7.1. Introduction

Dans ce chapitre 7, nous nous intéressons aux **algorithmes d'optimisation** et aux **méthodes d'adaptation dynamique** susceptibles d'améliorer la performance et la robustesse du **SCN** (Synergistic Connection Network). Avant de plonger dans ces approches (recuit simulé, inhibition avancée, apprentissage continu, etc.), il convient de rappeler brièvement comment les **chapitres précédents** ont préparé le terrain. Nous avons successivement exploré la **représentation** (chap. 3), la **dynamique** (chap. 4), l'**architecture** SCN (chap. 5), et l'**apprentissage multi-échelle** (chap. 6).

7.1.1. Contexte

7.1.1.1. Rappel des Chapitres Précédents : Représentation (Chap. 3), Dynamique (Chap. 4), Architecture (Chap. 5), Multi-Échelle (Chap. 6)

Le propos du **chapitre 7** s'inscrit dans la continuité des fondations établies aux **chapitres 3 à 6**, qui ont explicitement défini la logique du **Deep Synergy Learning (DSL)**, tant au niveau de la représentation des entités qu'au niveau de la dynamique d'auto-organisation, de l'architecture logicielle et de la gestion multi-niveau. Cette section rappelle brièvement ces éléments, soulignant leurs implications en matière d'**optimisation** et de **paramétrages** pour le DSL.

1. Chapitre 3 : Représentation des Entités d'Information

Le **chapitre 3** avait posé les **bases** de la **représentation** des entités $\{\mathcal{E}_i\}$ manipulées par le DSL. Sur un plan purement **mathématique**, on peut se situer dans un **espace vectoriel** (embedding dans \mathbb{R}^d), dans un **espace symbolique** (ontologies, règles), ou dans une structure hybride (symbolique-subsymbolique). Le **DSL** se concentre sur la **synergie** $S(\mathcal{E}_i, \mathcal{E}_i)$:

$$S(\mathcal{E}_i, \mathcal{E}_j)$$

qui, selon la nature des entités, peut provenir d'une **similitude** cosinus, d'une **corrélation** statistique, ou d'un **score** symbolique (ontologie, sémantique). Les chapitres consacrés à la **représentation** ont illustré à quel point la **qualité** (fidélité, expressivité) de ce $\{\mathcal{E}_i\}$ affecte directement la **convergence** ou la **stabilité** de la dynamique DSL. Des représentations trop bruyantes ou mal définies peuvent entraîner un comportement chaotique ou des clusters peu pertinents.

En clair, ce **chapitre 3** mettait l'accent sur l'idée qu'une **bonne** ou **mauvaise** représentation se répercute dans les pondérations $\{\omega_{i,j}\}$. Si la fonction S ne reflète pas la "vraie" similarité ou corrélation, la mise à jour $\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) + \eta [S(i,j) - \tau \omega_{i,j}(t)]$ pousse le DSL vers un arrangement peu cohérent.

2. Chapitre 4: Dynamique d'Auto-Organisation

Le **chapitre 4** s'est focalisé sur la **formule** DSL régissant l'évolution des liaisons $\omega_{i,j}$. Sous sa forme la plus générique :

$$\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) + \eta [S(i,j) - \tau \omega_{i,j}(t)].$$

Il décrivait aussi des **variantes** telles que l'inhibition compétitive, la dynamique multiplicative, la saturation ou la division top-down. Conceptuellement, c'est dans ce chapitre qu'ont été introduits les **clusters** émergents, la notion d'attracteurs multiples, et la possibilité pour le réseau de se figer dans des minima locaux ou de connaître des oscillations s'il n'est pas bien paramétré.

On y voit déjà poindre un **besoin** d'optimisation. Comment **échapper** aux configurations sousoptimales et éviter que des clusters se figent trop tôt ? Comment gérer les zones d'incertitude sans bloquer l'évolution du réseau ? Ces questions ouvrent la voie à l'introduction de **techniques** comme le recuit, l'inhibition avancée ou d'autres heuristiques stochastiques, qui seront traitées dans le **chapitre 7**.

3. Chapitre 5 : Architecture Générale du SCN

Dans le **chapitre 5**, l'accent a été mis sur la **conception** même du Synergistic Connection Network (SCN) à travers une **architecture** modulaire :

- Un **noyau** gérant la matrice $\{\omega_{i,j}\}$,
- Des **modules** dédiés au calcul de la synergie $S(\mathcal{E}_i, \mathcal{E}_j)$ (pouvant être divers selon qu'on manipule vecteurs, symboles, probabilités),
- Des **sous-systèmes** chargés de l'inhibition, de l'insertion de bruit (recuit), ou de la réorganisation top-down.

