

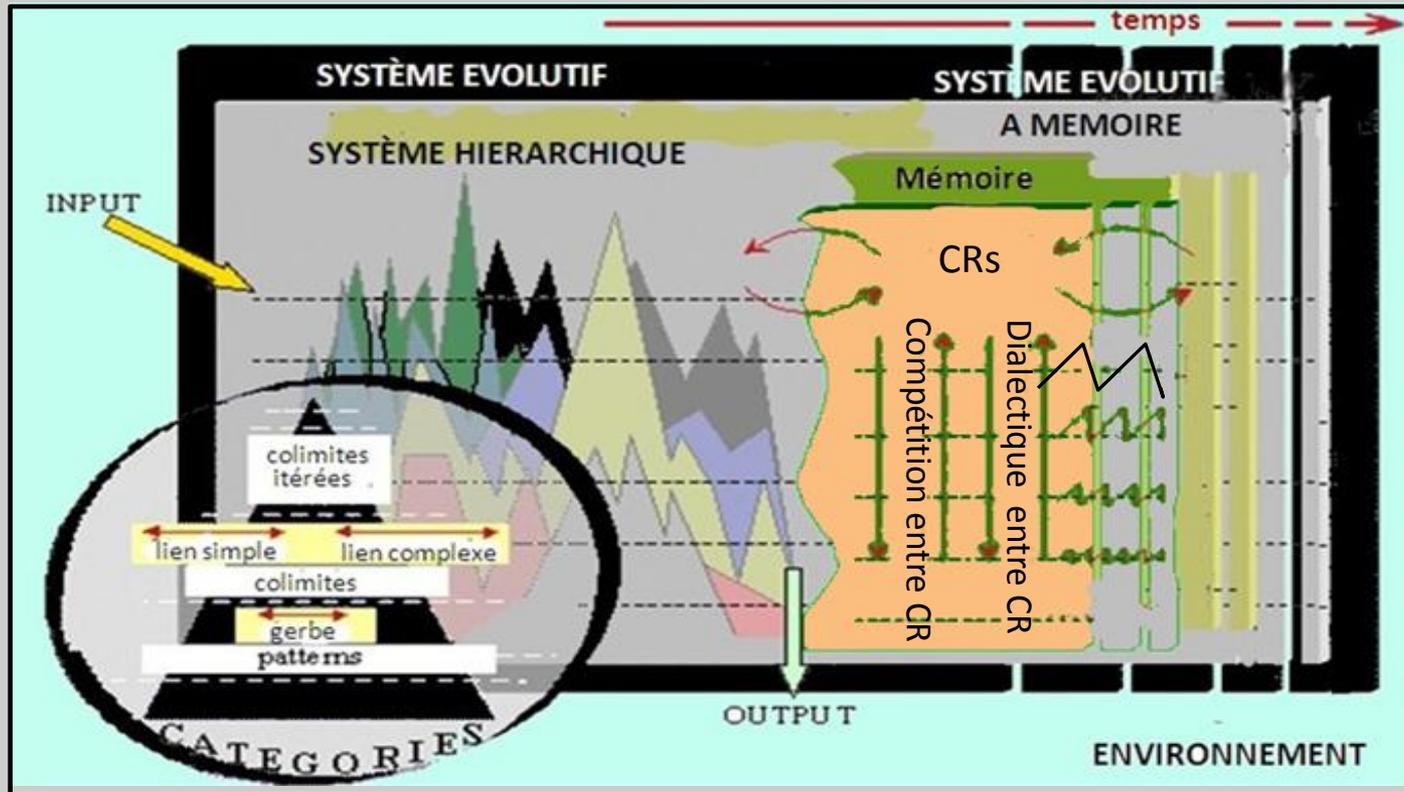
Le rôle des limites projectives dans le développement des mémoires procédurale et sémantique

par

Andrée C. Ehresmann

Université de Picardie Jules Verne
ehres@u-picardie.fr
<http://ehres.pagesperso-orange.fr>
<http://vbm-ehr.pagesperso-orange.fr>

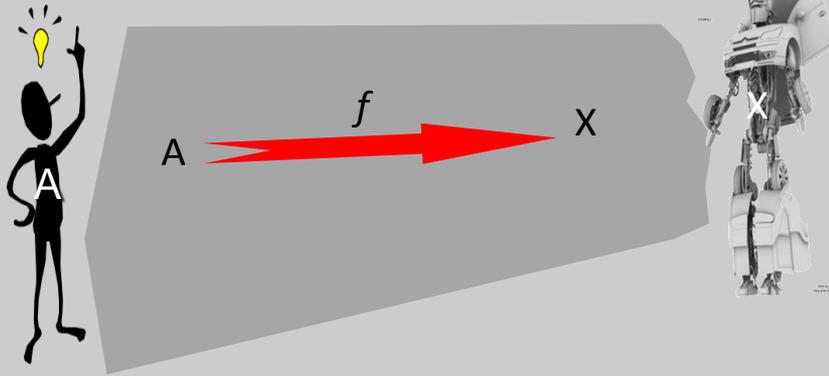
SYSTÈME EVOLUTIF A MÉMOIRE



Modèle 'catégorique' pour des systèmes complexes :
évolutifs,
avec une *hiérarchie* enchevêtrée de composants qui varient,
développant une *Mémoire* robuste mais flexible,
auto-organisés par un réseau de sous-systèmes fonctionnels, les *Co-Régulateurs*, avec des temporalités différentes.

SIGNIFICATION DES FLECHES

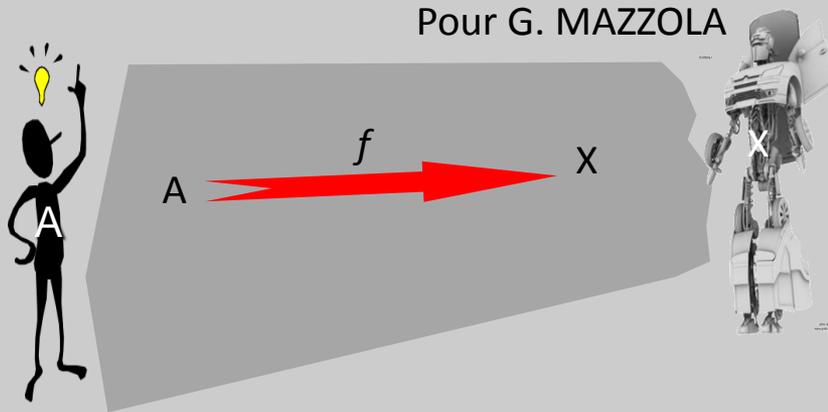
Pour G. MAZZOLA



Mazzola interprète $f: A \rightarrow X$ comme une *perspective sur X d'adresse A* :

"Intuitivement, on se place sur A et on regarde X ". Cp. avec Aristote où la vision correspond à une force qui sort des yeux et vient sur l'objet.

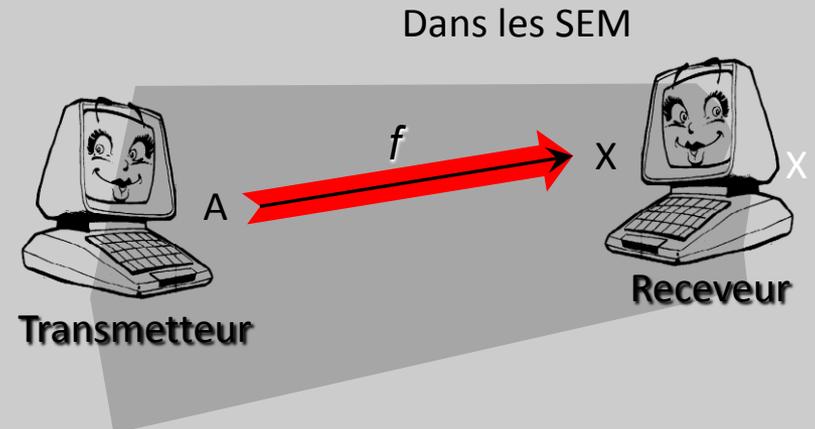
SIGNIFICATION DES FLECHES



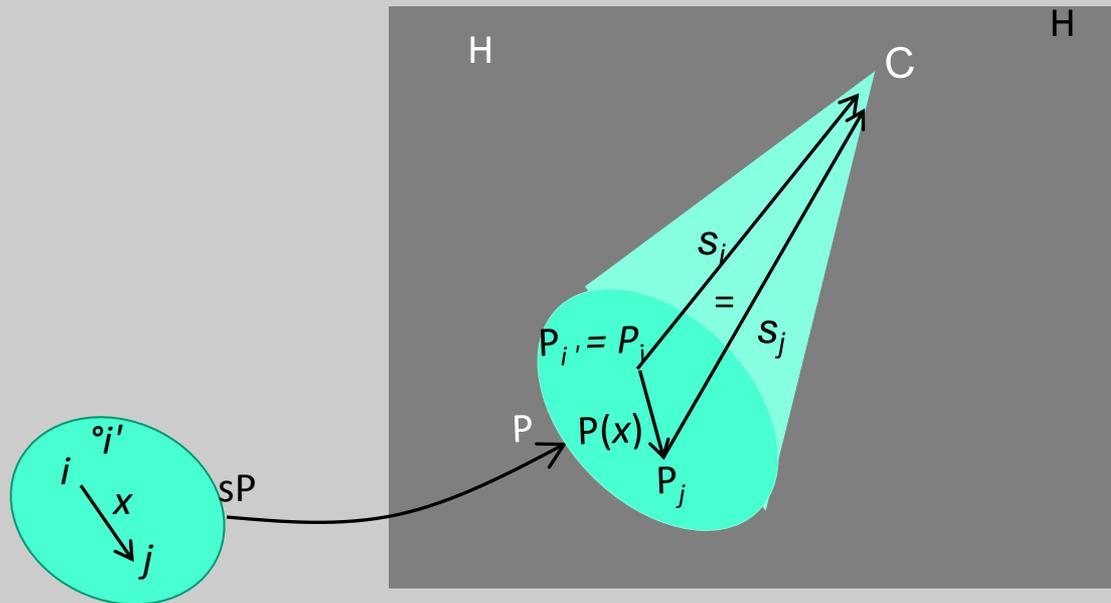
Mazzola interprète $f: A \rightarrow X$ comme une *perspective sur X d'adresse A* :
"Intuitivement, on se place sur A et on regarde X". Cp. avec Aristote où la vision correspond à une force qui sort des yeux et vient sur l'objet.

Dans les SEM, f est interprété comme un canal par où une information ou une commande peut être transmise de A vers X : A est le transmetteur, X le receveur, A agit, X reçoit.

La flèche f est souvent étiquetée par son *décalage de propagation*, sa *force*, et un *index d'activité* signalant si elle est active ou non en t .



PATTERNS ET CONES DANS UNE CATEGORIE H



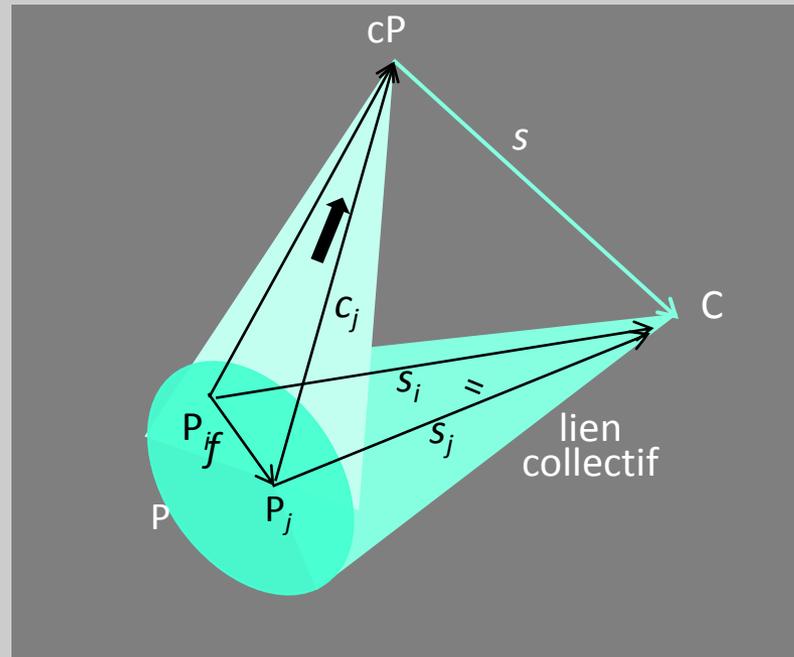
Pattern P = homomorphisme d'un graphe sP vers H , aussi appelé *diagramme*
 = famille d'objets P_i avec des liens distingués entre eux.

Cône (inductif) de base P et de sommet C = famille de flèches $s_i: P_i \rightarrow C$
 corrélées par les liens distingués de P :

pour tout $P(x): P_i \rightarrow P_j$ on a $s_i = P(x)s_j$ (triangle commutatif).

On dit aussi *lien collectif* de P vers C , interprété comme représentant une
 action collective des P_i sur C , en accord avec leurs liens distingués.

COLIMITES ET SOMMES

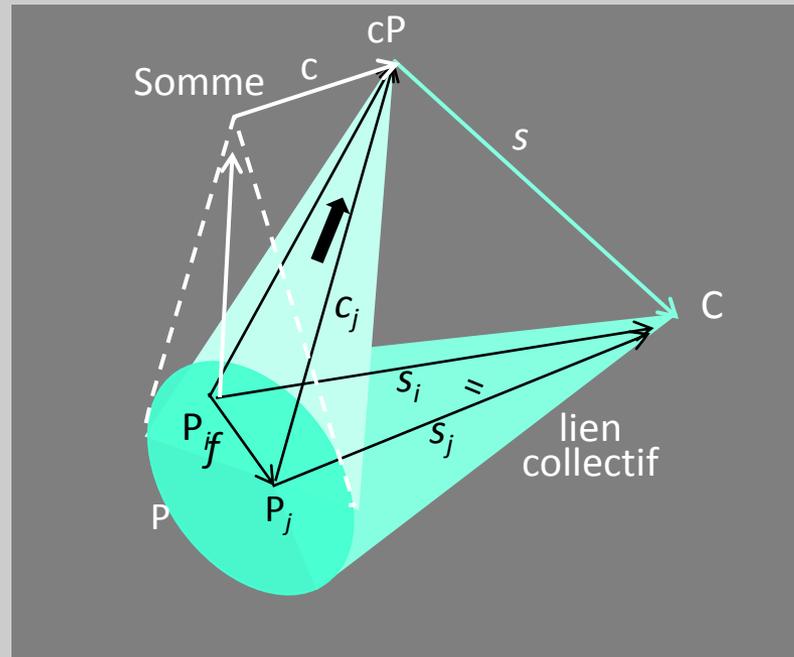


P admet une *colimite* cP s'il existe un lien collectif (c_j) de P vers cP par lequel tout lien collectif (s_i) de P vers un C se factorise via un *unique*

$$s : cP \rightarrow C \text{ tel que } s_i = c_j s \text{ pour tout } i.$$

cP a le même rôle fonctionnel que P agissant collectivement ; il correspond à un 'recollement' du pattern P , et P à une 'décomposition' de cP . Avec des délais de propagation, cP est activé *après* tous les P_i .

COLIMITES ET SOMMES



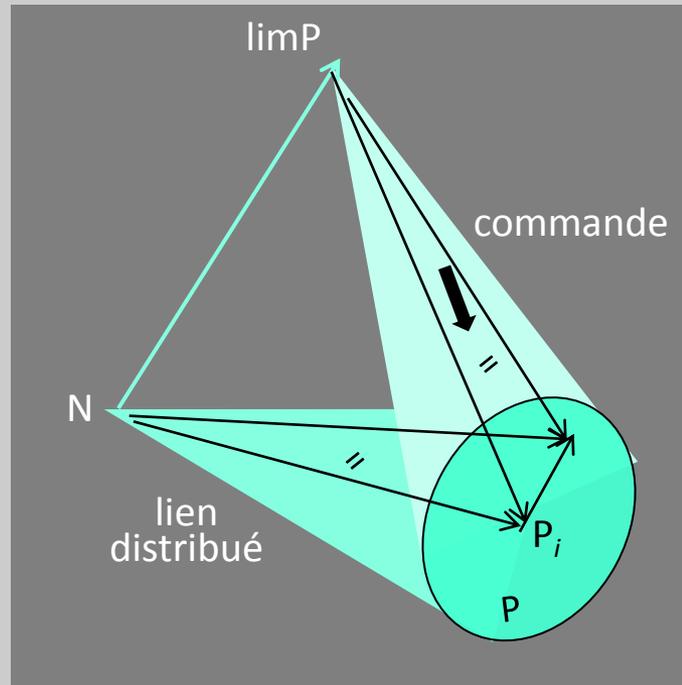
P admet une *colimite* cP s'il existe un lien collectif (c_j) de P vers cP par lequel tout lien collectif (s_i) de P vers un C se factorise via un *unique*

$$s : cP \rightarrow C \text{ tel que } s_i = c_j s \text{ pour tout } i.$$

cP a le même rôle fonctionnel que P agissant collectivement ; il correspond à un 'recollement' du pattern P , et P à une 'décomposition' de cP . Avec des délais de propagation, cP est activé *après* tous les P_i .

Si la famille (P_i) (sans liens distingués) a une colimite S , on l'appelle *coproduit* (ou *somme*) des P_i , et il existe $c : S \rightarrow cP$ recollant les (c_i) .

LIMITES PROJECTIVES



Un *cône* projectif ou *lien distribué* de N vers un pattern P est le 'dual' d'un lien collectif. Il est interprété comme une information envoyée par N et 'distribuée' entre les P_i (ou une famille de commandes de N sur P) que P ne peut décoder que collectivement.

La *limite projective* $\lim P$ de P a un rôle de *commande de* P . Elle actualise la capacité des P_i à décoder ensemble un message dont chacun ne reçoit qu'une partie. Les $N \rightarrow \lim P$ correspondent aux messages décodés par P .

