

Facultad de Ingeniería Universidad Nacional de la Patagonia San Juan Bosco



TALLER DE NUEVAS TECNOLOGIAS

TRABAJO FINAL

DINÁMICA DE CONOCIMIENTO IMPLEMENTACIÓN DE UN SISTEMA DE CAMBIO

Integrantes:

- o APU Cobo Medvedsky, Elias Daniel
- o APU Ligorria, Alexis
- o APU Suazo, Leonardo Ezequiel

Profesor:

o Dr. Falappa, Marcelo A.

CICLO LECTIVO 2015

TABLA DE CONTENIDO

Enunciado	4
Ejercicios y Resoluciones	5
Consideraciones	5
Abreviaturas	5
Predicados a utilizar	5
Predicados dinámicos	5
Ejercicios propuestos	6
Expandir(A)	6
Contraer(A)	8
Revisar(A)	10
Consolidar	11
Mostrar	12
TUTORIAL	13
Home	13
Aplicación	13
Código Fuente	16
EJEMPLOS	17
Ejemplo 1	17
Expandir BC	17
Imprimir BC	17
Contraer por menos importante	18
Imprimir BC	18
Expandir e imprimir BC	18
Consolidar por menos importante	18
Imprimir BC	19
Ejemplo 2	19
Expandir e imprimir BC	19
Revisar por mínima cantidad	19
Contraer por mantener mas importantes	20
Imprimir BC	20
Ejemplo 3	20
Expandir e imprimir BC	21

	Contraer por menos importante	21
	Imprimir BC	21
	Revisar por menos importante	21
	Imprimir BC	22
	Expandir e imprimir BC (inconsistencia)	22
	Consolidar por mínima cantidad	22
Rih	oliografía	23

ENUNCIADO

Se debe implementar en **PROLOG** un sistema de revisión de creencias que realice las siguientes operaciones:

- 1. Expansión: agregar una creencia α a una base de conocimiento K.
- 2. Contracción: contraer una base de conocimiento K con respecto a α .
- Revisión Priorizada: revisar una base de conocimiento K con respecto a α asegurando la propiedad de éxito.
- 4. Consolidación: restaurar consistencia en una base de conocimiento K.

El lenguaje debe ser un lenguaje proposicional con letras proposicionales a, b,...,

- z. El mismo debe contener los conectivos tradicionales que los notaremos como sigue:
 - 1. Conjunción: -y-
 - 2. Disjunción: -o-
 - 3. Implicación: ->
 - 4. Negación: no

El sistema debe admitir una relación de orden entre las sentencias " \leq ". "a \leq b" se interpretará como que "a es a lo sumo tan importante como b". Usando notación prefija, a \leq b se denotará como **ee(a,b)**.

Asumimos que se adopta el modelo **kernel contraction / revisión**, el sistema deberá mostrar ante cada cambio (salvo las expansiones) las siguientes opciones:

- 1. Descartar las creencias menos importantes y preservar el resto.
- 2. Preservar las creencias más importantes y descartar el resto.
- 3. Mostrar el cambio que elimine la menor cantidad de creencias.

Asumiremos que la base de conocimiento se representa mediante un predicado **kb**.

EJERCICIOS Y RESOLUCIONES

CONSIDERACIONES

ABREVIATURAS

• BC: base de conocimiento

PREDICADOS A UTILIZAR

- kb(a): Se utiliza para representar la BC
- ee(b,c): Se utiliza para determinar una relación de orden entre las sentencias.
 - o Lógica: *b* ≤ *c*
 - o Interpretación: "b es a lo sumo tan importante como c".

PREDICADOS DINÁMICOS

 Se definen los siguientes predicados dinámicos, que permiten la utilización de los mismos en tiempo de ejecución:

```
:- dynamic
Kb/1
:- dynamic
ee/2
```

Limpieza de la BC: Se define el siguiente predicado para limpiar la BC.