Cette structuration a permis de souligner que, pour **optimiser** ou ajuster la dynamique DSL, il est utile de paramétrer chaque module de manière indépendante. On peut, par exemple, injecter un bruit local dans le module de mise à jour ω ou activer un processus d'inhibition globale depuis un module superviseur. Autrement dit, le chapitre 5 expliquait comment organiser le **logiciel** ou le **système** complet afin qu'il puisse intégrer des stratégies d'optimisation localisées, ce qui sera approfondi dans le chapitre 7.

4. Chapitre 6 : Apprentissage Multi-Échelle

Enfin, le **chapitre 6** a mis en évidence que le **DSL** ne fonctionne pas sur un seul plan, mais opère à travers plusieurs **paliers**. On distingue un **niveau micro**, comprenant les patchs visuels, segments de conversation, actionneurs élémentaires ou événements ponctuels, et un **niveau macro**, englobant les classes sémantiques, intentions conversationnelles, comportements robotiques ou mégapatterns. Cette organisation repose sur la **coexistence** de flux **bottom-up**, où les entités micro se combinent pour former des nœuds plus vastes, et de flux **top-down**, où le macro-nœud ajuste ou scinde les clusters micro.

En arrière-plan, le **concept** de fractalité a été introduit, mettant en avant l'**auto-similarité** à différents paliers, qui se manifeste à travers des distributions en lois de puissance ou des patterns répétés. Sur le plan de l'**optimisation**, cette structure fractale offre des pistes pour ajuster les paramètres et exploiter la récurrence des motifs d'organisation à chaque échelle. En revanche, une mauvaise calibration de la multi-échelle peut piéger le **DSL** dans des configurations statiques ou divergentes, soulignant ainsi la nécessité d'**heuristiques** correctrices pour garantir une dynamique stable et efficace.

Synthèse du Contexte

Au terme de ces quatre chapitres :

- Représentation (Chap. 3) : la capacité à encoder fidèlement les entités \mathcal{E}_i façonne la qualité de la fonction S(i,j), donc de la convergence $\{\omega_{i,j}\}$.
- **Dynamique** (Chap. 4): l'équation de mise à jour ω et ses **variantes** (inhibition, multiplicatif) peuvent aboutir à des **clusters** souhaitables... ou se bloquer (minima, oscillations).
- **Architecture** (Chap. 5) : la **modularité** du SCN autorise l'injection de mécanismes d'**optimisation** (bruit, recuit, inhibition) dans divers sous-systèmes.
- Multi-échelle (Chap. 6): l'auto-organisation s'effectue à plusieurs paliers (micro→macro), avec parfois une fractalité rendant le système plus riche, mais plus sensible au paramétrage.

Le **chapitre 7** va donc s'emparer de ces **demandes** d'optimisation, introduisant des **algorithmes** pour gérer la stagnation, échapper aux minima locaux, rendre l'auto-organisation plus rapide, plus stable, et plus apte à traiter de grands ensembles de données ou des configurations "scale-free". L'enjeu est d'exposer différentes **méthodes** stochastiques, heuristiques, ou analytiques, pour affiner la dynamique $\omega_{i,j}$ et aboutir à des configurations plus satisfaisantes selon l'objectif (robustesse, vitesse de convergence, lisibilité).

7.1.1.2. Positionnement : ce chapitre se consacre aux approches pour optimiser et adapter la dynamique du SCN (Synergistic Connection Network)

Les chapitres précédents (3 à 6) ont établi les bases du **Deep Synergy Learning (DSL)** en définissant la **représentation** des entités (Chap. 3), la **dynamique** d'auto-organisation (Chap. 4), l'**architecture** logicielle et modulaire (Chap. 5), ainsi que le fonctionnement **multi-échelle** (Chap. 6). Cependant, un **SCN** (Synergistic Connection Network) peut rencontrer plusieurs **difficultés**, telles que la **stagnation** dans des minima locaux, des **oscillations** indésirables, ou une **surcharge** de liens inutiles. Ces défis soulignent la nécessité d'une **optimisation** et d'une **adaptation** plus fine. Le **chapitre 7** s'attachera donc à explorer les **stratégies** permettant d'améliorer le comportement du SCN, d'éviter les configurations sous-optimales, d'accélérer la convergence et de garantir la robustesse dans des environnements évolutifs.