EXEMPLES DE (CO)LIMITES

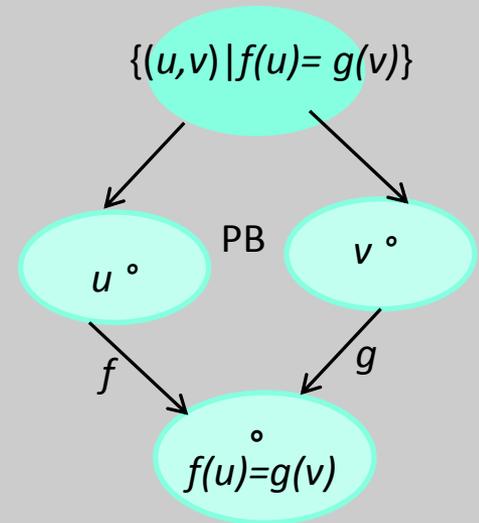
1. Dans un ordre :

$$\prod = \lim = \inf, \quad \Sigma = \text{colim} = \sup$$

2. Dans Set:

$$\prod (P_i)_{i \in I} = \{(u_i) \mid u_i \in P_i \text{ pour tout } i \in I\}.$$

$$\lim P = \{(u_i) \mid u_i \in P_i, P(x)(u_i) = u_j \text{ pour tout } x: i \rightarrow j \text{ dans } sP\}$$



EXEMPLES DE (CO)LIMITES

1. Dans un ordre :

$$\prod = \lim = \inf, \quad \Sigma = \text{colim} = \sup$$

2. Dans Set:

$$\prod (P_i)_{i \in I} = \{(u_i) \mid u_i \in P_i \text{ pour tout } i \in I\}.$$

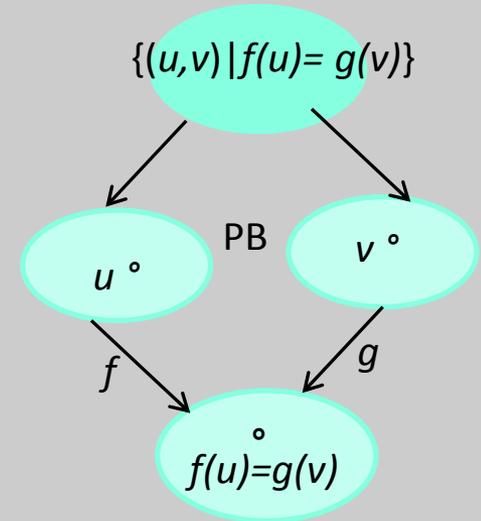
$$\lim P = \{(u_i) \mid u_i \in P_i, P(x)(u_i) = u_j \text{ pour tout } x: i \rightarrow j \text{ dans } sP\}$$

$$\Sigma (P_i)_{i \in I} = \{(i, u_i) \mid u_i \in P_i \text{ pour tout } i \in I\}.$$

$$\text{colim } P = \Sigma (P_i)_{i \in I} / R,$$

où R est l'équivalence engendrée par

$$(i, u_i) R (j, u_j) \text{ s'il existe } x: i \rightarrow j \text{ tel que } P(x)(u_i) = u_j$$



EXEMPLES DE (CO)LIMITES

1. Dans un ordre :

$$\prod = \lim = \inf, \quad \Sigma = \text{colim} = \sup$$

2. Dans Set:

$$\prod (P_i)_{i \in I} = \{(u_i) \mid u_i \in P_i \text{ pour tout } i \in I\}.$$

$$\lim P = \{(u_i) \mid u_i \in P_i, P(x)(u_i) = u_j \text{ pour tout } x: i \rightarrow j \text{ dans } sP\}$$

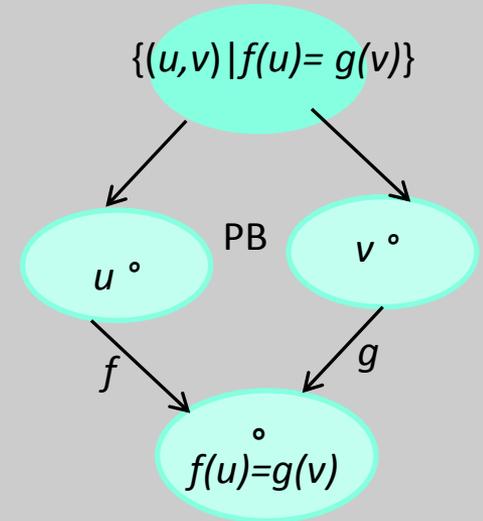
$$\Sigma (P_i)_{i \in I} = \{(i, u_i) \mid u_i \in P_i \text{ pour tout } i \in I\}.$$

$$\text{colim } P = \Sigma (P_i)_{i \in I} / R,$$

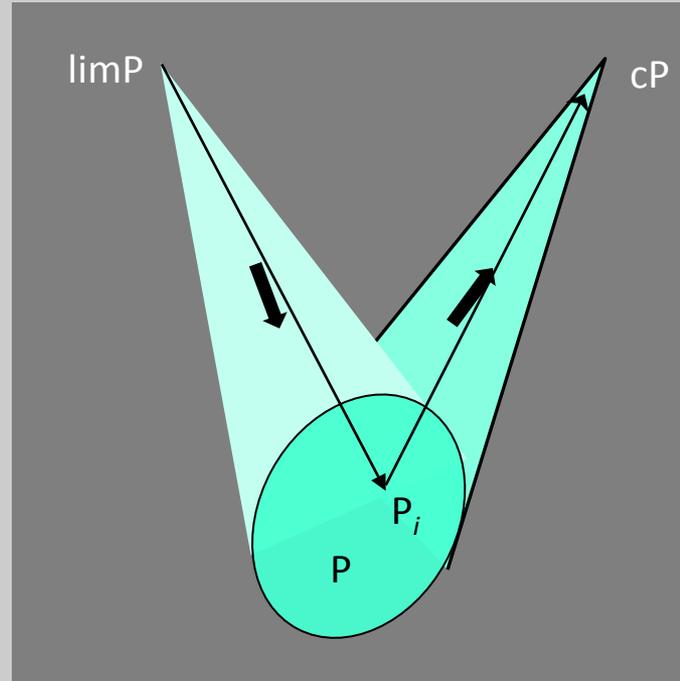
où R est l'équivalence engendrée par

$$(i, u_i) R (j, u_j) \text{ s'il existe } x: i \rightarrow j \text{ tel que } P(x)(u_i) = u_j$$

3. Dans une catégorie libre (exemple : NEUR_t) ou un groupoïde, un pattern connexe fini ne peut avoir qu'une (co)limite triviale. Dans Diff, il n'existe pas toujours un pullback.

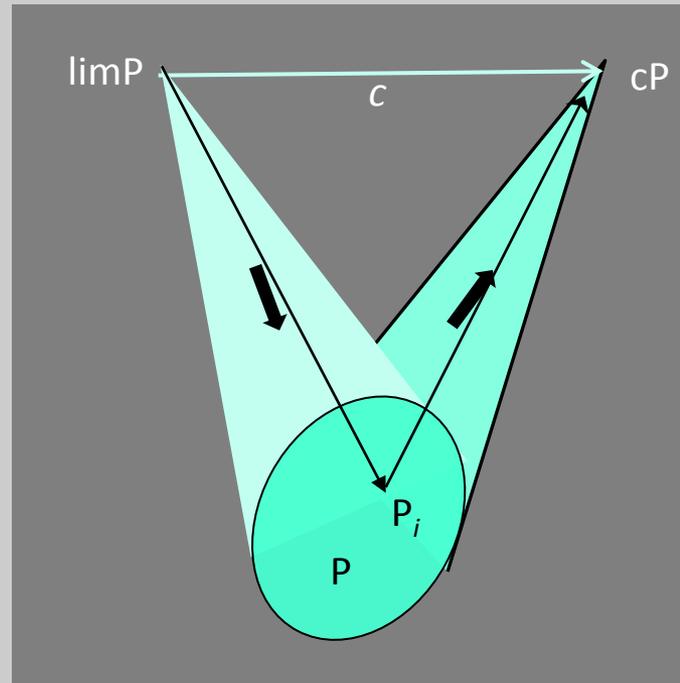


LIMITE / COLIMITE



P peut avoir à la fois une limite $\lim P$ et une colimite cP . Les composés de flèches canoniques de $\lim P$ à P_i et de P_i à cP sont en général différents.

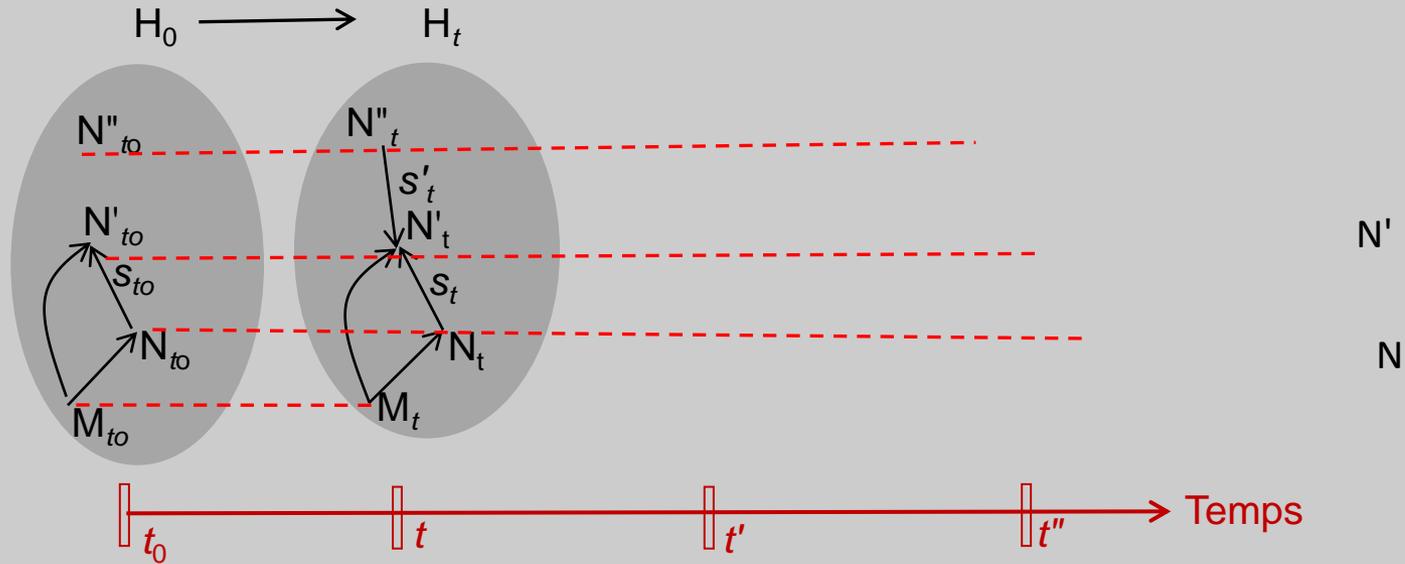
LIMITE / COLIMITE



P peut avoir à la fois une limite $\lim P$ et une colimite cP . Les composés de flèches canoniques de $\lim P$ à P_i et de P_i à cP sont en général différents.

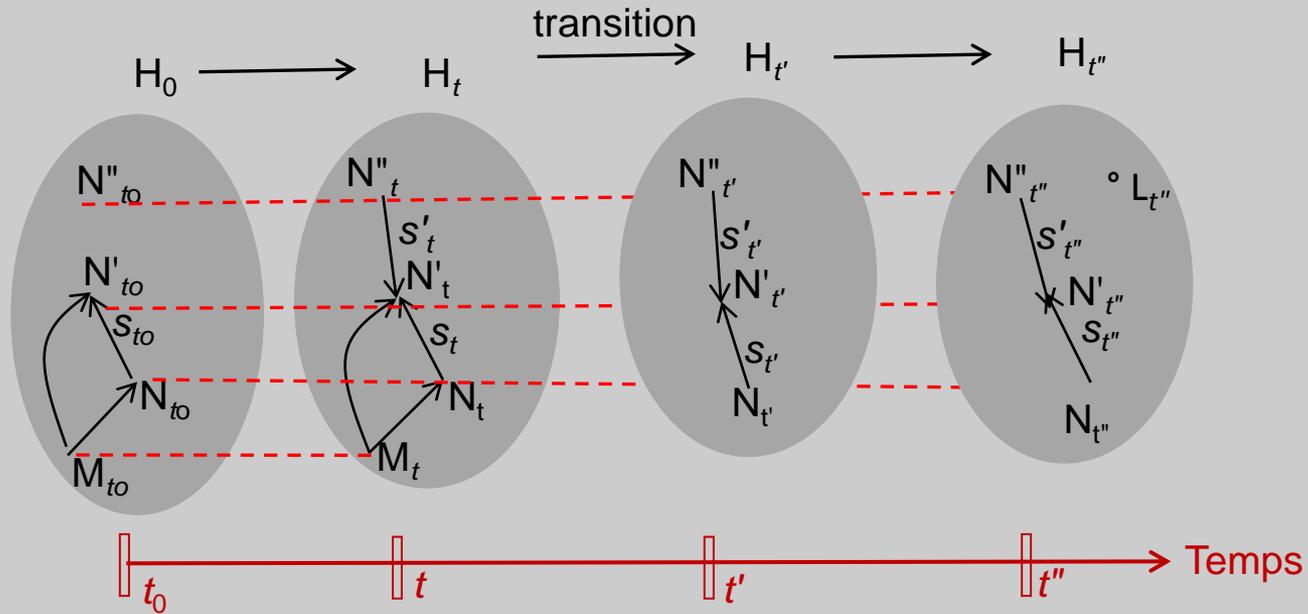
Mais si de plus P est connexe, alors ils sont tous égaux à un unique lien 'canonique' c de $\lim P$ vers cP .

SYSTÈME ÉVOLUTIF



Un *système évolutif* H est formé de : 1. *Echelle de temps* T contenue dans \mathbf{R}_+ ;
 2. pour chaque t de T une catégorie H_t *configuration* en t .

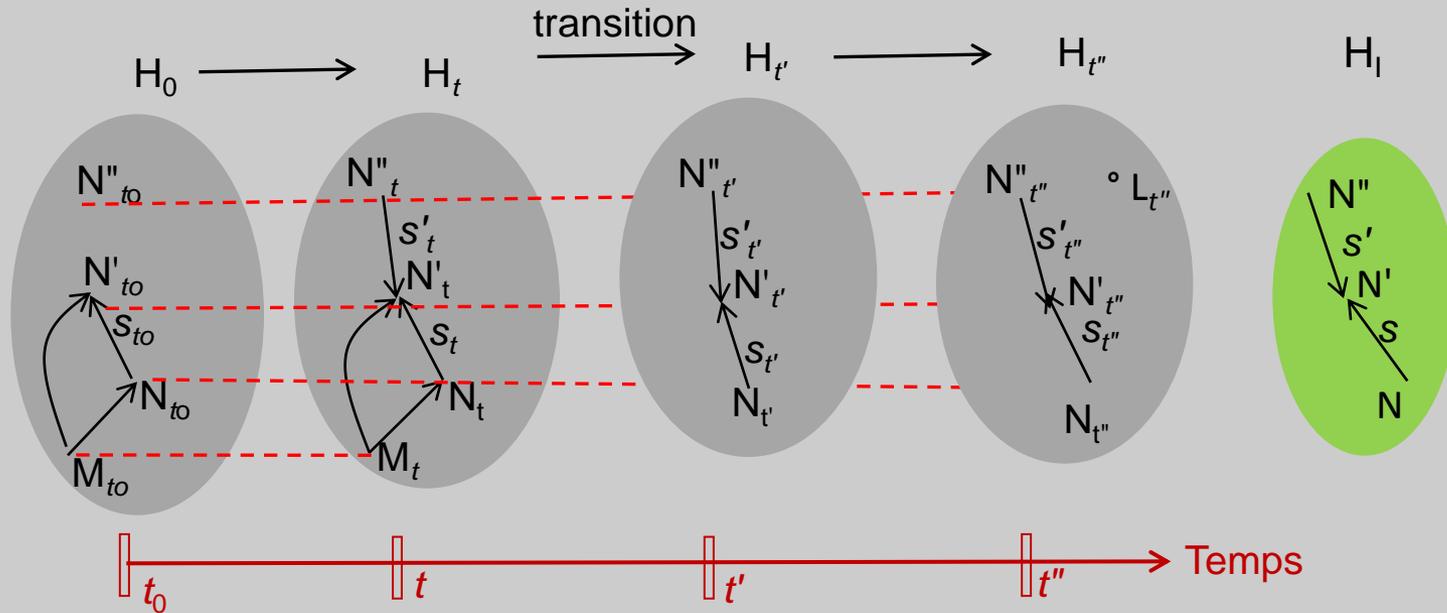
SYSTÈME ÉVOLUTIF



Un *système évolutif* \mathbf{H} est formé de :

1. *Echelle de temps* T contenue dans \mathbf{R}_+ ;
2. pour chaque t de T une catégorie H_t *configuration* en t .
3. pour $t < t'$, un foncteur *transition* $k_{t,t'}$ d'une sous-catégorie de H_t vers $H_{t'}$, vérifiant : *Transitivité* : Si N_t a un état $N_{t'} = k_{t,t'}(N_t)$ en t' , alors il a aussi un état en t'' : $N_{t''} = k_{t,t''}(N_t)$ ssi $N_{t'}$ a $N_{t''}$ pour état en t'' .

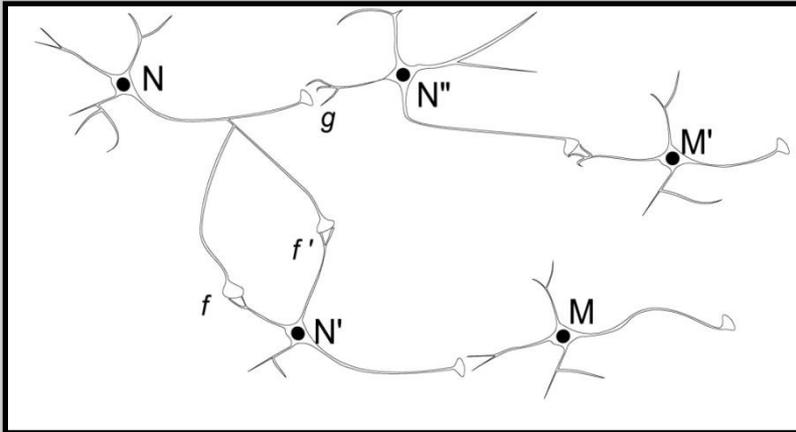
SYSTÈME ÉVOLUTIF



- Un *système évolutif* \mathbf{H} est formé de :
1. *Echelle de temps* T contenue dans \mathbf{R}_+ ;
 2. pour chaque t de T une catégorie H_t *configuration* en t .
 3. pour $t < t'$, un foncteur *transition* $k_{t,t'}$ d'une sous-catégorie de H_t vers $H_{t'}$, vérifiant : *Transitivité* : Si N_t a un état $N_{t'} = k_{t,t'}(N_t)$ en t' , alors il a aussi un état en t'' : $N_{t''} = k_{t,t''}(N_t)$ ssi $N_{t'}$ a $N_{t''}$ pour état en t'' .

