

Una expressió qualsevol on apareix **Continuation callcc: [ :k | ... ]** proporciona un entorn per a aquest enviament de missatge **#callcc:**

La continuació és precisament aquest entorn, que està esperant el retorn de l'enviament de missatge **Continuation callcc: [ :k | ... ]**. Aleshores, com funciona **Continuation callcc: [ :k | ... ]**?

Una cosa que hem de tenir MOLT clara és que sempre que es fa **Continuation callcc: [ :k | ... ]**, s'avaluarà el bloc **[ :k | ... ]**

**Continuation callcc: [ :k | ... ] = [ :k | ... ] value: <la continuació>**

L'entorn del que parlàvem més amunt és l'expressió on apareix **Continuation callcc: [ :k | ... ]**, esperant un valor de retorn d'aquest enviament de missatge en el mateix punt on s'ha fet l'enviament de **#callcc:**

Ens podem imaginar la continuació com un block especial, d'un paràmetre, on el paràmetre està posat just en el punt on hem fet **Continuation callcc: [ :k | ... ]**. És com si hagués un forat que espera un valor retornat. Aquest block és un block especial perquè és un **escape block**, és a dir, un block que ell mateix es converteix en allò que queda per fer, abandonant qualsevol cosa que s'estés executant.

## Exemple:

$2 * 3 + ( \text{Continuation callcc: } [ :k \mid 5 ] )$



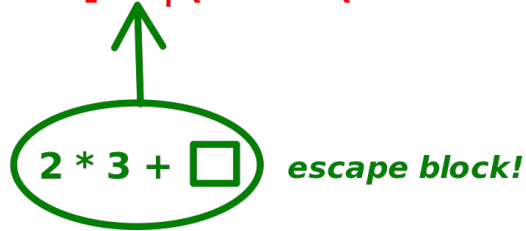
S'avalua el block  $[ :k \mid 5 ]$  amb resultat 5

Fixem-nos que NO fem servir k, no fem servir la continuació

$2 * 3 + ( \text{Continuation callcc: } [ :k \mid 5 ] ) \Rightarrow 2 * 3 + 5 \Rightarrow 11$

**Exemple:**

$2 * 3 + ( \text{Continuation callcc: } [ :k \mid (8 * 4 * (k \text{ value: } 5)) \text{ traceCr } ] )$



S'avalua el block  $[ :k \mid (8 * 4 * (k \text{ value: } 5)) \text{ traceCr } ]$

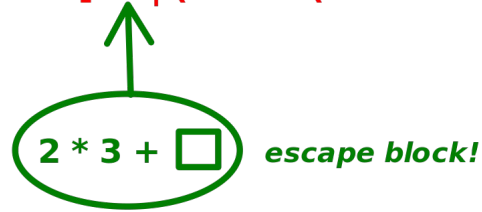
Aquí sí estem utilitzant (l'estem avaluant) la continuació.

Si la continuació NO fos un escape block, si fos un block normal:  $8 * 4 * (2 * 3 + 5) \Rightarrow 352$   
i aquest número s'escriuria al Transcript...

**Però això NO passa!**

## Exemple:

$2 * 3 + ( \text{Continuation callcc: } [ :k \mid (8 * 4 * (k \text{ value: } 5)) \text{ traceCr } ] )$



S'avalua el block  $[ :k \mid (8 * 4 * (k \text{ value: } 5)) \text{ traceCr } ]$

Com que la continuació és com un **escape block**, allò que estava pendent de fer en el moment d'avaluar-la,  $(32 + \dots) \text{ traceCr}$ , s'abandona. El que fem és talment **com si tornéssim** a l'expressió principal,  $2 * 3 + \dots$  i fessim servir el paràmetre que passem a l'avaluació de la continuació (en aquest cas 5) com a valor retornat per **Continuation callcc:  $[ :k \mid (8 * 4 * (k \text{ value: } 5)) \text{ traceCr } ]$**

Així doncs,  $2 * 3 + ( \text{Continuation callcc: } [ :k \mid \dots ] ) \Rightarrow 2 * 3 + 5 \Rightarrow 11$  i no s'escriu RES al Transcript

Exemple:

*Al tanto! escape block!*

```
x := .  
x ifFalse: [ cont value: true ].  
x
```

```
| x cont |  
x := Continuation callcc: [ :k | cont := k. false ].  
x ifFalse: [ cont value: true ].  
x
```

```
x := true.  
x ifFalse: [ cont value: true ].  
x
```

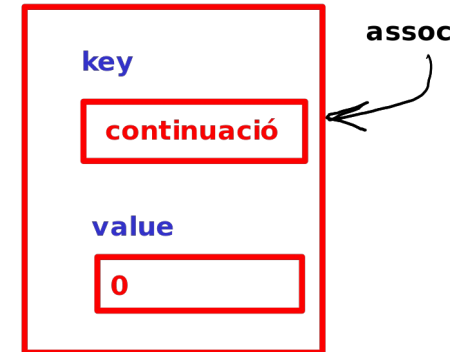
*i tot el que quedava pendent s'abandona*

Exemple:

```
| assoc |  
assoc := Continuation callcc: [ :cc | cc -> 0 ].  
assoc value: assoc value + 1.  
self assert: assoc value ~= 5.  
assoc value = 4  
ifFalse: [ assoc key value: assoc ]
```

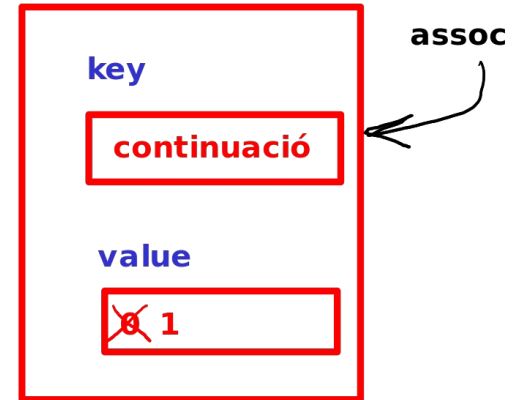
El bloc retorna la instància  
d'Association