El predicado retract consistente en:

- retract/1: elimina únicamente la primera cláusula que unifique con el argumento (siempre se elimina por el principio).
- rectractall/1 Elimina todas las cláusulas que unifiquen con el argumento.
- FNC: una sentencia está en Forma Normal Conjuntiva si corresponde a un conjunto de cláusulas, donde una de estas es una disjunción de literales.
- Deducción: Para poder contraer y revisar la BC K por α hace falta conocer los subconjuntos minimales de K que deducen X (α).
 - Genera todos los posibles subconjuntos minimales de la BC.
 - Se unifica la BC con alguno de los subconjuntos de L.
 - Verificar si el subconjunto K0 "deduce" α.
 - Verificar si el subconjunto K0 es mínimo.

```
\label{eq:deduce} \mbox{deduce (X,K) :- posiblesSubconjuntos (L),} \\ \mbox{unificarSubconjunto (L,K),} \\ \mbox{deduceEn (X,K),} \\ \mbox{subconjuntoMinimo (X,K).} \\
```

EJERCICIOS PROPUESTOS

EXPANDIR(A)

Debe agregar A a la BC. Cuando se expande, se debe insertar la nueva creencia y su relación de importancia.

El predicado utilizado es expandirBC(A,[B,C]). Donde A es la nueva creencia, B es una lista que contiene las creencias a lo sumo tan importantes como A y C es otra lista que contiene las creencias más importantes que A.

DETALLE DE IMPLEMENTACIÓN

Se utiliza el predicado asserta/1 que se emplea para insertar una nueva clausula al principio de la BC.

Insertar una relación de importancia en particular:

```
insertarEE (A,B) :- ee(A,B),
!. insertarEE (A,B) :- asserta(ee(A,B)).
```

 Insertar las relaciones de importancia, que contiene las creencias más importantes que A.

```
\label{eq:insertarMaEE} \begin{tabular}{ll} insertarMaEE ([],\_) :- & !. \\ insertarMaEE ([H|T],A) :- & insertarMaEE (T,A), insertarEE (H,A), \\ & !. \\ insertarMaEE (H,A) :- & insertarEE (H,A), \\ & !. \\ \end{tabular}
```

 Inserta las relaciones de importancia, que contiene las creencias a lo sumo tan importantes como A.

```
insertarSuEE ([],_) :-

insertarSuEE ([H|T],A) :-

insertarSuEE (T,A),

insertarEE (A,H),

!.

insertarSuEE (H,A) :-

insertarEE (A,H),

!.
```

Insertar A en la BC.

```
expandirBC (A) :- kb (A),
!.
expandirBC (A) :- asserta (kb(A)).
Cobo Medvedsky – Ligorria - Suazo
```

Expandir la BC, insertando A y las relaciones de importancia asociadas.

```
expandirBC (A,[B,C]) :- expandirBC (A),
insertarSuEE (C,A),
insertarMaEE (B,A).
```

CONTRAER(A)

Se elimina conocimiento de la base. Este puede ser implícito o explícito.

Utilizamos el modelos **kernel contraction**. Las operaciones de kernel contraction de un conjunto K con respecto a una sentencia α se definen (informalmente) como la diferencia entre el conjunto original y el conjunto de elementos seleccionados por la función de incisión. Esta función de incisión "corta" cada conjunto minimal (kernel) que implica a la sentencia α .

Detalle de implementación:

- 1. Se identifican todos los subconjuntos de K, K_n que deducen α.
- 2. Se elimina al menos un elemento de cada subconjunto K_n dependiendo el criterio de selección elegido.

DETALLE DE IMPLEMENTACIÓN

Se presentarán las siguientes opciones a eliminar conocimiento:

- Sentencias menos importantes a eliminar: se genera una lista con las sentencias menos importantes de cada subconjunto que deduce α. menosImportantes (K, EliminarMenosImp).
- Sentencias a eliminar, conservando las más importantes: Se genera una lista con las sentencias de cada subconjunto que deduce α, menos las importantes.

masImportantes (K, ConservarMasImp).