Composant N de \mathbf{H} = Ensemble maximal de N_t liés par transitions. *Lien* défini de même. A tout $I =]t, t''[$ on associe la catégorie H_I des composants et liens dont le domaine d'existence contient I .

SYSTÈME EVOLUTIF DES NEURONES Neur

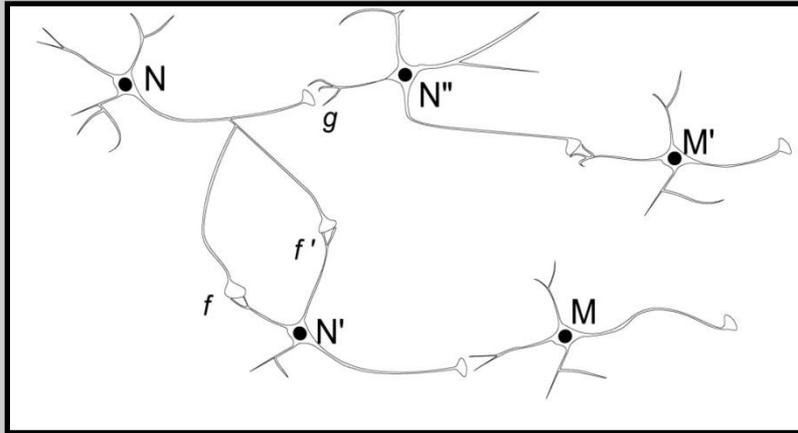


Grphe des neurones en t :

Objet N_t = état en t d'un neurone N existant en t , avec son activité en t .
Flèche $f_i : N_t \rightarrow N'_t$ = synapse de N vers N' , pondérée par son *délai de propagation*, sa *force* autour de t et un *index d'activité* indiquant si la synapse est active ou non en t .

La force d'une synapse varie selon la *règle de Hebb* : elle augmente si les activités de N et N' sont corrélées autour de t .

SYSTÈME EVOLUTIF DES NEURONES **Neur**



Grphe des neurones en t :

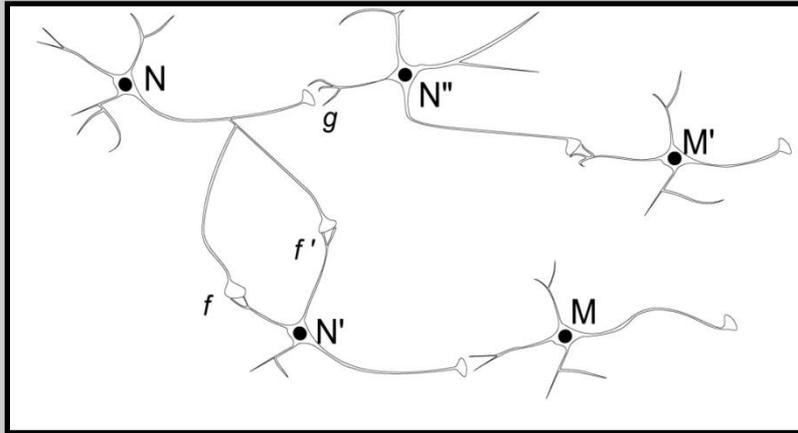
Objet N_t = état en t d'un neurone N existant en t , avec son activité en t .
Flèche $f_i : N_t \rightarrow N'_t$ = synapse de N vers N' , pondérée par son *délagi de propagation*, sa *force* autour de t et un *index d'activité* indiquant si la synapse est active ou non en t .

La force d'une synapse varie selon la *règle de Hebb* : elle augmente si les activités de N et N' sont corrélées autour de t .

Dans **Neur** :

- = la catégorie Neur_t est la catégorie des chemins de ce graphe,
- = la transition de t vers t' relie l'état N_t en t d'un neurone N à son nouvel état $N_{t'}$ en t' à condition que N existe encore en t' , et de même pour les chemins synaptiques.

SYSTÈME EVOLUTIF DES NEURONES Neur



Grphe des neurones en t :

Objet N_t = état en t d'un neurone N existant en t , avec son activité en t .
Flèche $f_i : N_t \rightarrow N'_t$ = synapse de N vers N' , pondérée par son *délat de propagation*, sa *force* autour de t et un *index d'activité* indiquant si la synapse est active ou non en t .

La force d'une synapse varie selon la *règle de Hebb* : elle augmente si les activités de N et N' sont corrélées autour de t .

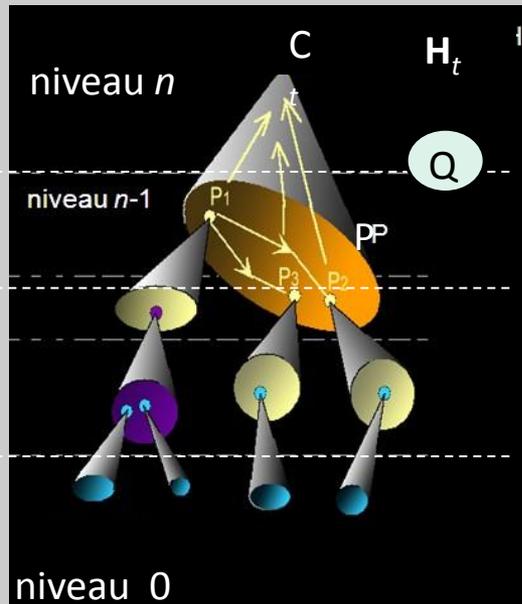
Dans **Neur** :

= la catégorie Neur_t est la catégorie des chemins de ce graphe,

= la transition de t vers t' relie l'état N_t en t d'un neurone N à son nouvel état $N_{t'}$ en t' à condition que N existe encore en t' , et de même pour les chemins synaptiques.

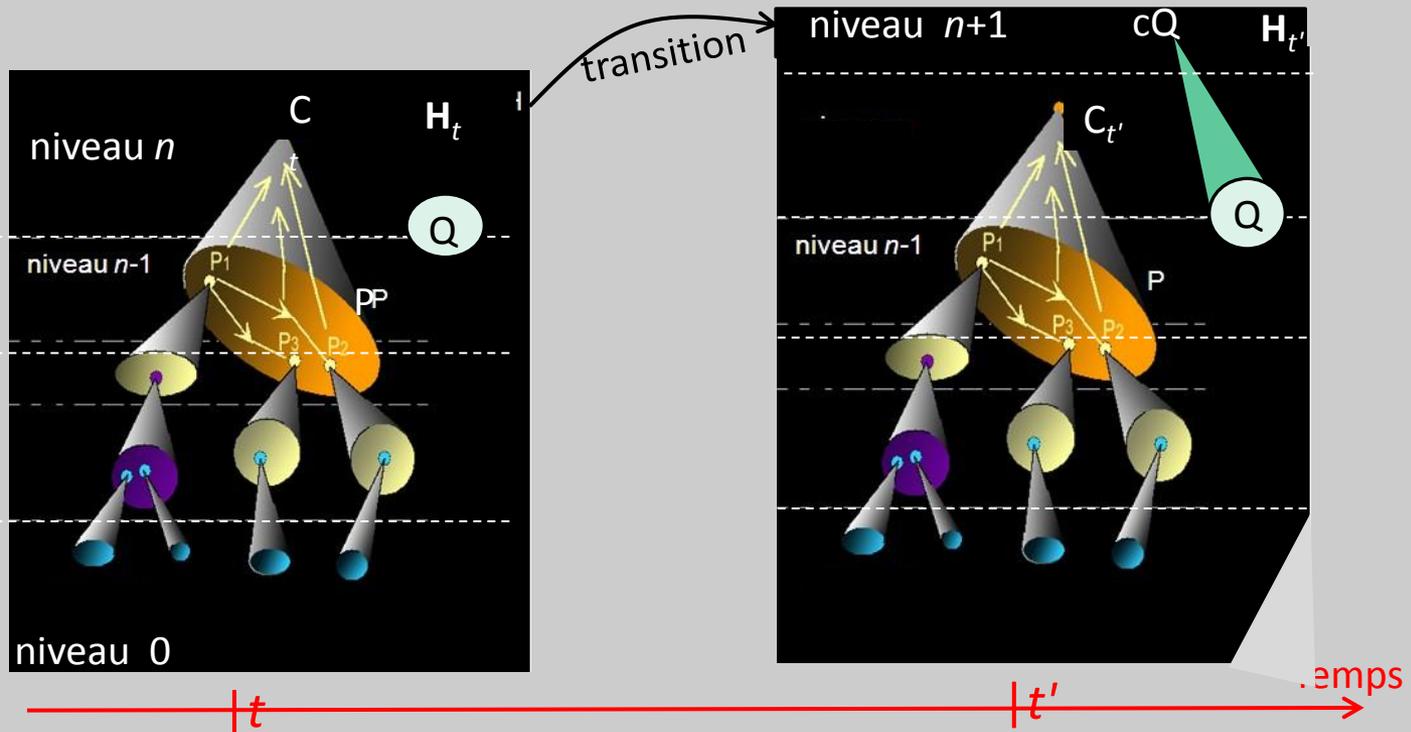
Dégénérescence du code neuronal : "More than one combination of neuronal groups can yield a particular output, and a given single group can participate in more than one kind of signaling function. ..." (Edelman, 1989).

SYSTÈME HIERARCHIQUE EVOLUTIF (SHE)



Catégorie hiérarchique: ses objets sont répartis en 'niveaux de complexité' de sorte que C de niveau $n > 0$ soit la (co)limite d'au moins un pattern P à valeurs dans les niveaux $< n$. Alors C admet des *ramifications* jusqu'au niveau 0 ; la longueur de la plus courte est *l'ordre de complexité* de C

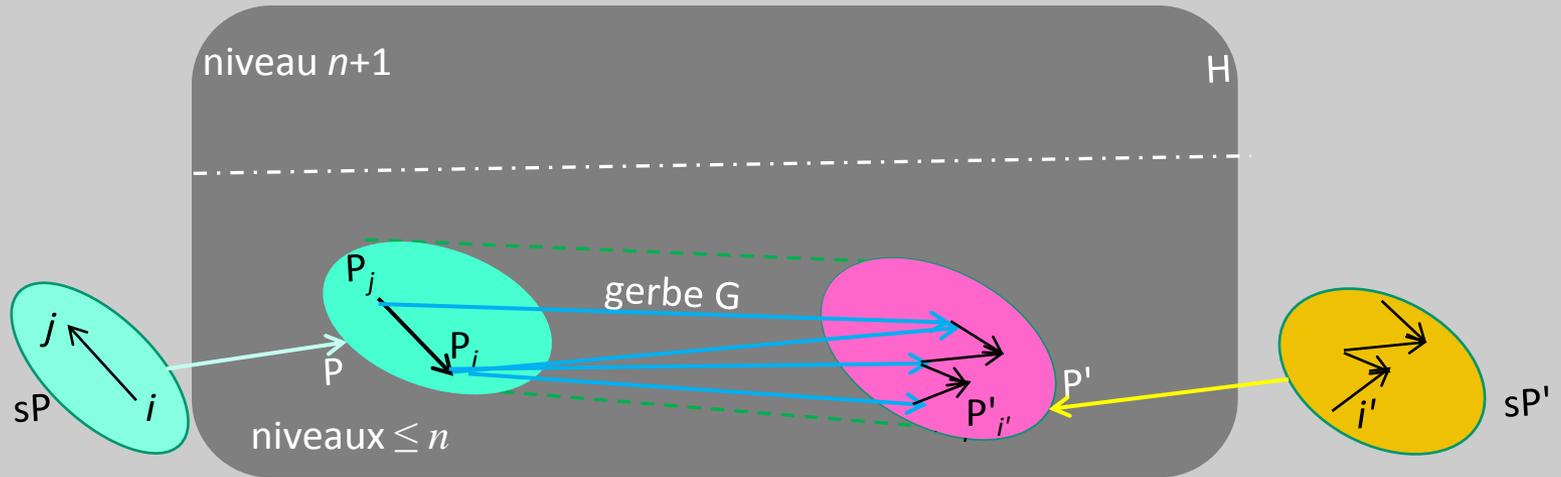
SYSTÈME HIERARCHIQUE EVOLUTIF (SHE)



Catégorie hiérarchique: ses objets sont répartis en 'niveaux de complexité' de sorte que C de niveau $n > 0$ soit la (co)limite d'au moins un pattern P à valeurs dans les niveaux $< n$. Alors C admet des *ramifications* jusqu'au niveau 0 ; la longueur de la plus courte est *l'ordre de complexité* de C

SHE = système évolutif H tel que les H_t soient des catégories hiérarchiques et les transitions préservent le niveau. Un lien est pondéré par un *décalage de propagation*, une *force* et un *index d'activité* en chaque t .

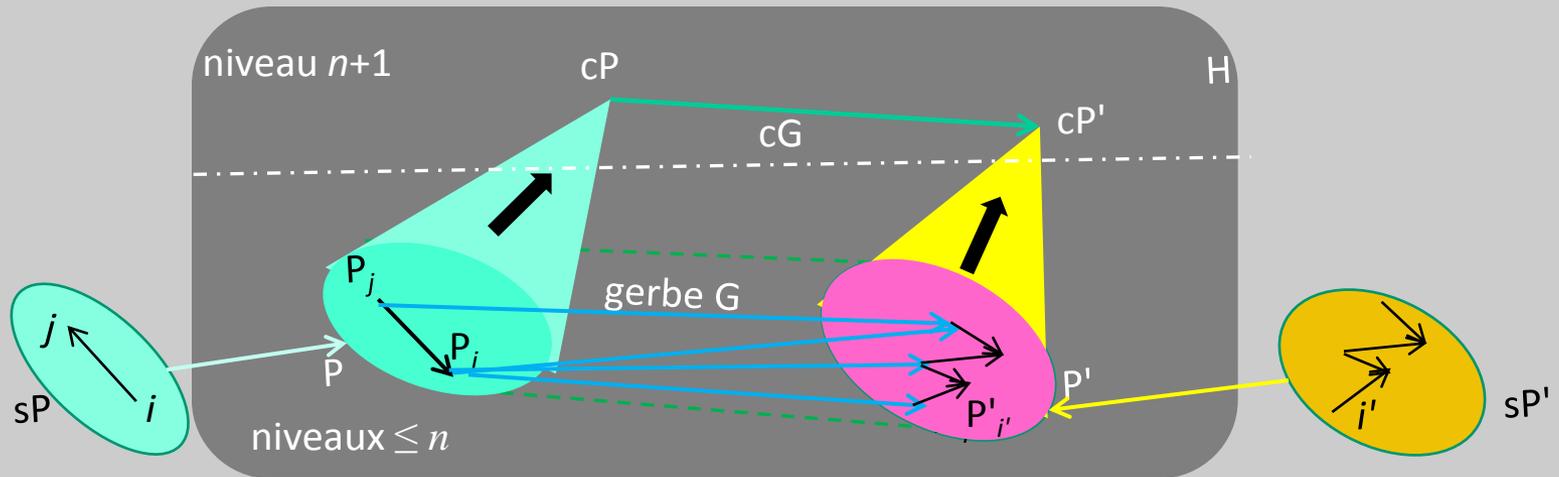
GERBES. LIENS SIMPLES



Gerbe G de P vers P' = ensemble maximal de morphismes entre P et P' tel que:

1. Tout P_j est lié par G à au moins un $P'_{i'}$, et s'il l'est à plusieurs, ils sont liés par un zigzag de liens distingués de P' .
2. Le composé d'un $g \in G$ avec un lien distingué de P ou de P' est dans G .

GERBES. LIENS SIMPLES

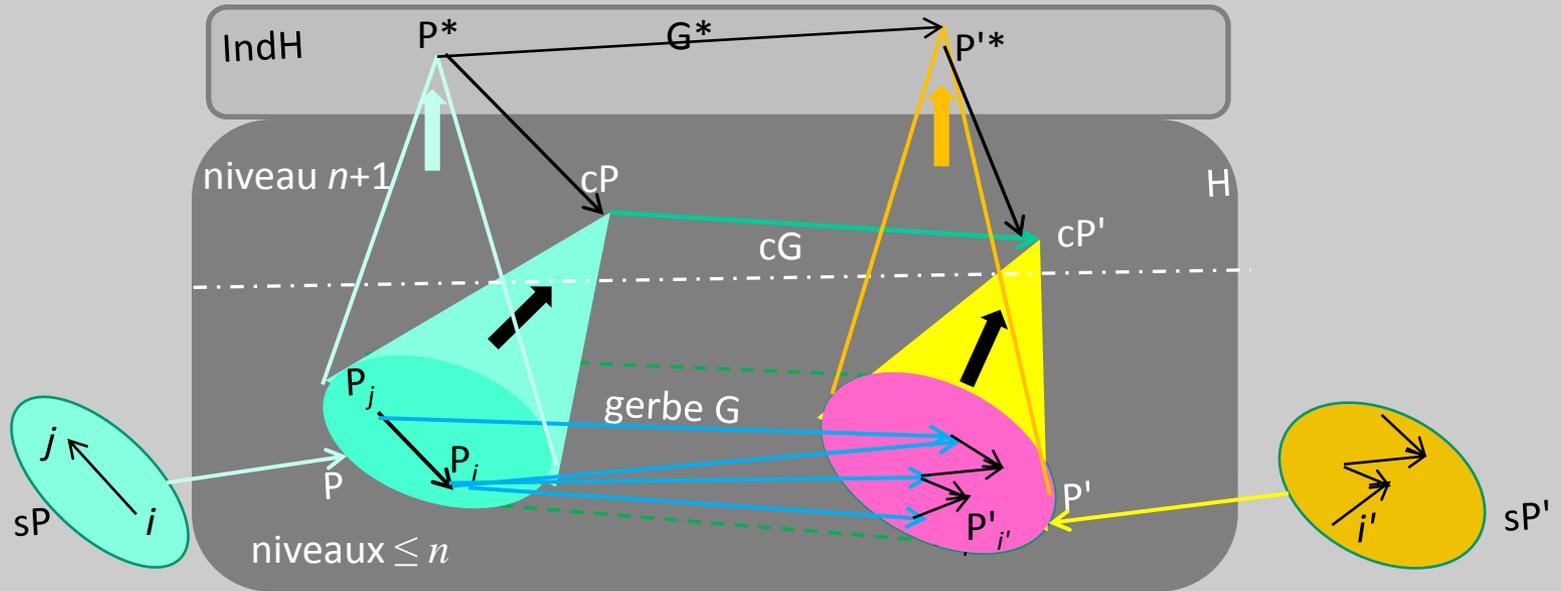


Gerbe G de P vers P' = ensemble maximal de morphismes entre P et P' tel que:

1. Tout P_i est lié par G à au moins un $P'_{i'}$, et s'il l'est à plusieurs, ils sont liés par un zigzag de liens distingués de P' .
2. Le composé d'un $g \in G$ avec un lien distingué de P ou de P' est dans G .