Instància d'Association  
<continuació, 0>



```
| assoc |  
assoc := Continuation callcc: [ :cc | cc -> 0 ].  
assoc value: assoc value + 1.  
self assert: assoc value ~= 5.  
assoc value = 4  
    ifFalse: [ assoc key value: assoc ]
```

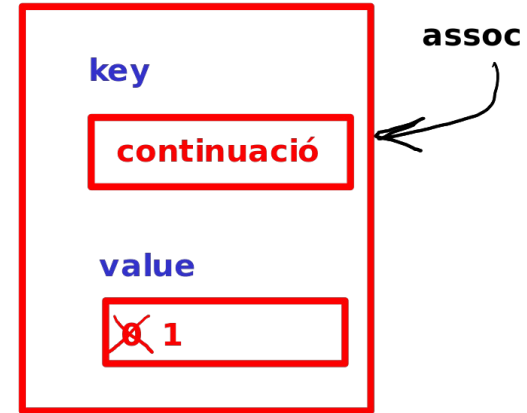
Instància d'Association  
<continuació, 0>



```
| assoc |  
assoc := Continuation callcc: [ :cc | cc -> 0 ].  
assoc value: assoc value + 1.  
self assert: assoc value ~= 5.  
assoc value = 4  
ifFalse: [ assoc key value: assoc ]
```

← assoc value val 1, així que això és fals

Instància d'Association  
<continuació, 0>

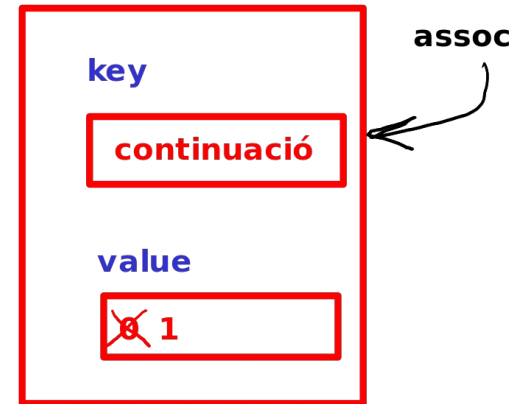




```
| assoc |  
assoc := Continuation callcc: [ :cc | cc -> 0 ].  
assoc value: assoc value + 1.  
self assert: assoc value ~= 5.  
assoc value = 4  
ifFalse: [ assoc key value: assoc ]
```

↑  
(assoc key) és la continuació, i li  
envio el missatge #value: amb  
paràmetre l'objecte referenciat  
per assoc

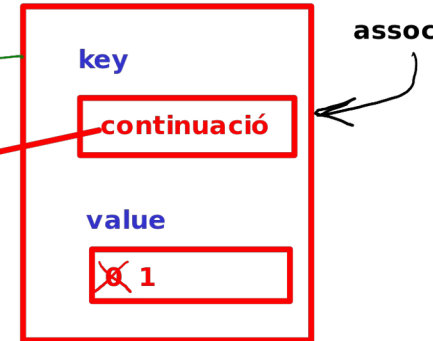
Instància d'Association  
<continuació, 0>



Avaluar la continuació amb paràmetre assoc vol dir que tot el que s'estava fent s'abandona, i posem en el seu lloc la continuació...

```
| assoc |  
assoc := <.  
assoc value: assoc value + 1.  
self assert: assoc value ~= 5.  
assoc value = 4  
    ifFalse: [ assoc key value: assoc ]
```

Instància d'Association  
<continuació, 0>

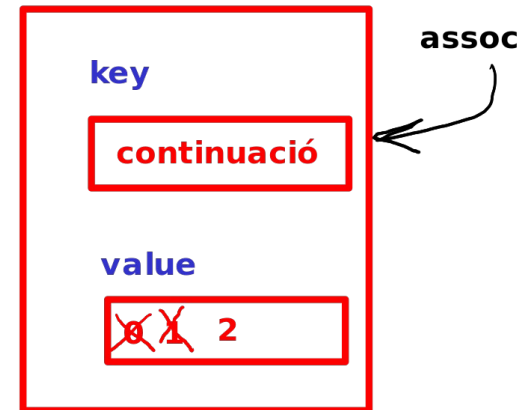


... amb assoc com a paràmetre, que vol dir que és com si l'enviament del missatge #callcc: hagués retornat assoc

I ara continuem executant, tornant a incrementar l'atribut value d'assoc...

```
| assoc |  
assoc := ...  
assoc value: assoc value + 1.  
self assert: assoc value ~= 5.  
assoc value = 4  
    ifFalse: [ assoc key value: assoc ]
```

Instància d'Association  
<continuació, 0>



**I així vaig fent, fins que l'atribut value d'assoc valgui 4, i el programa s'acaba (hauria de ser obvi per quina raó s'acaba, us ho deixo com exercici)**

**Fixeu-vos que l'atribut key d'assoc, la continuació, no canvia MAI, i que les assignacions a assoc en avaluar la continuació consisteixen essencialment en assignar (la referència a) assoc, a assoc, és a dir, es queda amb el mateix valor que ja tenia.**

```
| assoc |  
assoc := Continuation callcc: [ :cc | cc -> 0 ].  
assoc value: assoc value + 1.  
self assert: assoc value ~= 5.  
assoc value = 4  
ifFalse: [ assoc key value: assoc ]
```

**Aquest és un exemple de com iterar amb continuacions. Més endavant en veurem de més sofisticats**