 Menor cantidad de sentencias a eliminar: se genera una lista con las sentencias de cada subconjunto que deduce α, buscando el menor conjunto posible.

Para realizar la eliminación efectiva es necesario definir el predicado para eliminar el conocimiento de la BC.

minimosDeCadaUno (K, EliminarMinCant).

```
eliminarDeBC ([H|T]).
```

minimosDeCadaUno (K, EliminarMinCant).

Una vez definido lo anterior se definen los predicados para llevar a cabo la contracción:

```
contraccionPorMenosImportantes(Alpha):-
findall(K0,deduce(Alpha,K0),K),
menosImportantes(K,Menos),
eliminarDeBC (Menos).

contraccionPorMantenerMasImportantes(Alpha):-
findall(K0,deduce(Alpha,K0),K),
masImportantes(K,Mas),
eliminarDeBC (Mas).
```

```
contraccionPorMinimaCantidad(Alpha):-
findall(K0,deduce(Alpha,K0),K),
minimosDeCadaUno(K,Minimos),
eliminarDeBC (Minimos).
```

REVISAR(A)

El objetivo de realizar una operación de revisión priorizada es agregar un α a la BC y que esta se mantenga consistente.

DETALLE DE IMPLEMENTACIÓN

Revisar por los distintos criterios implica contraer dicho criterio por \neg α y luego expandir por por α .

Revisar por menor importante

revisarPorMenosImportantes(Alpha)

Revisar por mas importante

revisarPorMantenerMasImportantes(Alpha)

Revisar por mínima cantidad

revisarPorMinimaCantidad(Alpha)

CONSOLIDAR

Es un caso particular de la operación de contracción donde se eliminan inconsistencias de un estado de conocimiento. Por esa razón consolidar es igual a contraer por falso.

Se deben satisfacer las siguientes propiedades:

- 1. Inclusión
- 2. Consistencia
- 3. Relevancia y Retención de Núcleo.

DETALLE DE IMPLEMENTACIÓN

Se presentarán las siguientes opciones a eliminar conocimiento:

- o Sentencias menos importantes a eliminar.
- Sentencias a eliminar, conservando las más importantes.
- Menor cantidad de sentencias a eliminar.

```
opcionesConsolidar ( EliminarMenosImp, ConservarMasImp, EliminarMinCant).
```

Se definen los predicados para llevar a cabo la consolidación:

Cobo Medvedsky – Ligorria - Suazo

MOSTRAR

Imprime la BC.

DETALLE DE IMPLEMENTACIÓN

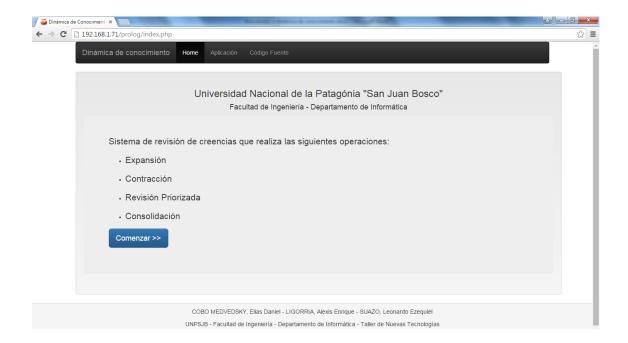
Se utiliza el predicado findall/3 para generar una lista de resultados mostrando los kb(X) y las ee(Y,Z).

```
\label{eq:mostrarBC} \begin{array}{ll} \text{mostrarBC (KB,EE) :-} & \text{findall (X, kb(X), KB),} \\ & \text{findall ([Y|Z],} \\ & \text{ee (Y,Z), EE).} \end{array}
```

TUTORIAL

HOME

Al abrir la aplicación web "Dinámica de Conocimiento" se encontrará con la página principal donde tendrá acceso a la aplicación y al código fuente.