Si P et P' ont des colimites cP et cP' dans H , G se recolle en un morphisme $cG : cP \rightarrow cP'$, appelé *lien* (P, P') -simple, ou *n-simple* si P et Q sont de niveaux $< n+1$.

GERBES. LIENS SIMPLES



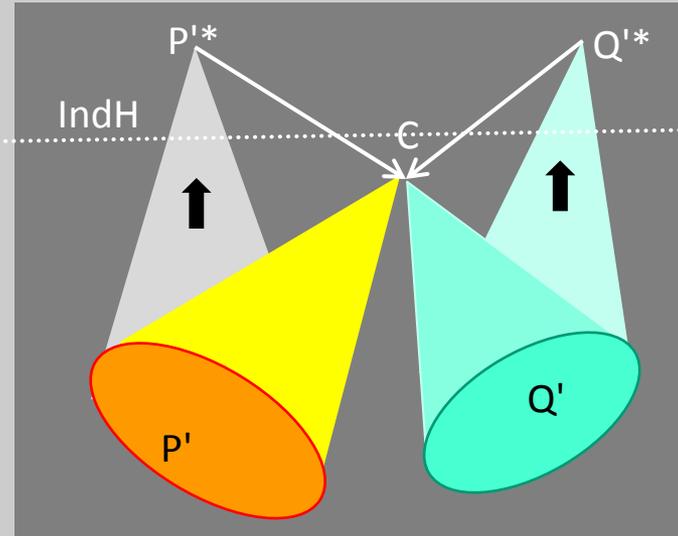
Gerbe G de P vers P' = ensemble maximal de morphismes entre P et P' tel que:

1. Tout P_i est lié par G à au moins un $P'_{i'}$, et s'il l'est à plusieurs, ils sont liés par un zigzag de liens distingués de P' .
2. Le composé d'un $g \in G$ avec un lien distingué de P ou de P' est dans G .

Si P et P' ont des colimites cP et cP' dans H , G se recolle en un morphisme $cG : cP \rightarrow cP'$, appelé *lien (P, P') -simple*, ou *n -simple* si P et Q sont de niveaux $< n+1$.

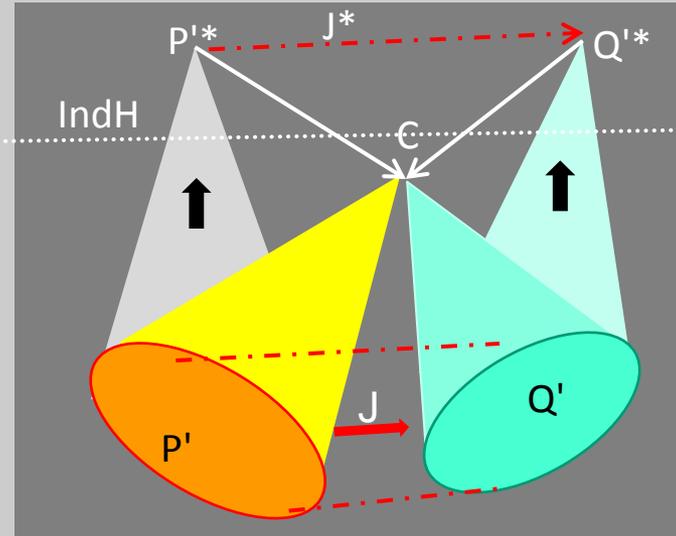
IndH = catégorie des gerbes entre patterns de H . C'est la complétion libre de H et H s'identifie à une sous-catégorie en identifiant C au pattern réduit à C .

PATTERNS (NON-)CONNECTES



Des patterns P' et Q' sont *homologues* si les catégories $P'^* \downarrow H$ et $Q'^* \downarrow H$ sont isomorphes (exemple : si P' et Q' ont la même colimite C).

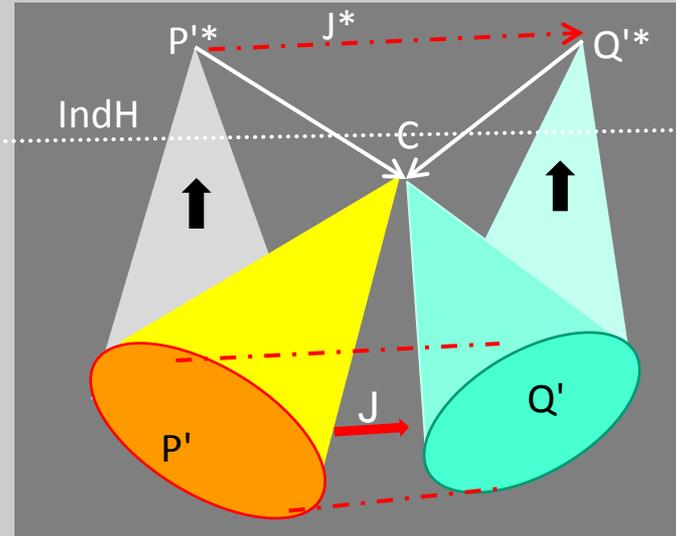
PATTERNS (NON-)CONNECTES



Des patterns P' et Q' sont *homologues* si les catégories $P'^* \downarrow H$ et $Q'^* \downarrow H$ sont isomorphes (exemple : si P' et Q' ont la même colimite C).

Des patterns homologues P' et Q' sont *connectés* s'il existe une gerbe J de P' vers Q' telle que cet isomorphisme soit défini par composition avec J^* ; sinon ils sont *non-connectés*. On dit que C est *multiforme* s'il admet 2 décompositions non-connectées P' et Q' .

PATTERNS (NON-)CONNECTES

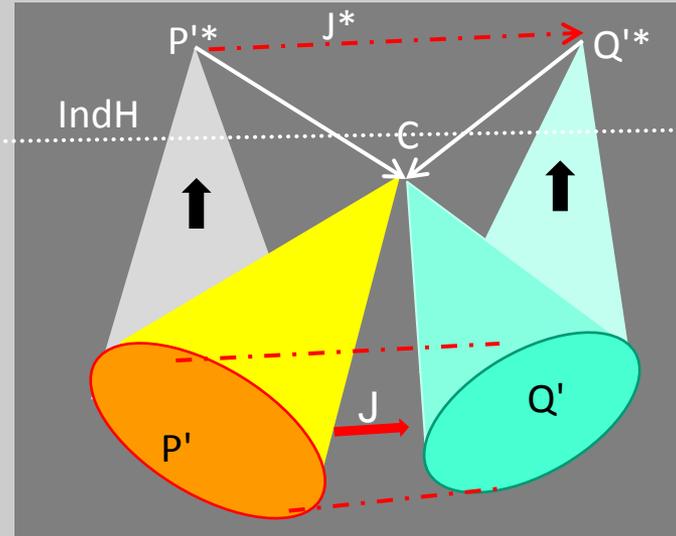


Des patterns P' et Q' sont *homologues* si les catégories $P'^* \downarrow H$ et $Q'^* \downarrow H$ sont isomorphes (exemple : si P' et Q' ont la même colimite C).

Des patterns homologues P' et Q' sont *connectés* s'il existe une gerbe J de P' vers Q' telle que cet isomorphisme soit défini par composition avec J^* ; sinon ils sont *non-connectés*. On dit que C est *multiforme* s'il admet 2 décompositions non-connectées P' et Q' .

Par passage à H^{op} , on définit de même des pro-gerbes, des patterns *pro-homologues connectés* ou non, et des objets pro-multiformes.

PATTERNS (NON-)CONNECTES



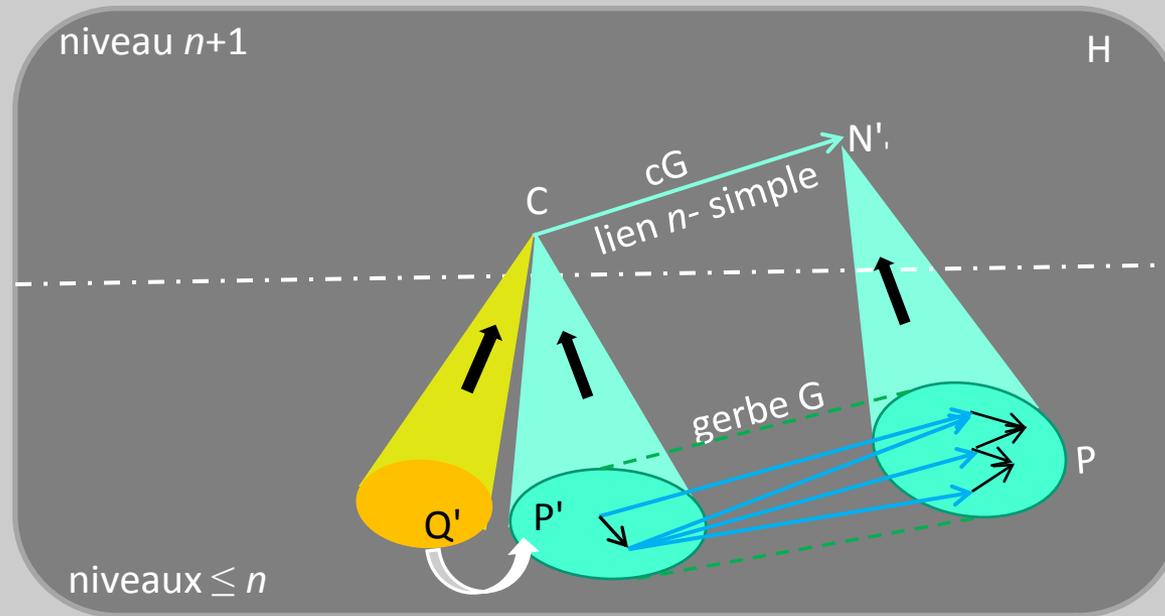
Des patterns P' et Q' sont *homologues* si les catégories $P'^* \downarrow H$ et $Q'^* \downarrow H$ sont isomorphes (exemple : si P' et Q' ont la même colimite C).

Des patterns homologues P' et Q' sont *connectés* s'il existe une gerbe J de P' vers Q' telle que cet isomorphisme soit défini par composition avec J^* ; sinon ils sont *non-connectés*. On dit que C est *multiforme* s'il admet 2 décompositions non-connectées P' et Q' .

Par passage à H^{op} , on définit de même des pro-gerbes, des patterns *pro-homologues connectés* ou non, et des objets pro-multiformes.

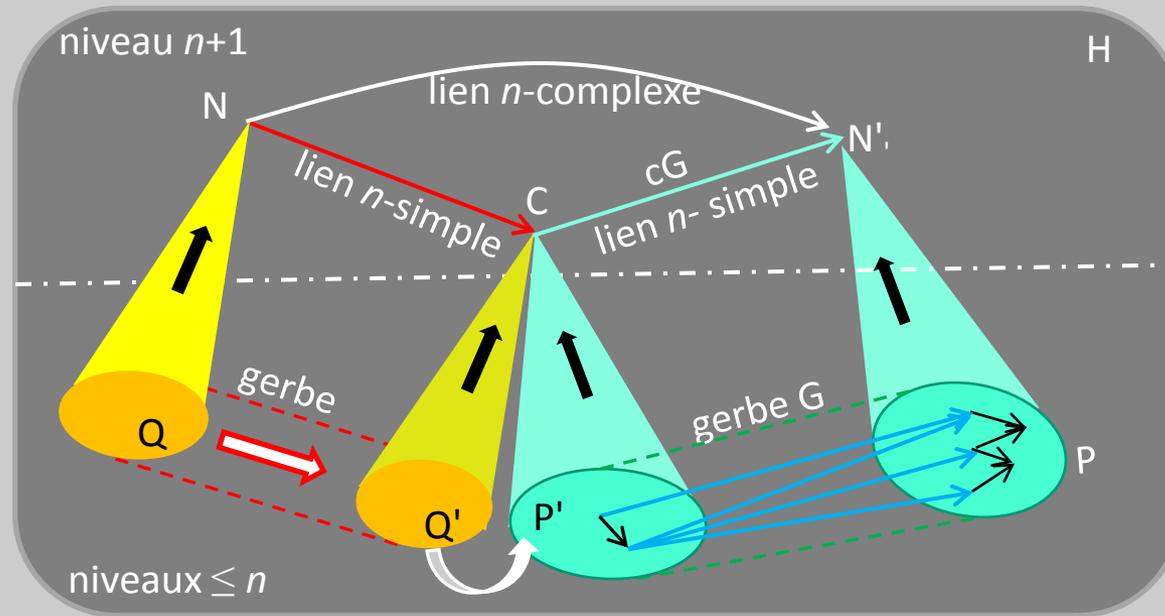
Dégénérescence neuronale = dans **Neur** il existe des patterns (= assemblées de neurones synchrones) (pro-)homologues non-connectés.

PRINCIPE DE MULTIPLICITE. LIENS COMPLEXES



H vérifie le *Principe de Multiplicité* (MP) s'il existe des objets (pro-)multiformes C . La possibilité de *balancement* entre décompositions non-connectées P' et Q' de C donne de la flexibilité.

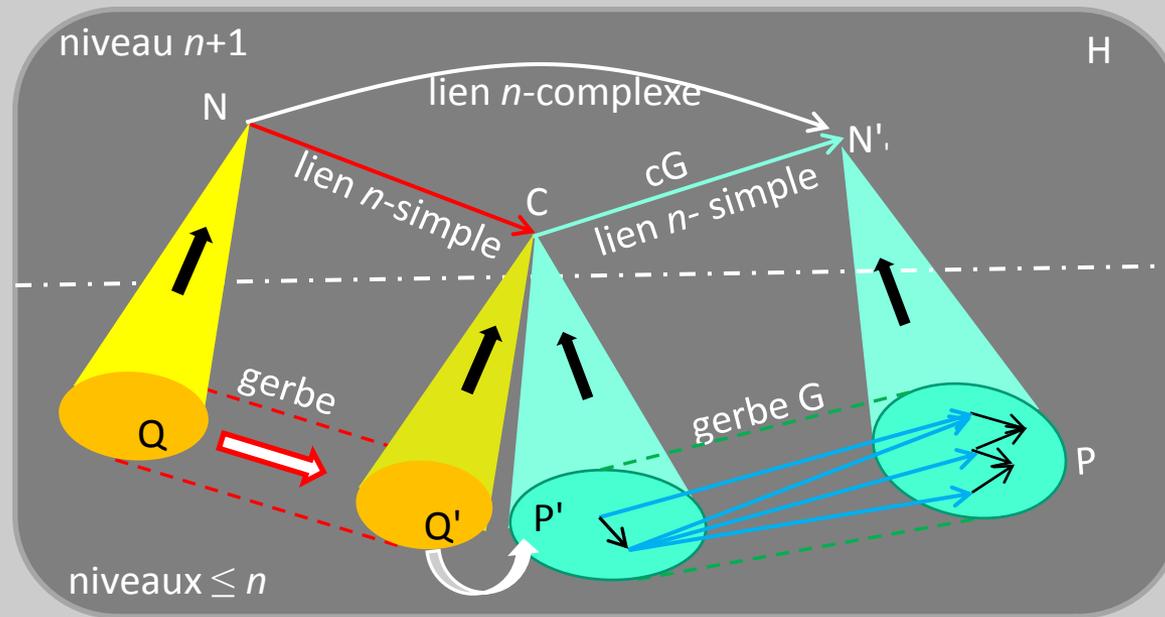
PRINCIPE DE MULTIPLICITE. LIENS COMPLEXES



H vérifie le *Principe de Multiplicité* (MP) s'il existe des objets (pro-)multiformes C . La possibilité de *balancement* entre décompositions non-connectées P' et Q' de C donne de la flexibilité.

MP \implies Emergence de *liens n -complexes* composant des liens n -simples recollant des gerbes non adjacentes.