La règle de mise à jour du DSL

$$\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) + \eta \big[S(i,j) - \tau \,\omega_{i,j}(t) \big]$$

et ses **variantes** (par ex. inhibition, mise à jour multiplicative) s'apparentent conceptuellement à un **processus** de descente de gradient local (ou de montée selon l'interprétation). Si la structure de la fonction d'énergie ou de coût est non convexe, le SCN peut se **bloquer** dans un **minimum local**, aboutissant à une partition (ou clusterisation) non pertinente ; une sorte de configuration stable, mais sous-optimale. Pour y remédier, on introduit des **méthodes stochastiques** (recuit simulé, bruit contrôlé), des **stratégies** de saut global (algorithmes génétiques, par exemple) ou d'autres **heuristiques** plus spécifiques (inhibition ciblée, resets partiels) pour maintenir la **souplesse** de la dynamique. Le chapitre 7 détaillera ces algorithmes et justifiera comment ils s'intègrent dans l'architecture modulaire du DSL.

Même lorsque les minima locaux ne constituent pas un problème majeur, il demeure souhaitable d'**optimiser** la vitesse ou l'efficacité de convergence, surtout lorsque le réseau compte de très nombreuses entités $\{\mathcal{E}_i\}$. On peut alors recourir à l'**inhibition dynamique** pour éviter la prolifération de liens de poids moyen, ou à la **sparsification** (ex. conserver seulement les k plus grandes $\omega_{i,j}$ par nœud). Ces procédés allègent le calcul, limitent l'inflation du graphe, et permettent au SCN d'atteindre plus rapidement un arrangement stable et lisible. Sur le plan **algorithmique**, ce besoin d'efficacité se traduit par l'ajout de routines "post-traitement" (seuil, décroissance additionnelle de liens, merges ou splits systématiques) qui contrôlent la structure globale.

B. Méthodes d'Adaptation Dynamique

L'apprentissage continu s'impose dans les situations où le SCN n'est pas figé mais soumis à un flot de nouvelles entités et d'événements, comme cela se produit dans maints environnements évolutifs (voir chap. 9). Afin de préserver la cohérence et la performance du DSL, il est essentiel d'intégrer ces ajouts et changements en flux continu sans repartir d'un réapprentissage exhaustif. On peut ainsi actualiser localement les liens $\omega_{i,j}$ lors de l'arrivée d'un nouveau nœud \mathcal{E}_{n+1} , veillant à éviter qu'une perturbation isolée ne dérègle l'ensemble du réseau. Un petit recuit local peut être déclenché si un déséquilibre menace d'émerger, tandis qu'une inhibition latérale veille à ne pas surcharger les connexions avec des liens superflus. L'objectif est de maintenir l'équilibre entre la réactivité nécessaire à la création de liens pour les entités fraîchement insérées et la stabilité requise pour ne pas affecter négativement la structure déjà établie.

Le **contrôle top-down et feedback** (voir section 6.4) amplifie cette dynamique. Au palier macro, un **macro-nœud** ou module de plus haut niveau peut ajuster la configuration hiérarchique si une incohérence est détectée. La **cohésion** globale est surveillée afin d'activer, si nécessaire, une inhibition sélective lorsqu'un super-bloc devient trop vaste ou hétérogène. Un recuit global peut également être déclenché pour induire des fluctuations contrôlées et sortir d'un état stable mais sous-optimal. Ainsi, le **DSL** conjugue deux formes de plasticité : au niveau local, il maintient la dynamique micro et l'apprentissage continu, tandis qu'au niveau global, un signal descendant intervient pour restaurer la cohérence si celle-ci se dégrade. Cette **dualité** s'intègre naturellement dans l'architecture modulaire exposée (voir chap. 5) et dans la perspective multi-niveau (voir chap. 6), sous un prisme d'**optimisation** qui préserve la fluidité du réseau. Le système demeure ainsi réactif aux perturbations, capable d'intégrer de nouveaux

nœuds tout en modulant l'auto-organisation locale, garantissant une performance et une robustesse optimales face à l'évolution du réseau.

7.1.2. Objectifs

Afin de perfectionner la dynamique du **SCN** (Synergistic Connection Network) décrite aux chapitres précédents, ce chapitre se fixe pour **objectifs** de :

- Exposer les stratégies permettant d'échapper aux minima locaux (recuit simulé, heuristiques globales ou locales, etc.).
- Montrer comment mettre en œuvre des mécanismes de compétition avancée (inhibition dynamique, saturation) pour éviter l'excès de liens moyens ou les oscillations incontrôlées.
- Évoquer la thématique de l'apprentissage continu et de l'adaptation en temps réel, donnant au SCN la capacité de s'ajuster à l'arrivée ou au retrait d'entités (ou de flux de données) sans devoir tout "réapprendre" depuis le début.