APLICACIÓN

Al acceder a la solapa aplicación, tendrá acceso a todas las operaciones disponibles para realizar el cambio de creencias.

Mediante la primera operación (expandir) podrá ingresar nuevas creencias a la base de conocimiento en conjunto con sus relaciones de importancia.

En caso de querer expandir por una relación compleja, deberá expandir por cada una de estas.

Por ejemplo

• Creencia: (a ∨ b → c)

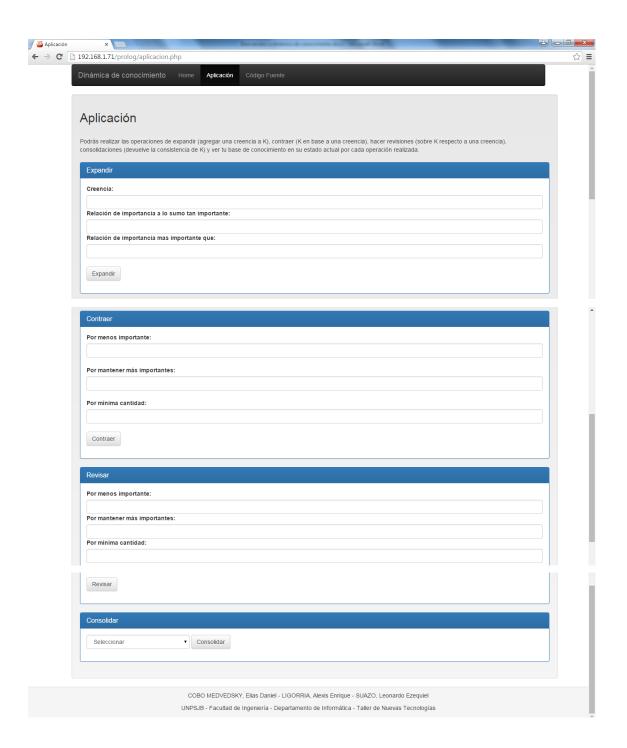
Relación: (a ∨ b → c) ≤ d

• Creencia: $(a \lor b \rightarrow c)$

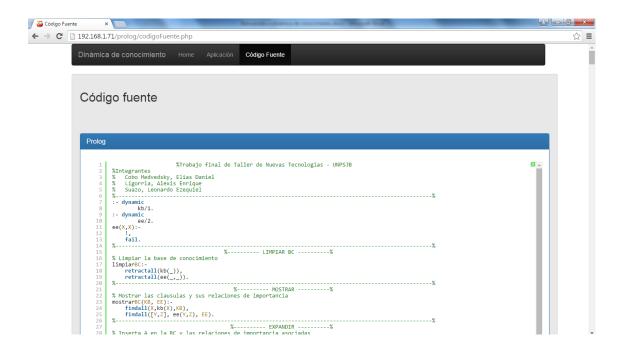
• Relación: $(a \lor b \rightarrow c) \le b$

Para las operaciones contraer y revisar se deberá rellenar en el campo que identifica a la operación que se desea realizar y hacer clic en el botón correspondiente (Contraer o Revisar).

En caso de rellenar más de un campo en una misma operación, se realizaran en forma secuencial dichas operaciones (orden en el que se encuentran los campos).