PRINCIPE DE MULTIPLICITE. LIENS COMPLEXES

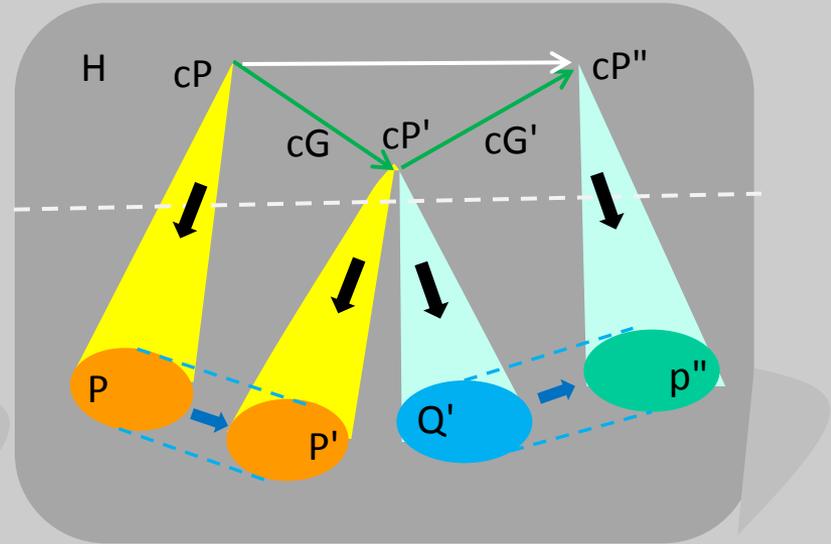
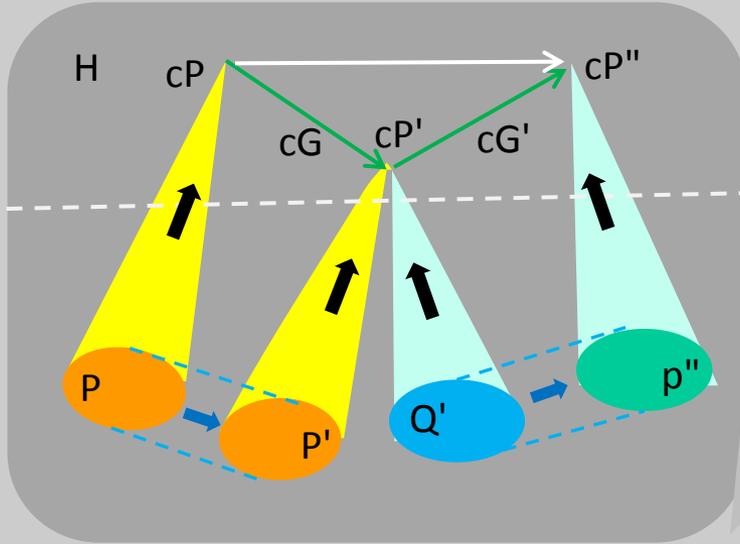


H vérifie le *Principe de Multiplicité* (MP) s'il existe des objets (pro-)multiformes C . La possibilité de *balancement* entre décompositions non-connectées P' et Q' de C donne de la flexibilité.

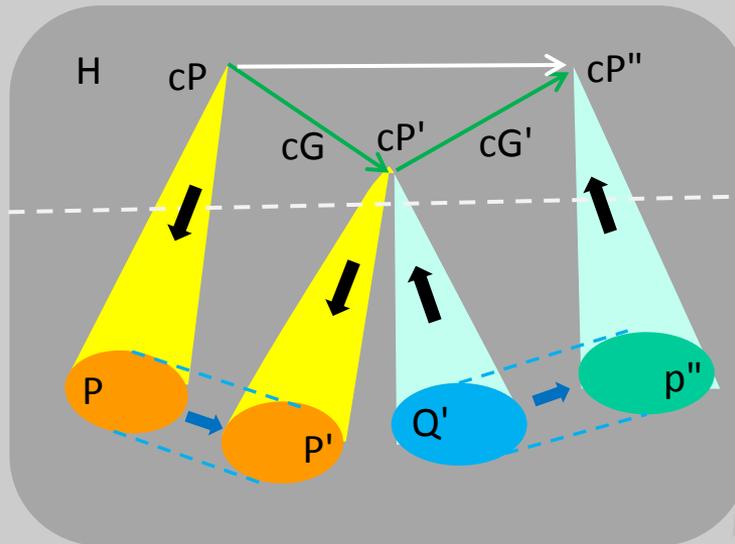
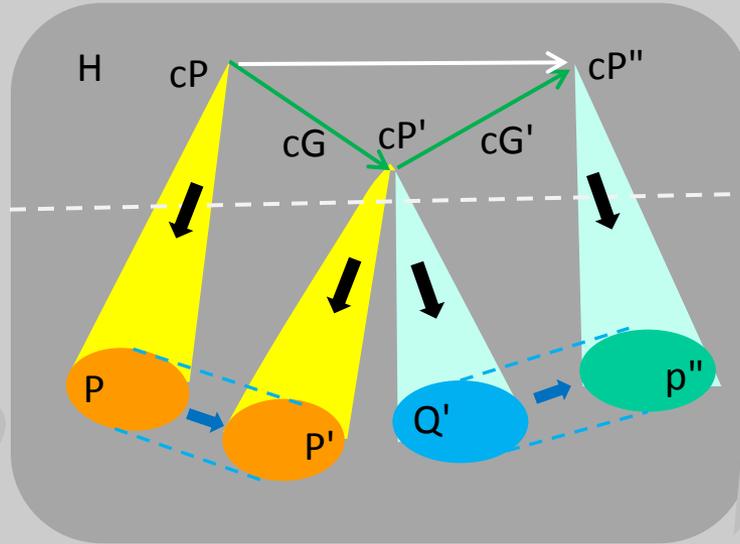
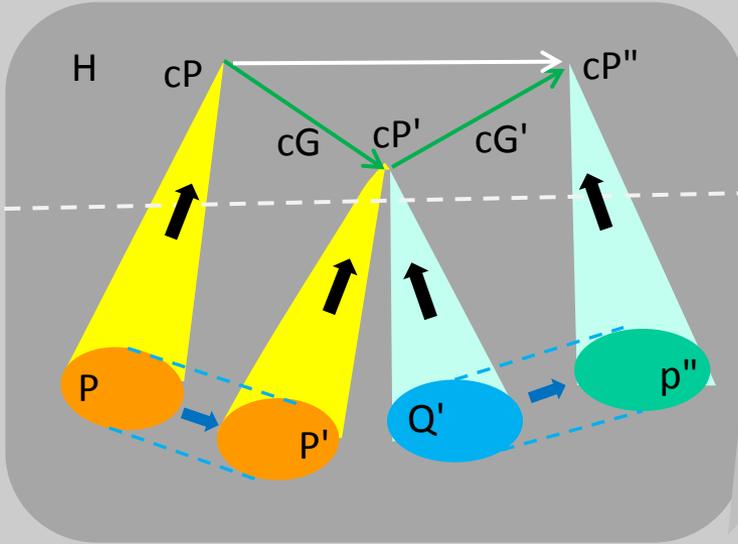
MP \implies Emergence de *liens n-complexes* composant des liens *n-simples* recollant des gerbes non adjacentes.

THEOREME D'EMERGENCE. *MP est nécessaire pour l'existence d'objets d'ordre de complexité > 1 . Il est préservé par complexification et permet l'émergence, via complexifications successives, de composants d'ordre de complexité croissant.*

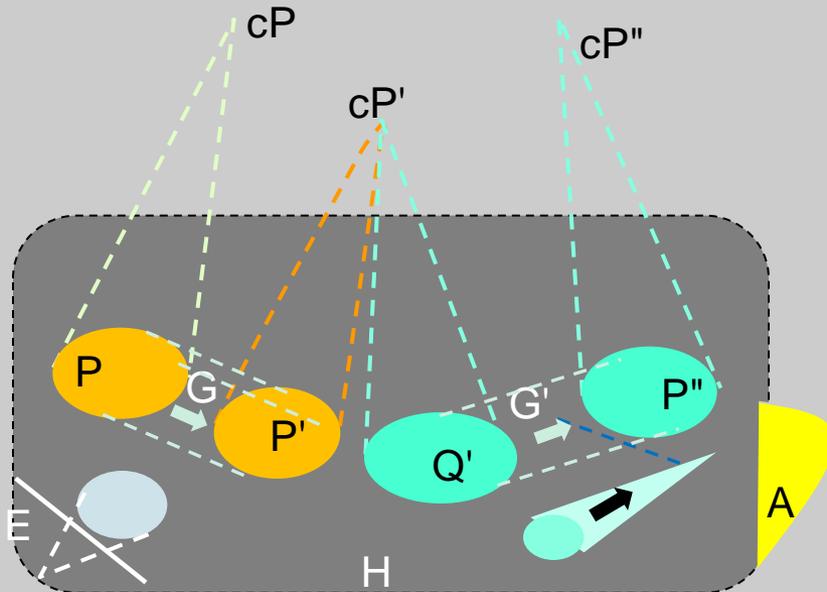
DIFFERENTES SORTES DE LIENS COMPLEXES



DIFFERENTES SORTES DE LIENS COMPLEXES

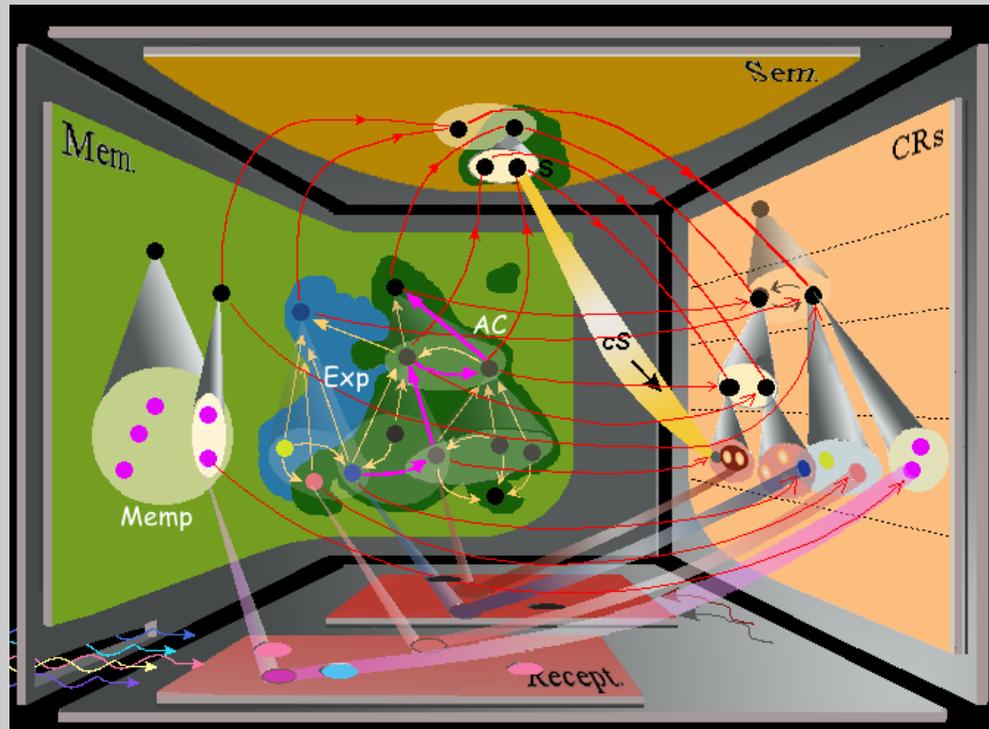


COMPLEXIFICATION POUR UNE PROCEDURE



Procédure $Pr = (E, A, U, V)$, où : E = sous-graphe E de H , A = graphe, U = ensemble de cônes-colimite dans H , et V = ensemble de patterns P sans colimite dans H . Objectifs : 'éliminer' E , 'absorber' A , préserver les cônes-colimite de U et 'ajouter' une colimite cP' à $P' \in V$ telle que $cP' = cQ'$ si P' et Q' sont homologues. La procédure est *mixte* si on a aussi un ensemble W de patterns Q auxquels ajouter une limite.

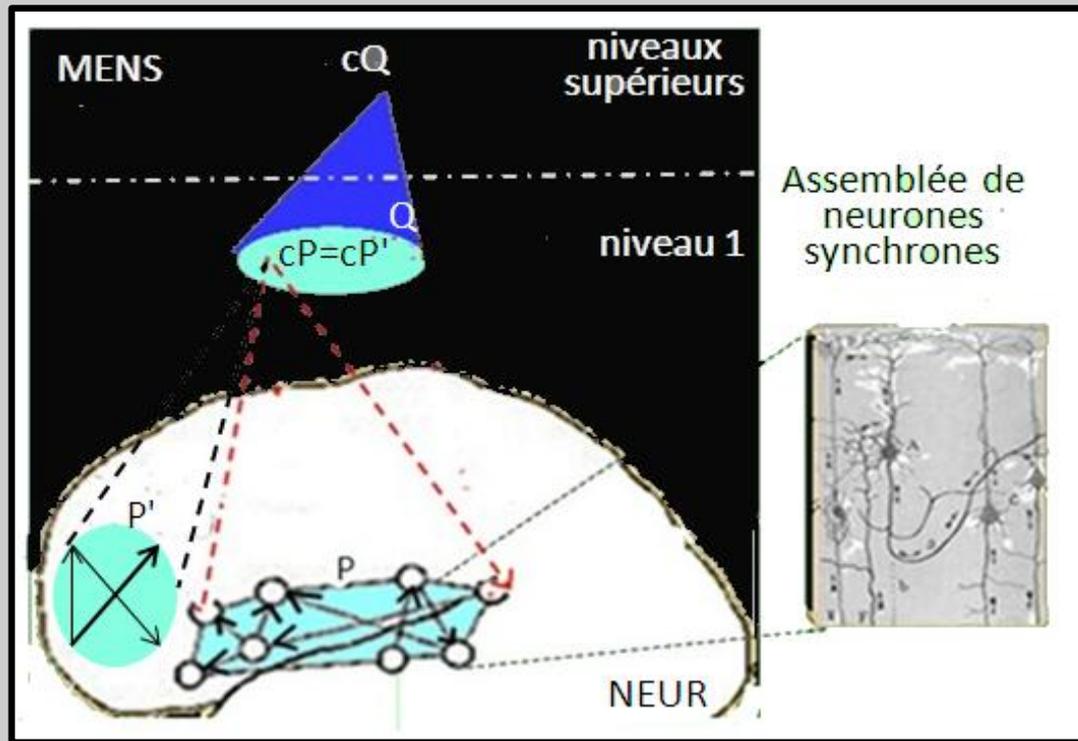
SYSTEME EVOLUTIF A MEMOIRE (SEM)



Un *SEM* est un SHE muni de :

- un sous-SHE appelé *Mémoire (Mem)*, modélisant une mémoire flexible se développant au cours du temps ; **Mem** contient des sous-SHE, **Proc** (mémoire *procédurale*) et **Sem** (mémoire *sémantique*).
- un ensemble de sous-SE 'fonctionnels', appelés *Co-Régulateurs*, qui modulent la dynamique via leurs interactions compétitives. Chaque CR a un accès différentiel à **Mem** et à **Proc**;; il a sa propre échelle de temps discrète, selon laquelle il opère par étapes.

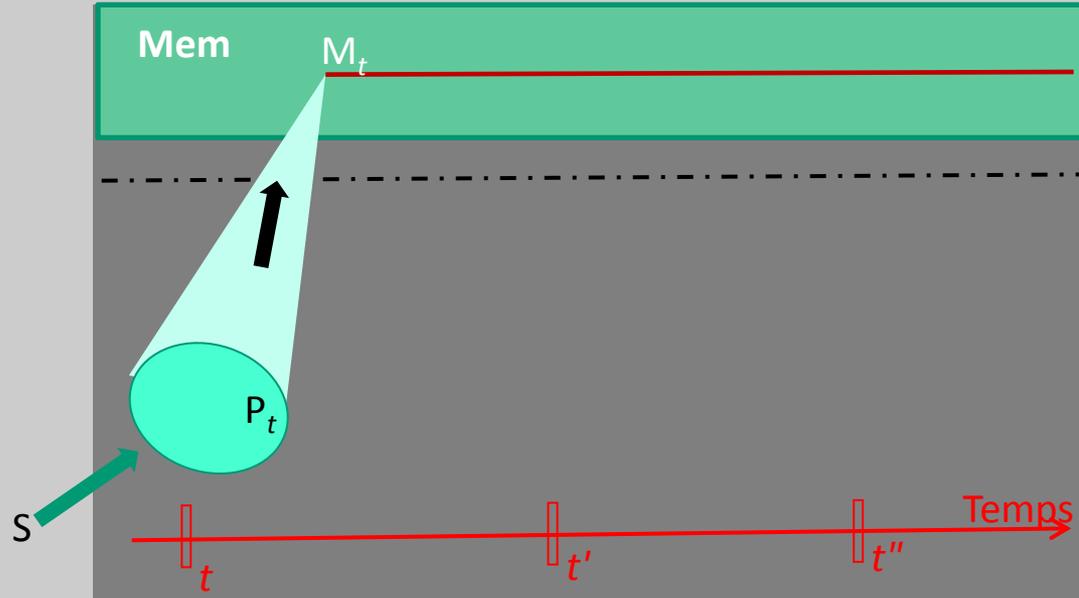
STRUCTURE GENERALE DE MENS



MENS est un SHE dont le niveau 0 est le système évolutif **NEUR** représentant le système neuronal 'physique'.

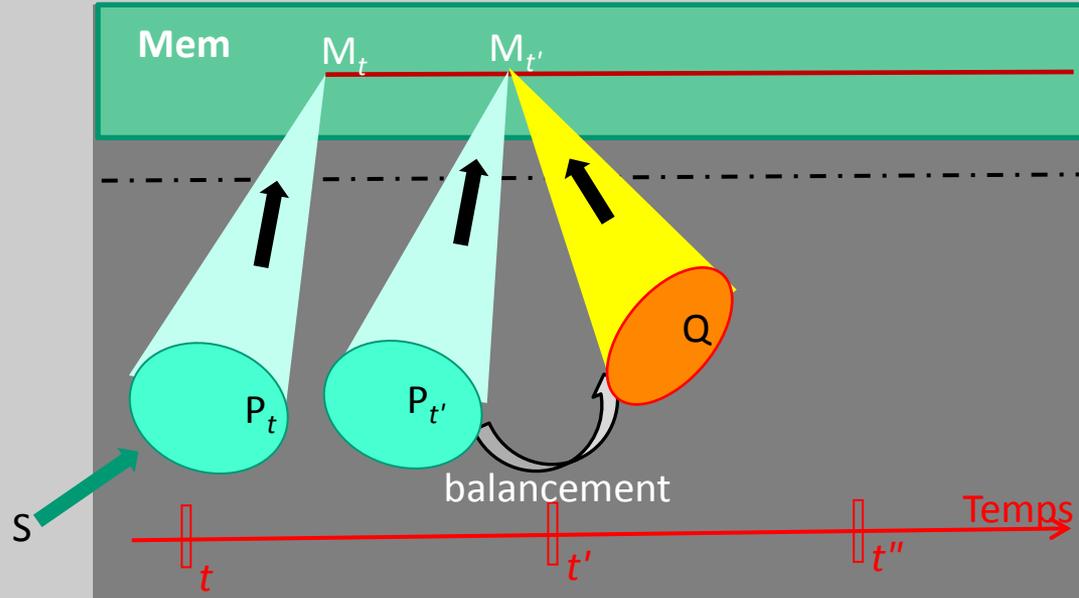
Les niveaux supérieurs sont obtenus par une suite de complexifications mixtes de **Neur**. Les composants, appelés *cat(égorie)-neurones*, représentent des objets mentaux cP sous forme de (co)limite des différentes super-assemblées neuronales P, P' qu'ils activent synchroniquement (Hebb et Edelman)

FORMATION DE LA MÉMOIRE PERCEPTUELLE



Un stimulus simple S active un pattern P . Si S se répète ou persiste, les liens distingués de P se renforcent (Hebb), et il se forme un cat-neurone M qui devient la colimite M de P dans **MENS** (via une complexification).