7.1.2.1. Exposer les Stratégies pour Échapper aux Minima Locaux (Recuit Simulé, Heuristiques)

Dans la dynamique du **Deep Synergy Learning** (voir chapitre 2.2 pour le cadre général), la mise à jour des pondérations $\omega_{i,i}$ suit en règle générale l'équation

$$\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) + \eta \left[S(i,j) - \tau \,\omega_{i,j}(t) \right],$$

où S(i,j) désigne la **synergie** sub-symbolique entre les entités \mathcal{E}_i et \mathcal{E}_j , η un taux d'apprentissage et τ un coefficient de décroissance (voir section 2.2.2 et chapitre 7.1 pour plus de détails). Cette équation se comporte comme une **descente locale** sur un paysage d'énergie $\mathcal{J}(\{\omega_{i,j}\})$. Si ce paysage comprend de multiples vallées ou **minima locaux**, la règle DSL risque de **stagner** dans un puits sous-optimal. Pour échapper à ce phénomène et permettre au *Synergistic Connection Network* (SCN) d'atteindre une configuration de meilleure qualité (clustering plus net, auto-organisation plus pertinente), on recourt à des **stratégies** globales ou stochastiques.

Les sections suivantes détaillent plusieurs approches qui permettent d'éviter la stagnation dans des configurations sous-optimales. Elles incluent le **recuit simulé**, certaines **heuristiques** inspirées des algorithmes génétiques ou des "shakes" contrôlés, ainsi que leur **intégration** dans la mise à jour DSL. Ces méthodes introduisent des **sauts** dans l'espace des pondérations, empêchant ainsi le SCN de se figer prématurément dans un attracteur local et favorisant une exploration plus large des configurations possibles.

A. Recuit Simulé (Simulated Annealing)

Le **recuit simulé** s'inspire des procédés de métallurgie, où un **métal** chauffé se liquéfie et permet à ses molécules de se réorganiser, puis où le refroidissement progressif consolide cette configuration, souvent plus stable ou plus "parfaite" qu'un refroidissement brutal. Dans le

contexte DSL, on modifie la mise à jour $\omega_{i,j}(t+1)$ en **injectant** un **terme stochastique**. À la formule classique

$$\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) + \eta \left[S(i,j) - \tau \,\omega_{i,j}(t) \right],$$

on ajoute une **température** $\sigma(t)$ qui décroit dans le temps, plus un bruit $\xi_{i,j}(t)$:

$$\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) + \eta \left[S(i,j) - \tau \,\omega_{i,j}(t) \right] \,+\, \sigma(t)\,\xi_{i,j}(t).$$

La **température** $\sigma(t)$ est élevée au début de l'apprentissage, permettant une exploration large (les $\omega_{i,j}$ peuvent varier de manière importante, sautant par-dessus les barrières d'énergie locales), puis on la fait **décroître** progressivement $(\sigma(t) \to 0$ quand $t \to \infty$). Divers choix s'offrent pour $\sigma(t)$:

$$\sigma(t) = \frac{\sigma_0}{\log(t+2)}$$
, ou $\sigma(t) = \alpha^t$ $(\alpha < 1)$,

avec σ_0 un paramètre initial.

Ce **recuit simulé** prévient la stagnation dans un **minimum local** en autorisant des "mouvements ascendants" sur le paysage de coût \mathcal{J} . Au début ($\sigma(t)$ grande), les perturbations sont fréquentes, brisant d'éventuels piégeages. Par la suite, la chaleur diminue, et le SCN converge lentement vers une configuration stable, idéalement de qualité supérieure. Le **paramétrage** (vitesse de refroidissement, amplitude du bruit, etc.) se décide souvent de manière empirique. Les avantages sont nets en présence de topologies d'énergie complexes, tandis qu'une température mal calibrée (trop basse trop vite, ou trop élevée trop longtemps) peut rallonger inutilement la convergence ou perturber l'auto-organisation finale.

