi scelta.

50

## STRATEGIA MEA

- La strategia **MEA** dà la massima priorità alle regole che hanno il primo condition element che si unifica con il WME più recente.
- Tale strategia si usa quindi se mettiamo in prima posizione nella LHS il più importante condition element.
- Questo extra step valuta la **RECENCY** dei time tag per i WME che soddisfano tali condition elements.
- Pertanto, è conveniente utilizzare tal strategia per problemi che possiamo dividere in vari task.

51

## STRATEGIA MEA

La strategia **MEA** usa le seguenti regole in sequenza per ordinare le istanze nel conflict set:

1. Si applica il criterio di **REFRACTION** rimuovendo dal conflict set le istanze che l'interprete ha selezionato nel ciclo precedente.
2. Confronta il primo time tag di ogni istanza e seleziona quella con il time tag più alto.
3. Si ordinano le istanze che rimangono in base alla loro **RECENCY** (usando tutti i time tag) e si seleziona quella che ha il valore più alto della **RECENCY**.
4. Se più di una istanza ha lo stesso valore più alto della **RECENCY**, si ordinano tali istanze in base alla **SPECIFICITY**, e si seleziona quella con il valore più alto.
5. Se più di una istanza ha lo stesso valore più alto della **SPECIFICITY**, si sceglie arbitrariamente l'istanza da applicare.

52

## STRATEGIA MEA: ESEMPIO

- Riprendiamo l'esempio precedente, in cui si è supposto che il conflict set contenga le seguenti istanze di regole:

```
FIND-CHECKS 3 6 20
COUNTED-CHECKS 20 3 6
```

Dopo aver applicato il criterio di REFRACTION, la strategia valuta le istanze in base alla RECENCY del primo time tag in ciascuna istanza.

- Poiché il primo time tag della prima istanza è 3 e quello della seconda istanza è 20, l'istanza relativa alla regola COUNTED-CHECKS ha il valore più alto, e viene quindi scelta.

53

## ESEMPIO DI PROGRAMMA OPS5

```
(VECTOR-ATTRIBUTE DATE)
(LITERALIZE CHECK
  NUMBER AMOUNT COUNTED DATE)
(LITERALIZE COUNT
  VALUE)
(LITERALIZE REPLY
  DATE)
(STARTUP
  (MAKE CHECK ^NUMBER 100 ^AMOUNT 10.00 ^COUNTED NO ^DATE 2 JAN 1985)
  (MAKE CHECK ^NUMBER 101 ^AMOUNT 22.45 ^COUNTED NO ^DATE 14 JAN 1985)
  (MAKE CHECK ^NUMBER 104 ^AMOUNT 56.00 ^COUNTED NO ^DATE 14 JAN 1985)
  (MAKE CHECK ^NUMBER 105 ^AMOUNT 27.25 ^COUNTED NO ^DATE 14 JAN 1985)
  (MAKE CHECK ^NUMBER 106 ^AMOUNT 250.00 ^COUNTED NO ^DATE 14 JAN 1985)
  (MAKE CHECK ^NUMBER 107 ^AMOUNT 16.15 ^COUNTED NO ^DATE 14 JAN 1985)
  (MAKE CHECK ^NUMBER 108 ^AMOUNT 13.10 ^COUNTED NO ^DATE 25 JAN 1985)
  (MAKE CHECK ^NUMBER 101 ^AMOUNT 40.30 ^COUNTED NO ^DATE 2 JAN 1985)
  (MAKE CHECK ^NUMBER 109 ^AMOUNT 45.80 ^COUNTED NO ^DATE 30 JAN 1985)
  (MAKE START)
  (STRATEGY MEA))
```

54

## ESEMPIO DI PROGRAMMA OPS5

```
(P WHAT-DATE
  (<-START>
  (START)
  →
  (REMOVE <-START>)
  (WRITE (CRLF) (CRLF) [What date do you want to search for?])
  (WRITE (CRLF) (CRLF) [Enter the day, the first three
    letters of the month, and the year.]
    (CRLF)
    [For example - 4 JAN 1985]
    (CRLF) (CRLF)
    [Type STOP to halt the program.]
    (CRLF) (CRLF)
    [Date >>>.]
  (MAKE COUNT ^VALUE 0)
  (MAKE REPLY ^DATE (ACCEPTLINE)))
```

55

## ESEMPIO DI PROGRAMMA OPS5

```
(P FIND-CHECKS
  (<-REPLY>
  (REPLY ^DATE |<DAY> <-> STOP| ^MONTH- ^YEAR-))
  (<-CHECK>
  (CHECK ^NUMBER ^NUMBER- ^AMOUNT ^AMOUNT-
    ^COUNTED NO ^DATE ^DAY- ^MONTH- ^YEAR-))
  (<-COUNTER>
  (COUNT ^VALUE ^VALUE-))
  →
  (WRITE (CRLF) (CRLF) [Found check number] ^NUMBER-
    [for $] ^AMOUNT-
    [date] (SUBSTR ^REPLY- DATE INF))
  (MODIFY ^CHECK- ^COUNTED YES)
  (MODIFY ^COUNTER- ^VALUE (COMPUTE 1 + ^VALUE-)))
```

56

### ESEMPIO DI PROGRAMMA OPS5

```
@ COUNTED-CHECKS
<REPLY>
(REPLY ^DATE [<DAY> <-> STOP] <MONTH> <YEAR>:!)
~ (CHECK ^DATE <DAY> <MONTH> <YEAR> ^COUNTED NO)
<<COUNTER>
(COUNT ^VALUE <VALUE>:!)
→
(REMOVE <REPLY>)
(REMOVE <<COUNTER>)
(MAKE START)
(WRITE (CR LF) |There are| <VALUE> |checks dated| <DAY> <MONTH>
<YEAR> (CR LF))
```

57

### ESEMPIO DI PROGRAMMA OPS5

```
@ STOP-COUNT
<REPLY>
(REPLY ^DATE STOP)
→
(REMOVE <REPLY>)
(HALT)
```

58