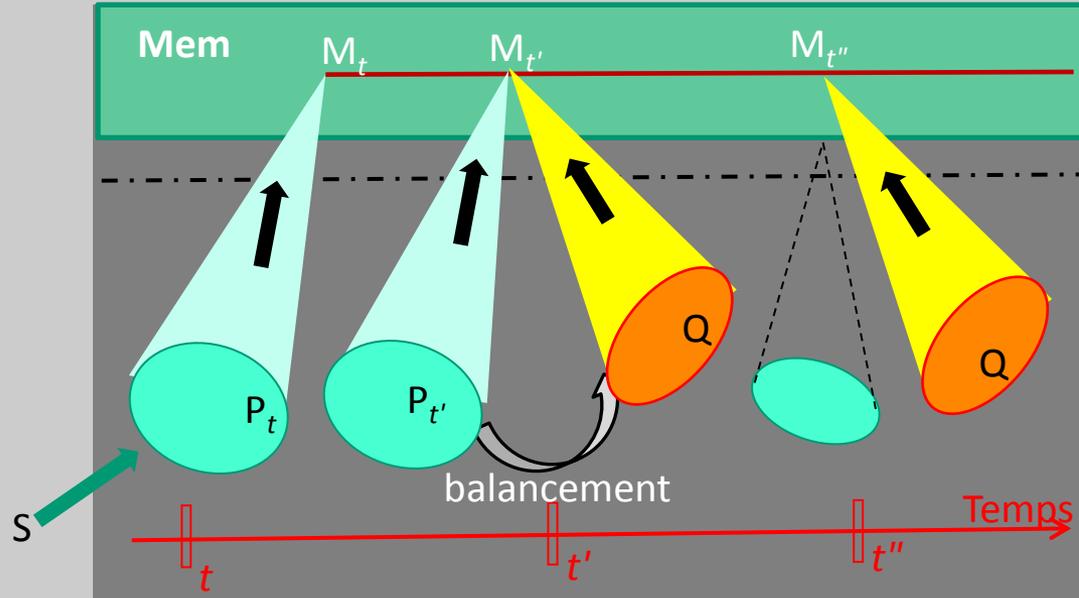
FORMATION DE LA MÉMOIRE PERCEPTUELLE



Un stimulus simple S active un pattern P . Si S se répète ou persiste, les liens distingués de P se renforcent (Hebb), et il se forme un cat-neurone M qui devient la colimite M de P dans **MENS** (via une complexification).

Dégénérescence neuronale \Rightarrow S peut aussi activer d'autres patterns Q . Le cat-neurone M mémoire de S est la colimite de chacun d'eux. Il prend donc sa propre identité en tant qu'*objet multiforme*.

FORMATION DE LA MÉMOIRE PERCEPTUELLE



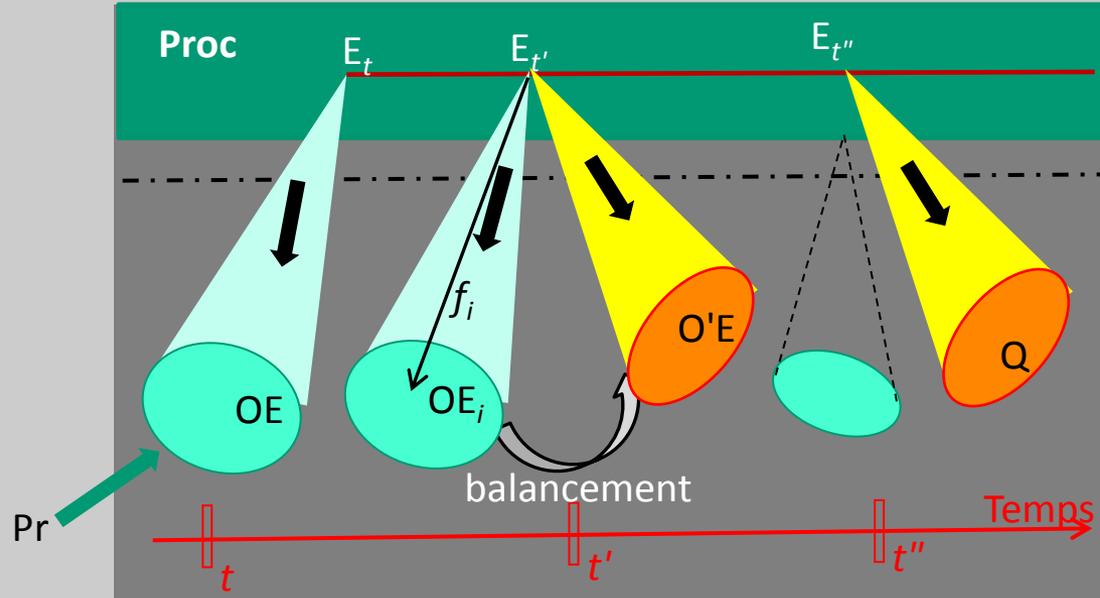
Un stimulus simple S active un pattern P . Si S se répète ou persiste, les liens distingués de P se renforcent (Hebb), et il se forme un cat-neurone M qui devient la colimite M de P dans **MENS** (via une complexification).

Dégénérescence neuronale \Rightarrow S peut aussi activer d'autres patterns Q . Le cat-neurone M mémoire de S est la colimite de chacun d'eux. Il prend donc sa propre identité en tant qu'*objet multiforme*.

M peut se dissocier de P au cours du temps pour s'adapter aux changements

\Rightarrow *Mémoire robuste, flexible et plastique.*

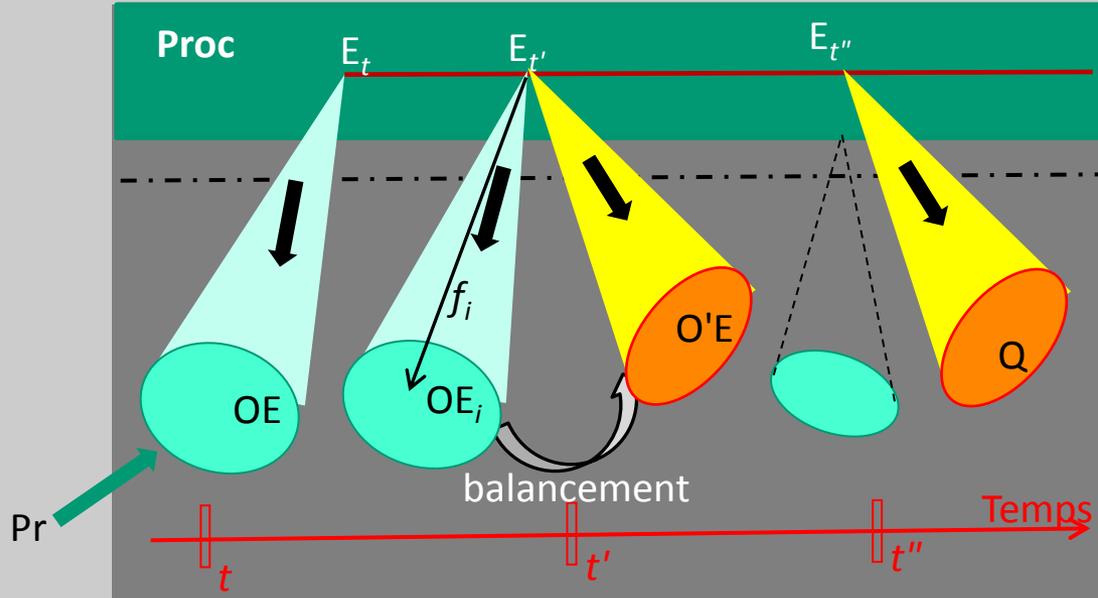
MEMOIRE PROCEDURALE Proc



Une procédure **Pr** active un pattern **OE** d'effecteurs. Par répétition, ses liens distingués se renforcent (Hebb) et elle sera mémorisée dans **Proc** par la limite **E** de **OE**. L'activation ultérieure de **E** activera **OE** via les 'commandes' f_i : $E \rightarrow OE_i$. Un composant de **Proc** sera appelé *procept* (cp. Gray & Tall)..

E est un objet pro-multiforme (dégénérescence neuronale) qui prend son identité et active d'autres patterns pro-homologues, puis se dissociera de **OE**.

MEMOIRE PROCEDURALE Proc

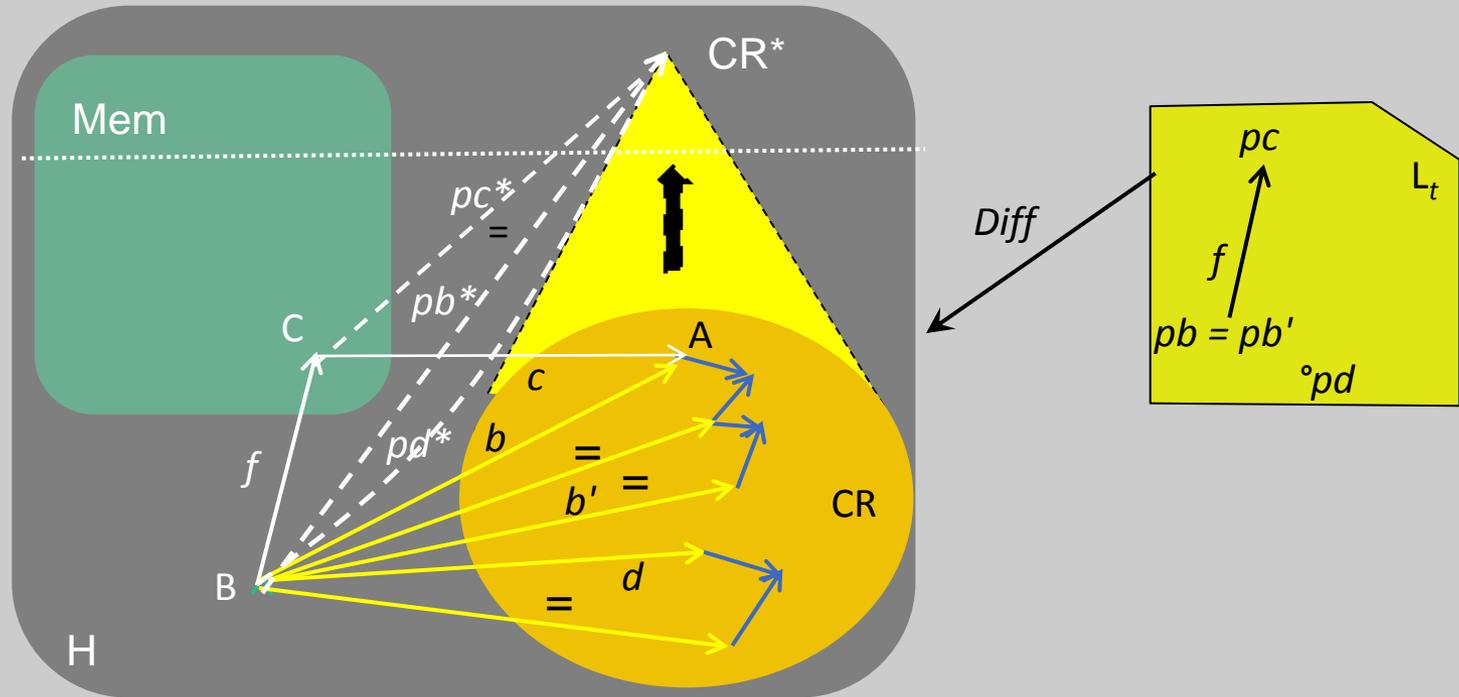


Une procédure Pr active un pattern OE d'effecteurs. Par répétition, ses liens distingués se renforcent (Hebb) et elle sera mémorisée dans **Proc** par la limite E de OE . L'activation ultérieure de E activera OE via les 'commandes' f_i : $E \rightarrow OE_i$. Un composant de **Proc** sera appelé *procept* (cp. Gray & Tall)..

E est un objet pro-multiforme (dégénérescence neuronale) qui prend son identité et active d'autres patterns pro-homologues, puis se dissociera de OE .

Proc se développe, à partir de procepts innés, par itération de complexifications mixtes dans lesquels seules des limites sont ajoutées.

PAYSAGE D'UN CO-REGULATEUR CR



A chacune de ses étapes $I = [t, t']$, CR le **paysage** de CR est une catégorie L_t :

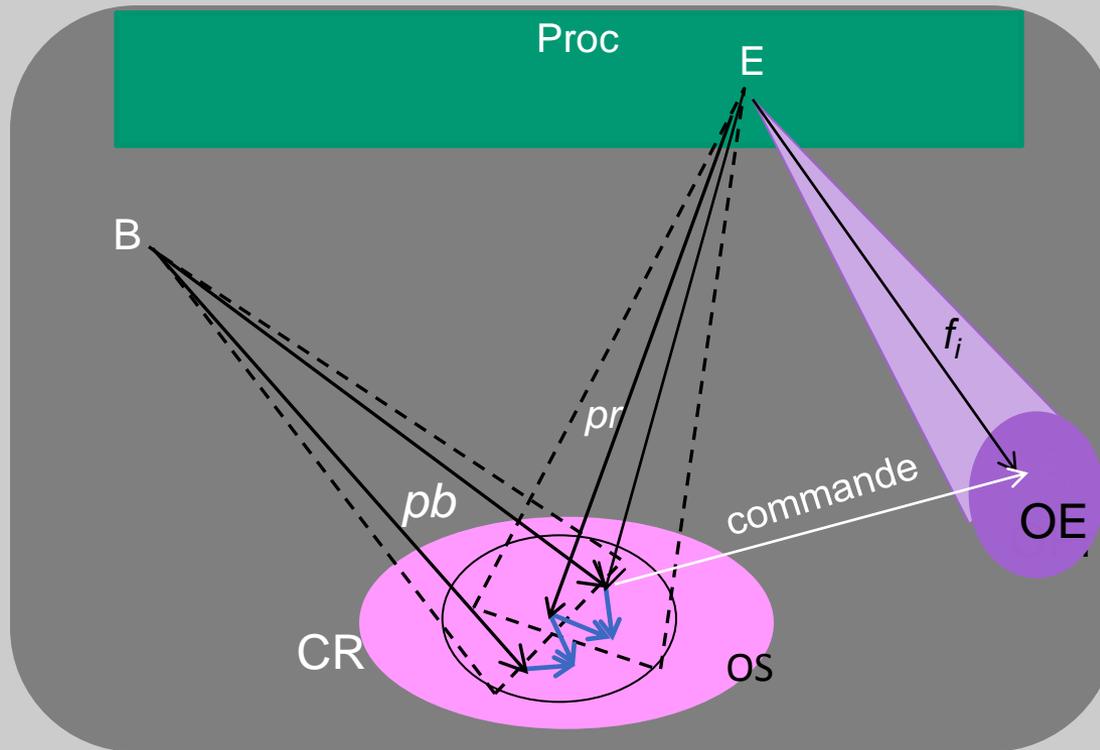
- un objet (ou *perspective*) est une gerbe dans H_I d'un composant B vers CR *I-activée*, i.e. pour au moins un de ses liens b il existe un s dans I où b est actif et $s + \text{délai de propagation } d(b)(s)$ en s est dans I .

- un lien de pb vers pc 'est' un lien f de B vers C corrélant les perspectives.

Le paysage est la vue partielle que CR peut avoir de **MENS** pendant l'étape.

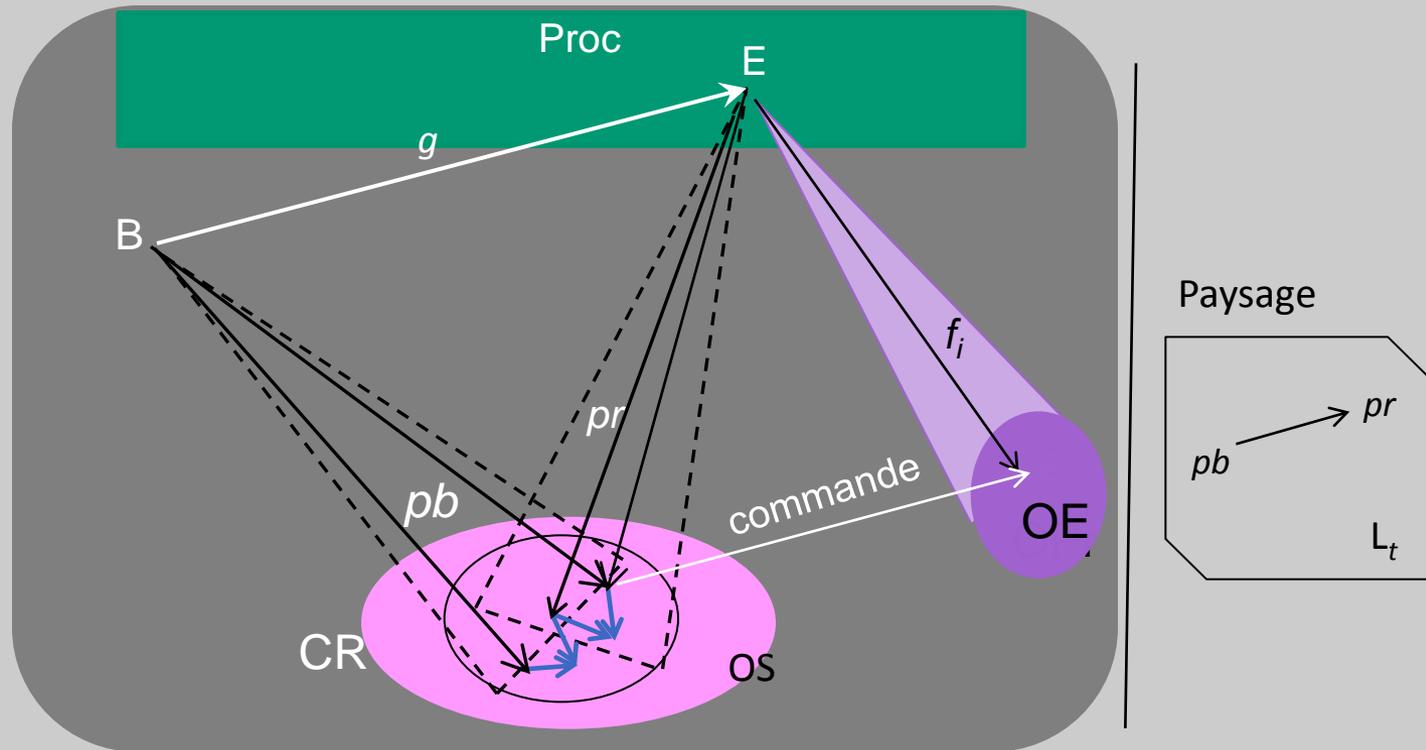
On a un foncteur *différence* $Diff$ (non injectif) de L_t vers H_I . Si CR a une colimite CR^* , une perspective 'est' un lien actif vers CR^* factorisé par CR.