CÓDIGO FUENTE



EJEMPLOS

EJEMPLO 1

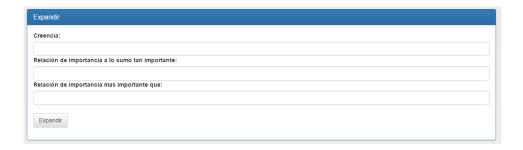
$$Kb = \{ f, m, m \rightarrow f, f \rightarrow m \}$$

$$EE = f \le m$$

$$f \le f \rightarrow m$$

$$m \rightarrow f \le m$$

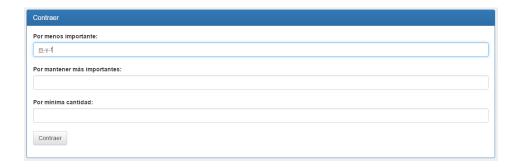
EXPANDIR BC



IMPRIMIR BC



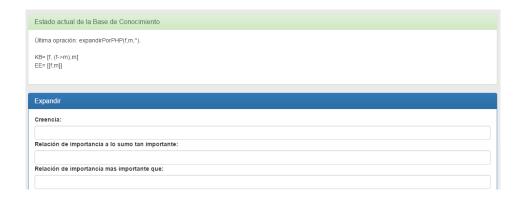
CONTRAER POR MENOS IMPORTANTE



IMPRIMIR BC



EXPANDIR E IMPRIMIR BC



CONSOLIDAR POR MENOS IMPORTANTE



IMPRIMIR BC

```
Estado actual de la Base de Conocimiento

Última opración: mostrarOpcionesConsolidarPHP,consolidarPortMenosImportantePHP.

KB= [f. (f->m),m]
EE= [[f,m]]
```

EJEMPLO 2

$$Kb = \{ u \rightarrow n, n \rightarrow p, p \rightarrow s, s \rightarrow j, j \rightarrow b \}$$

$$EE = u \rightarrow n \leq n \rightarrow p$$

$$n \rightarrow p \leq p \rightarrow s$$

$$p \rightarrow s \leq s \rightarrow j$$

$$s \rightarrow j \leq j \rightarrow b$$

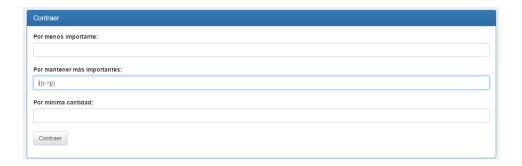
EXPANDIR E IMPRIMIR BC



REVISAR POR MÍNIMA CANTIDAD



CONTRAER POR MANTENER MAS IMPORTANTES



IMPRIMIR BC

Estado actual de la Base de Conocimiento

Última operación: mostrarOpcionesContraccionPHP((n->p)),contraerPorMantenerMasimportantesPHP((n->p)).

KB= [no((s->j)), (p->s), (u->n)]

EE= []

EJEMPLO 3

$$Kb = \{ (a \lor b) \rightarrow c, b, d, a, d \rightarrow c, e, f \}$$

$$EE = (a \lor b) \rightarrow c \le e$$

$$(a \lor b) \rightarrow c \le d \rightarrow a$$

$$d \rightarrow c \le e$$

$$d \rightarrow c \le b$$

$$d \rightarrow a \le f$$

$$f \le d$$

EXPANDIR E IMPRIMIR BC



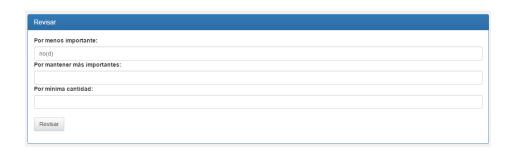
CONTRAER POR MENOS IMPORTANTE



IMPRIMIR BC



REVISAR POR MENOS IMPORTANTE



IMPRIMIR BC



EXPANDIR E IMPRIMIR BC (INCONSISTENCIA)



CONSOLIDAR POR MÍNIMA CANTIDAD



BIBLIOGRAFÍA

- http://programacion.net/articulo/curso_avanzado_de_prolog_166/3
- http://sedici.unlp.edu.ar/bitstream/handle/10915/21444/Documento_complet_o.pdf?sequence=1
- http://sedici.unlp.edu.ar/bitstream/handle/10915/23085/Documento_complet
 o.pdf?sequence=1