PROCEPTS ADMISSIBLE POUR UN CR



A CR est associé un ensemble de *procepts admissibles* E pour CR (relatifs à sa fonction) vérifiant : E admet une perspective pr pour CR telle que les commandes f_i de OS se factorisent via pr (\Rightarrow CR peut 'commander' OS)..

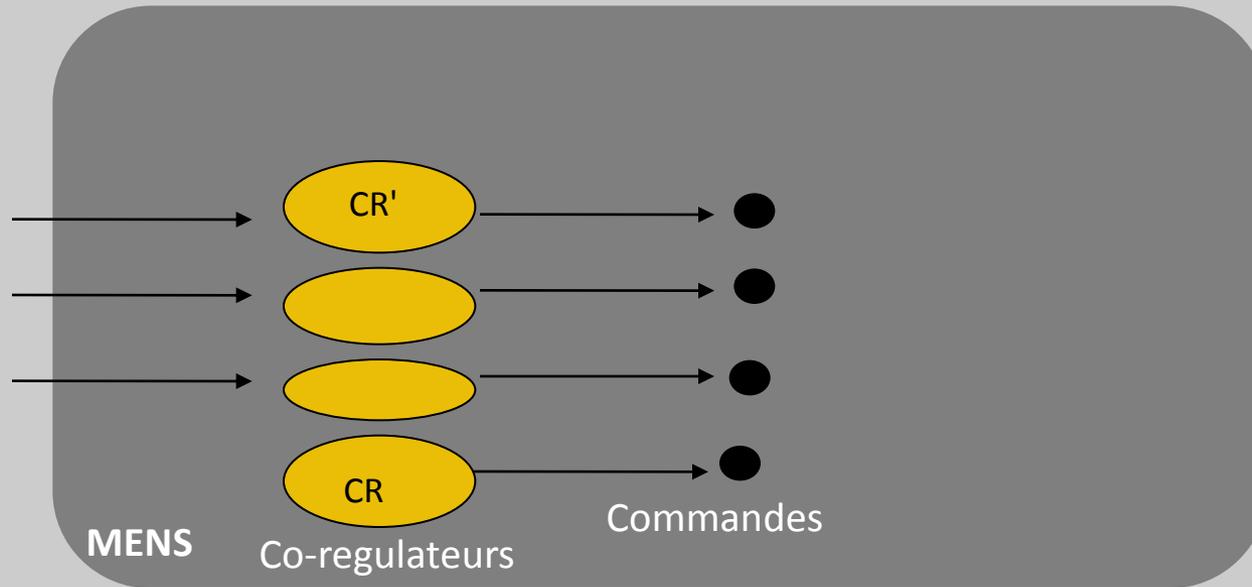
PROCEPTS ADMISSIBLE POUR UN CR



A CR est associé un ensemble de *procepts admissibles* E pour CR (relatifs à sa fonction) vérifiant : E admet une perspective pr pour CR telle que les commandes f_i de OS se factorisent via pr (\Rightarrow CR peut 'commander' OS)..

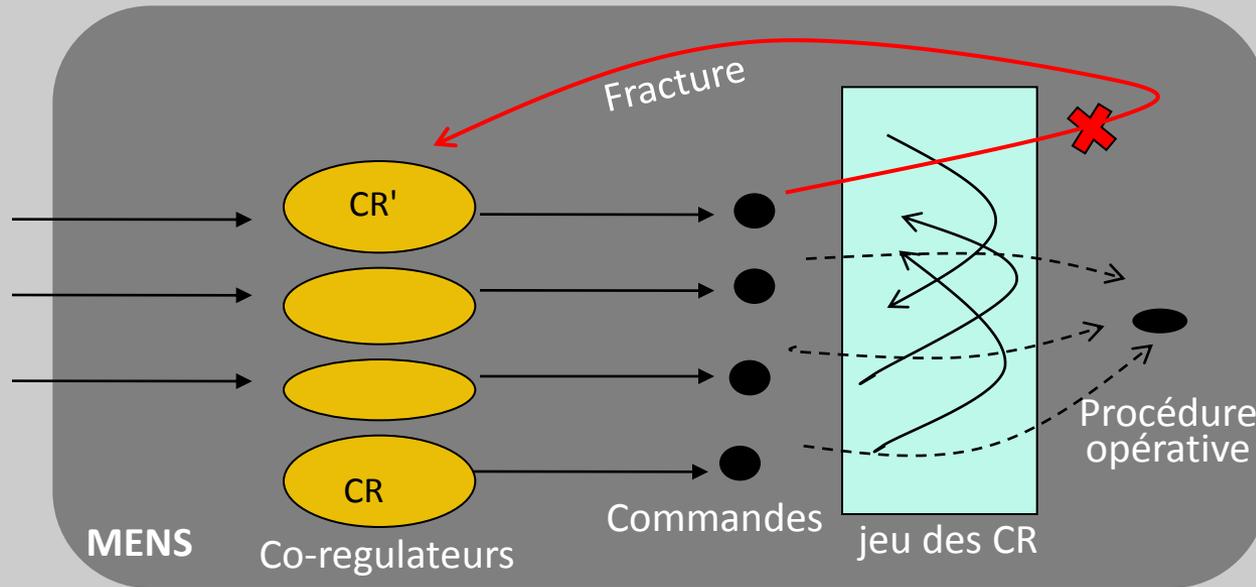
Un lien g d'un cat-neurone B vers E est appelé *lien activateur* de E si son composé avec pr est une perspective pb de B pour CR et si pb et pr sont simultanément actifs, de sorte que la force de g augmente (Règle de Hebb).

LA DYNAMIQUE MULTI-ECHELLES DE MENS



A chaque étape CR forme son paysage, choisit un procept admissible E, active des effecteurs OE => processus dynamique s'étendant jusqu'à la fin de l'étape. Le résultat est évalué et mémorisé à l'étape suivante.

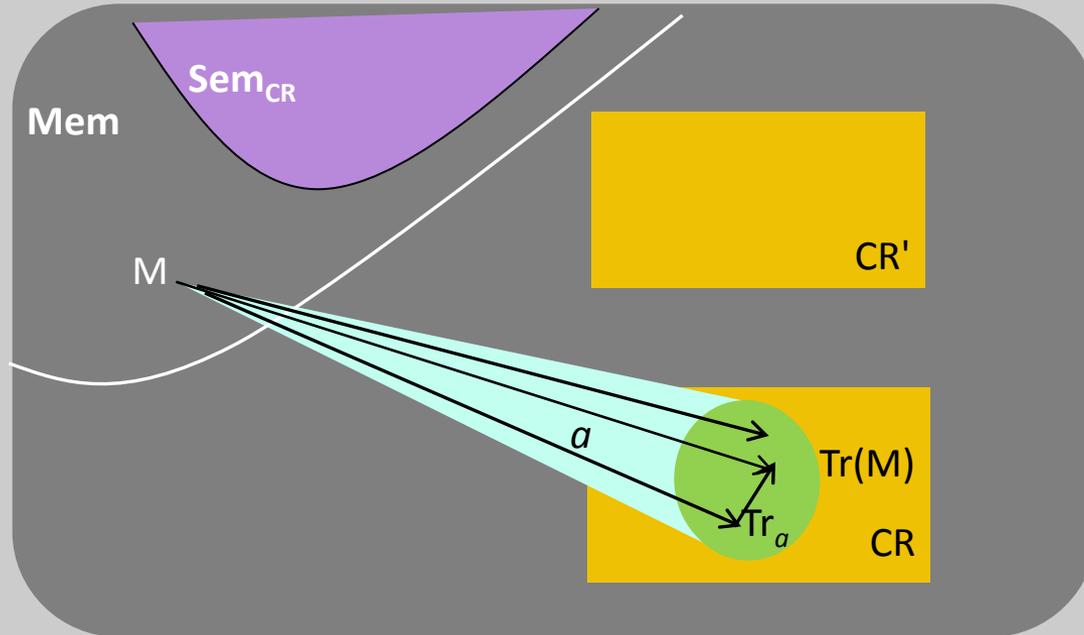
LA DYNAMIQUE MULTI-ECHELLES DE MENS



A chaque étape CR forme son paysage, choisit un procept admissible E , active des effecteurs $OE \Rightarrow$ processus dynamique s'étendant jusqu'à la fin de l'étape. Le résultat est évalué et mémorisé à l'étape suivante.

Les commandes envoyées aux effecteurs par les différents co-régulateurs en t peuvent ne pas être cohérentes. D'où un *jeu entre co-régulateurs* rend flexible par la possibilité de balancements entre (ramifications des) effecteurs. La procédure opératoire globale en résulte ; elle peut causer des 'fractures' à certains co-régulateurs.

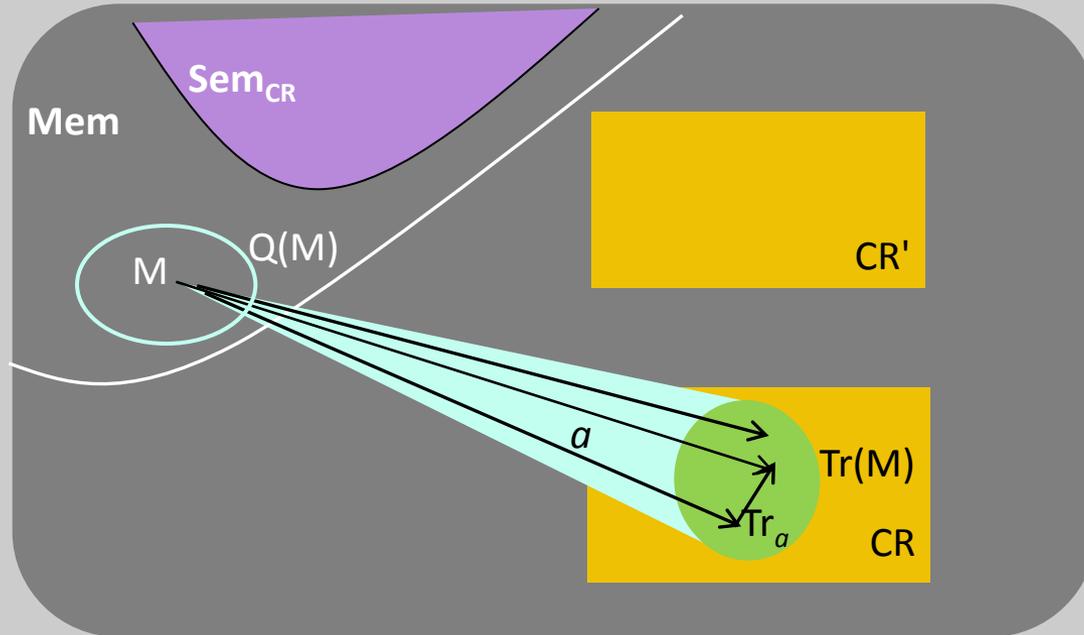
MEMOIRE SEMANTIQUE. I: CLASSES DE CR-SIMILARITE



Sem est un sous-SE de **Mem** développé en 3 étapes : CR-similarité (sous-conceptuel), CR-concept, concepts généraux (symbolique).

Pour un CR et un cat-neurone $M \in \mathbf{Mem}$, la CR-trace de M est le pattern $Tr(M)$ de CR activé par M en t (s'il existe): il est indexé par les aspects a : $M \rightarrow Tr_a$ de B pour CR , et ses liens distingués les corrèlent.

MEMOIRE SEMANTIQUE. I: CLASSES DE CR-SIMILARITE

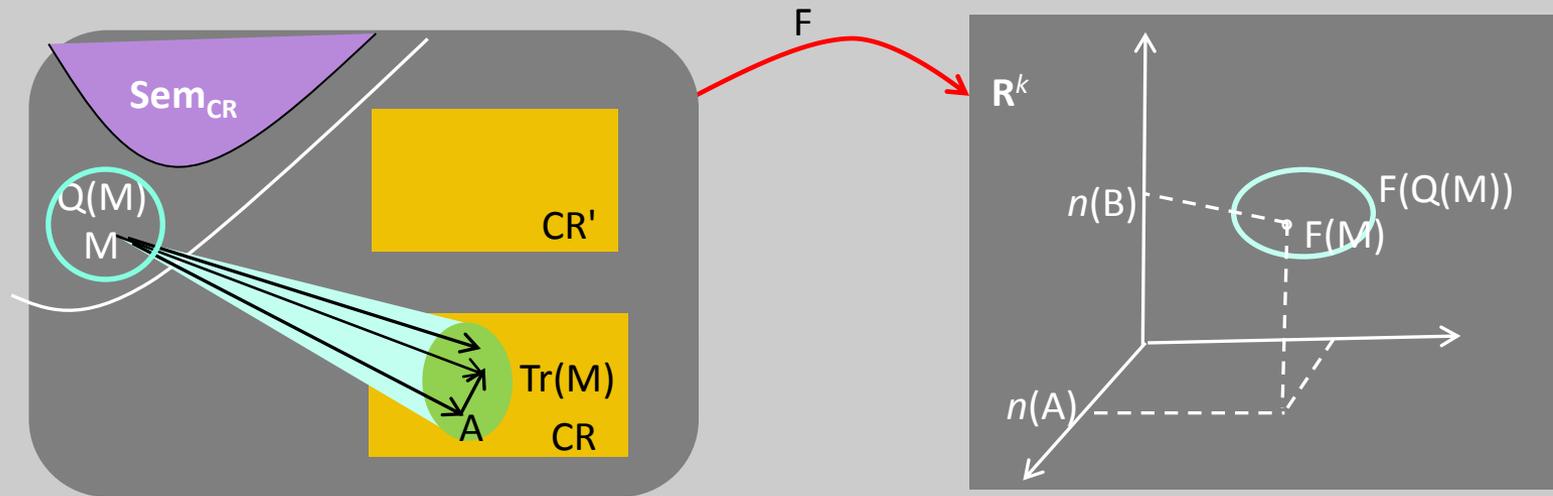


Sem est un sous-SE de **Mem** développé en 3 étapes : CR-similarité (sous-conceptuel), CR-concept, concepts généraux (symbolique).

Pour un CR et un cat-neurone $M \in \mathbf{Mem}$, la CR-trace de M est le pattern $\text{Tr}(M)$ de CR activé par M en t (s'il existe): il est indexé par les aspects $a: M \rightarrow \text{Tr}_a$ de B pour CR, et ses liens distingués les corrèlent.

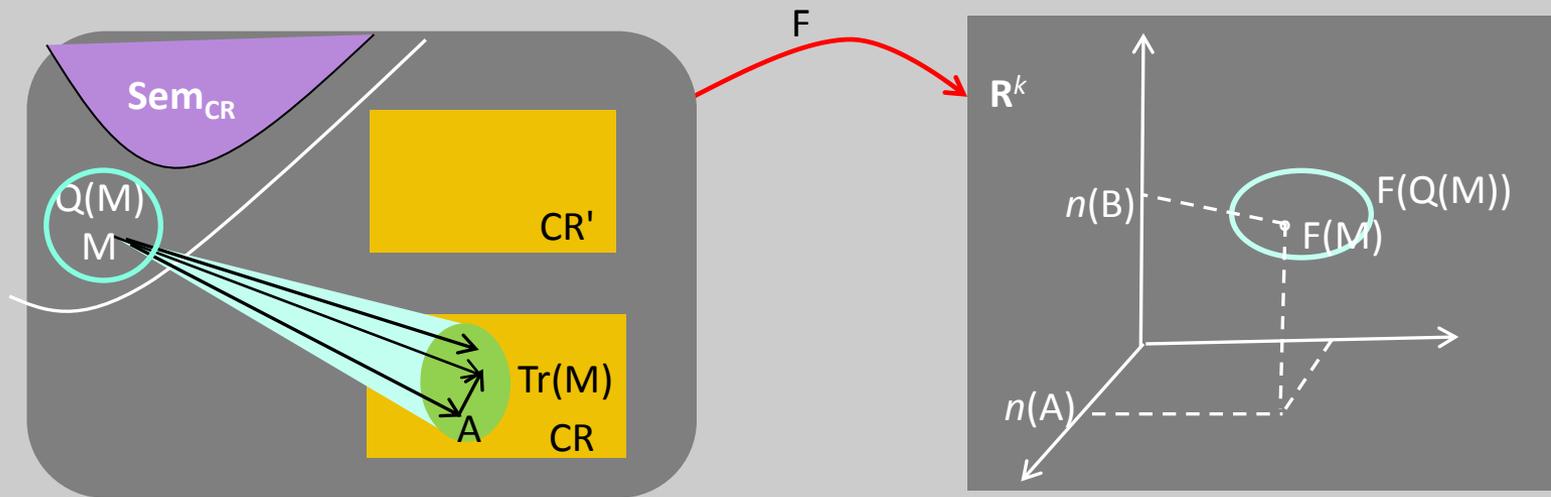
Des M ayant des CR-traces pro-homologues sont dits *CR-similaires*. Leur ensemble $Q(M)$ est la *classe de CR-similarité* de M . La CR-similarité n'est reconnue qu'au niveau de co-régulateurs de niveau supérieur au CR.

COMPARAISON AVEC GÄRDENFORS



G. définit un 'espace conceptuel' géométrique D associé à des "quality dimensions" où comparer 2 objets. Un *concept naturel* est une région convexe de D .

COMPARAISON AVEC GÄRDENFORS

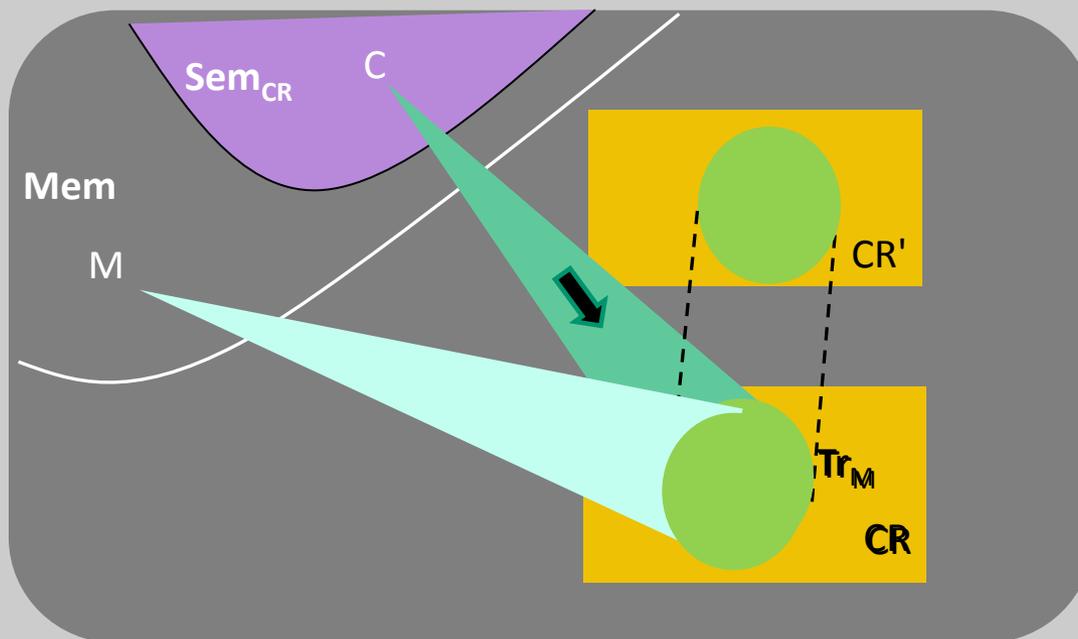


G. définit un 'espace conceptuel' géométrique D associé à des "quality dimensions" où comparer 2 objets. Un *concept naturel* est une région convexe de D .

A la 'qualité' relative à un CR, on associe un tel espace (indépendant du temps) : Si k est le nombre d'agents de CR, on définit une fonction partielle (non injective) F de **Mem** dans \mathbf{R}^k associant à M le vecteur $F(M)$ ayant pour coordonnées les activités $n(A)$ des composants A de CR lorsque $Tr(M)$ est activée. L'image par F de $Q(M)$ est un "concept naturel".

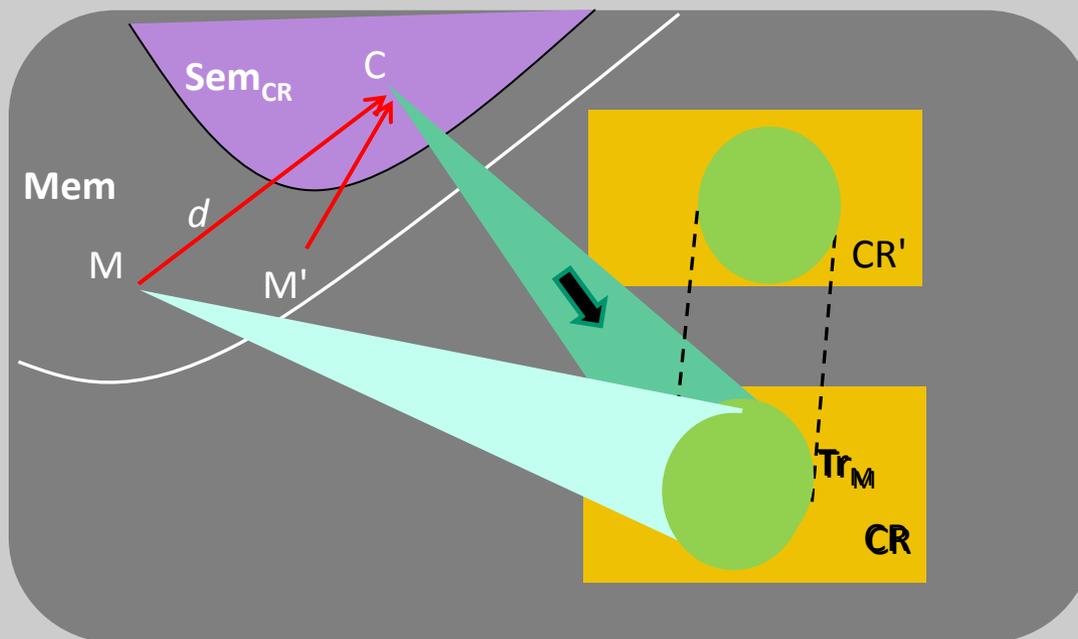
G. n'associe pas de 'symbole' (nos CR-concepts), mais sa notion de 'quality dimension' est plus générale que celle de CR.

(CR-)CONCEPTS BASIQUES



CR-concept de M = limite projective C de sa trace $Tr_{CR}(M)$. Les CR-concepts et leurs liens forment un sous-système évolutif Sem_{CR} de Mem obtenu par complexifications projectives (via des co-régulateurs supérieurs CR').

(CR-)CONCEPTS BASIQUES

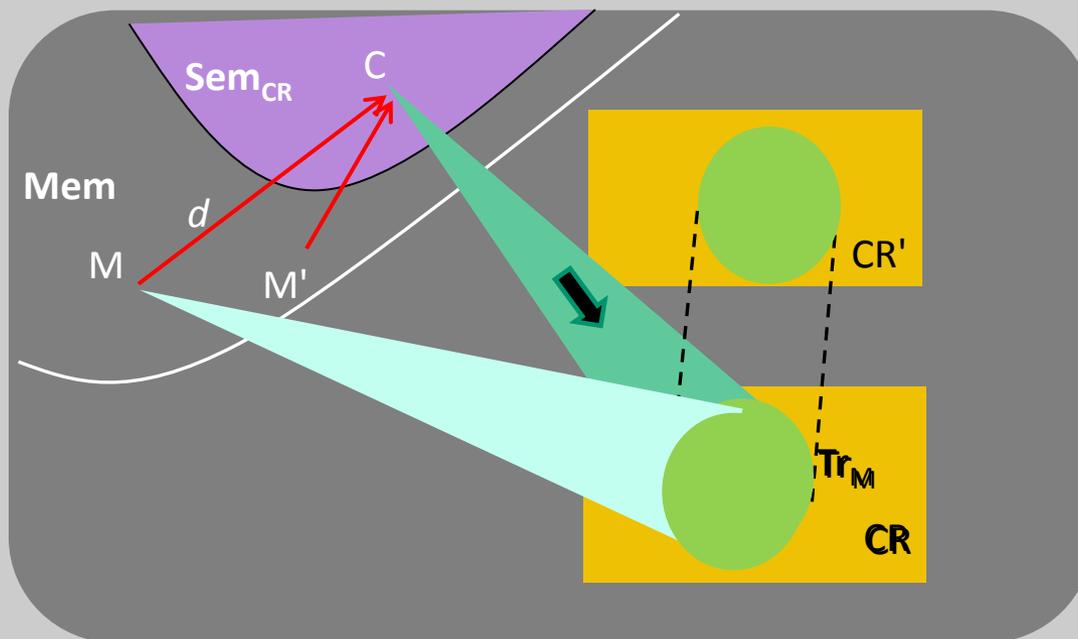


CR-**concept** de $M =$ limite projective C de sa trace $Tr_{CR}(M)$. Les CR-concepts et leurs liens forment un sous-système évolutif Sem_{CR} de Mem obtenu par complexifications projectives (via des co-régulateurs supérieurs CR').

Le lien $d: M \rightarrow C$ définit M comme réflexion de C dans Sem_{CR}

Instance du CR-concept $C =$ tout M' ayant C pour réflexion dans Sem_{CR} . La force des liens entre concepts mesure leur distance. C joue le rôle d'un *prototype* (Rosch) ; la force de $d: M \rightarrow C$ mesure l'écart de similarité avec C .

(CR-)CONCEPTS BASIQUES



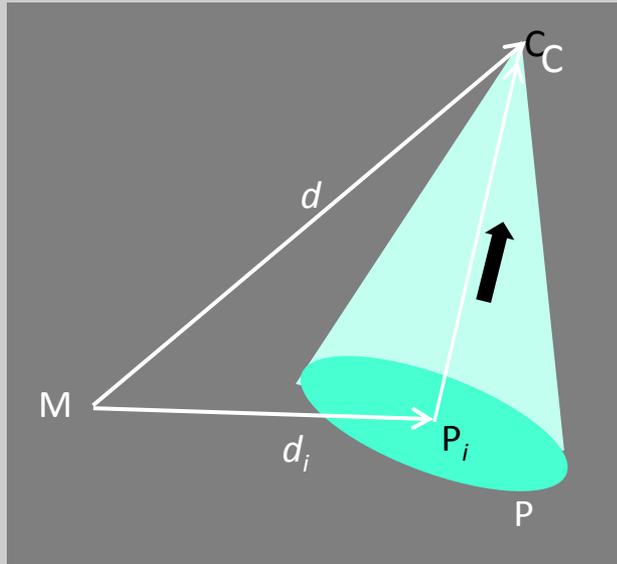
CR-concept de M = limite projective C de sa trace $Tr_{CR}(M)$. Les CR-concepts et leurs liens forment un sous-système évolutif Sem_{CR} de Mem obtenu par complexifications projectives (via des co-régulateurs supérieurs CR').

Le lien $d: M \rightarrow C$ définit M comme réflexion de C dans Sem_{CR}

Instance du CR-concept C = tout M' ayant C pour réflexion dans Sem_{CR} . La force des liens entre concepts mesure leur distance. C joue le rôle d'un *prototype* (Rosch) ; la force de $d: M \rightarrow C$ mesure l'écart de similarité avec C .

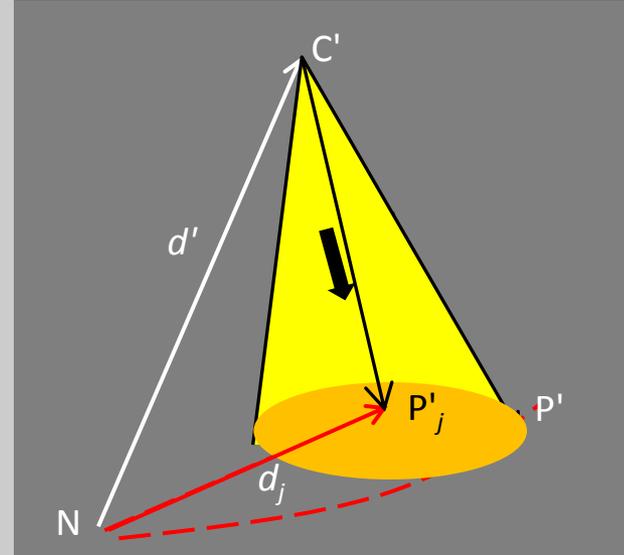
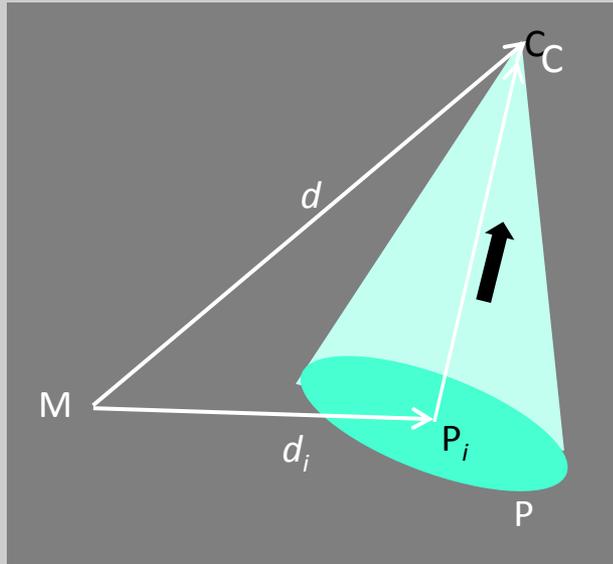
Au cours du temps C prend sa propre identité ; ses instances peuvent varier

CONCEPTS GENERAUX



Sem est construite par complexifications mixtes de l'union des **Sem**_{CR}.
Si $C = \text{colim}P$, où P est un pattern de concepts basiques, ses instances M sont toutes les instances des divers P_j .

CONCEPTS GENERAUX

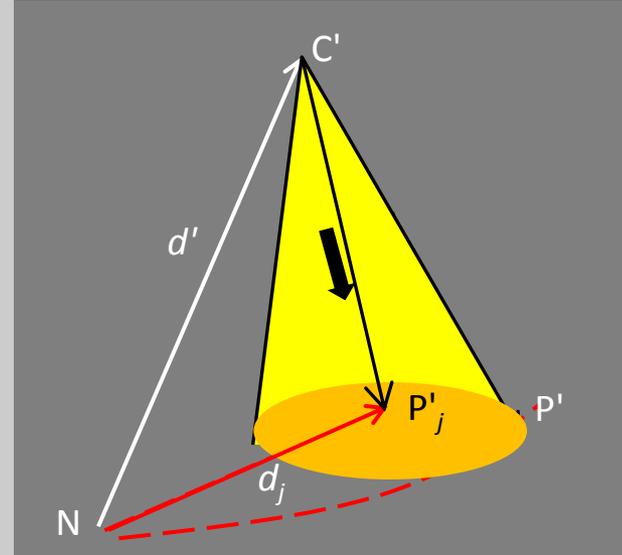
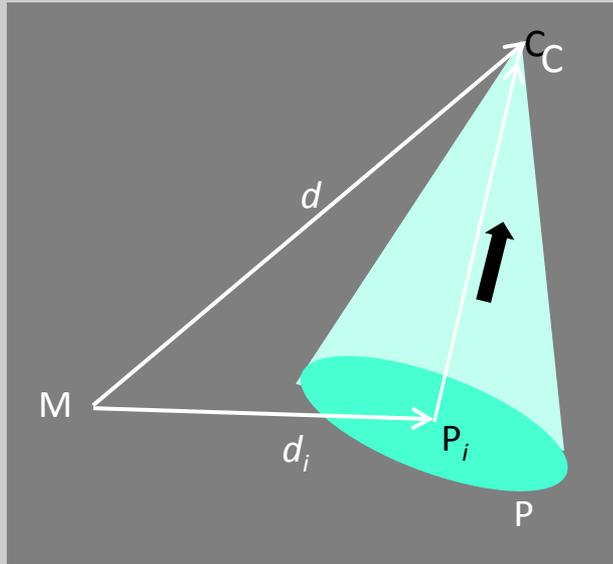


Sem est construite par complexifications mixtes de l'union des **Sem**_{CR}.

Si $C = \text{colim}P$, où P est un pattern de concepts basiques, ses instances M sont toutes les instances des divers P_j .

Si $C' = \text{lim}P'$ une instance N de C' est une instance de chaque P'_j dont les liens canoniques d_j vers P'_j forment un lien distribué vers P' , classifié par le lien canonique d' de N vers C' .

CONCEPTS GENERAUX



Sem est construite par complexifications mixtes de l'union des **Sem**_{CR}.

Si $C = \text{colim}P$, où P est un pattern de concepts basiques, ses instances M sont toutes les instances des divers P_j .

Si $C' = \text{lim}P'$ une instance N de C' est une instance de chaque P'_j dont les liens canoniques d_j vers P'_j forment un lien distribué vers P' , classifié par le lien canonique d' de N vers C' .

Un *attribut* d'un concept C est un lien dans **Sem** de C vers un CR-concept.

Les concepts prennent leur identité propre au cours du temps ; leur activation se fait via une de leurs instances, avec possibilité de va-et-vient entre instances.

COMPARAISON

Comparaison avec la « *Formal Concept Analysis* » (Wille & Ganter) :

Contexte formel $K := (G, M, I)$, où G est un ensemble d'objets, M un ensemble d'attributs, I une relation $g I m$ si m est un attribut de g . Un *concept formel* est un couple $C = (A, B)$ où A et B sont des parties de G et M resp. telles que :

$A = B^I = \{\text{objets ayant tous les éléments de } B \text{ pour attributs}\}$ et $B = A^I$.

Alors $A = \textit{extension}$ de C et $B = \textit{intension}$ de C .

COMPARAISON

Comparaison avec la « *Formal Concept Analysis* » (Wille & Ganter) :

Contexte formel $K := (G, M, I)$, où G est un ensemble d'objets, M un ensemble d'attributs, I une relation $g I m$ si m est un attribut de g . Un *concept formel* est un couple $C = (A, B)$ où A et B sont des parties de G et M resp. telles que :

$A = B^I = \{\text{objets ayant tous les éléments de } B \text{ pour attributs}\}$ et $B = A^I$.

Alors $A = \textit{extension}$ de C et $B = \textit{intension}$ de C .

Ici $G = |\mathbf{Sem}|$, $M = \{\text{CR-concepts}\}$, et I est défini par les flèches d'un concept C vers un CR-concept dans \mathbf{Sem} . Nos concepts deviennent des concepts formels dans ce cadre, l'*intension* de C étant formée de ses attributs et son *extension* étant l'ensemble de ses instances. Mais on y perd la dimension temporelle de \mathbf{Sem} .

Ceci précise l'idée que, dans une catégotie, on dit que l'extension (resp. intension) de C est l'ensemble des flèches de but (resp. source) C .

POUR PLUS D'INFORMATIONS

1. *Memory Evolutive Systems: Hierarchy, Emergence, Cogni-ion*, Elsevier, 2007.
2. MENS, a mathematical model for cognitive *systems*, *Journal of Mind Theory* 0-2, 2009
3. Les sites internet suivants contiennent nombre de nos articles :

<http://ehres.pagesperso-orange.fr>

<http://vbm-ehr.pagesperso-orange.fr>

MERCI