B. Heuristiques Globales ou Locales (Génétiques, "Shakes")

Un premier ensemble de **métaheuristiques** exploitables au-delà du recuit simulé repose sur les **algorithmes génétiques** (GA). Dans cette approche, l'état du SCN, c'est-à-dire la configuration globale des pondérations $\omega_{i,j}$, est traité comme un "individu" évoluant au sein d'une population. Une opération de **croisement** consiste à échanger partiellement des blocs de matrices ω entre différents individus, tandis qu'une **mutation** modifie aléatoirement certaines pondérations $\omega_{i,j}$. La fonction de **coût** $\mathcal{J}(\omega_{i,j})$ ou la fonction d'énergie joue alors le rôle de **fitness**, permettant de sélectionner les configurations les plus performantes dans un cycle itératif de sélection, croisement et mutation. L'avantage principal d'un GA réside dans sa capacité à franchir des barrières d'énergie ou de coût que de simples descentes locales ne peuvent surmonter. Toutefois, cette approche nécessite une puissance de calcul significative, car chaque individu doit être évalué, rendant la mise en place d'un GA parfois trop coûteuse pour des SCN de grande dimension.

Une seconde famille de procédés, plus légère, consiste à conserver la **dynamique DSL** classique tout en introduisant des **shakes** ponctuels. Ces secousses sont appliquées périodiquement ou sous certaines conditions. Par exemple, toutes les k itérations, on ajoute un bruit aléatoire à un ensemble de $\omega_{i,j}$ ou on met temporairement à zéro un pourcentage de liaisons. Cette intervention modifie légèrement la configuration courante, l'éloignant d'un minimum local où elle pourrait stagner. Une alternative consiste à déclencher ces **shakes** lorsqu'un **plateau** apparaît dans la convergence, signalé par une norme $\|\Delta\omega\| \approx 0$, indiquant que le réseau ne progresse plus. L'augmentation temporaire du degré de liberté relance alors la

recherche d'une organisation plus efficace. Cette méthode permet de **redynamiser** le réseau lorsqu'il est bloqué, sans imposer la gestion complète d'une population comme dans un algorithme génétique, ni le contrôle continu d'un paramètre de température comme dans le recuit simulé.

C. Mélange DSL + Perturbations Globales

Il existe une **forme générale** pour intégrer dans la **dynamique** DSL un **terme** supplémentaire qui recouvre un bruit de recuit, une mutation génétique, un "shake" aléatoire, ou tout autre mécanisme global. On écrit :

$$\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) + \Delta_{DSL}(i,j) + \Delta_{global}(i,j),$$

où $\Delta_{\rm DSL}(i,j)$ se limite à la variation usuelle associée à la **descente** contrôlée par la synergie locale :

$$\Delta_{\mathrm{DSL}}(i,j) = \eta \left[S(i,j) - \tau \,\omega_{i,j}(t) \right].$$

Le terme $\Delta_{\mathrm{global}}(i,j)$ incarne quant à lui la **perturbation** choisie. On peut lui donner la forme d'un **bruit stochastique** $\sigma(t)$ $\xi_{i,j}(t)$ pour le **recuit simulé**, d'une "**mutation**" pour un algorithme génétique, ou d'un "shake" appliqué à intervalles réguliers si on souhaite relancer la dynamique en cas de stagnation. L'idée cruciale est de **fusionner** la **descente locale** pilotée par S(i,j) et τ avec la **capacité d'exploration** qu'offre la perturbation globale, laquelle évite les minima locaux et procure une plus grande robustesse.

En guise d'**exemple**, lorsqu'on applique le **recuit simulé**, on définit $\Delta_{\text{global}}(i,j) = \sigma(t) \, \xi_{i,j}(t)$ où la "température" $\sigma(t)$ diminue progressivement pour restreindre l'amplitude des fluctuations et stabiliser la structure émergente. Une autre option consiste à introduire une **perturbation périodique** en secouant aléatoirement 10 % des liaisons toutes les K itérations afin d'éviter un état bloqué. Dans chaque cas, la formulation

$$\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) + \Delta_{\mathrm{DSL}}(i,j) + \Delta_{\mathrm{global}}(i,j)$$

assure que la **dynamique** DSL reste au cœur de l'**auto-organisation**, tandis que la **perturbation** injecte une dose d'aléatoire ou de variabilité pour explorer l'espace des configurations et dépasser les limitations des descentes locales classiques.

D. Avantages, Limites et Conclusion

L'introduction de stratégies stochastiques ou globales dans le DSL, comme le recuit simulé, les algorithmes génétiques ou les "shakes", offre plusieurs avantages essentiels. L'ajout d'une perturbation contrôlée réduit le risque de rester bloqué dans des minima locaux, maintenant l'exploration active de l'espace des pondérations $\omega_{i,j}$ pour permettre aux clusters ou macroblocs d'évoluer si la configuration actuelle s'avère sous-optimale. L'exploration de l'espace des partitions ou de la matrice ω s'enrichit, facilitant la découverte de nouveaux agencements, qu'il s'agisse de "clustering" plus structuré ou de sous-structures plus expressives. De plus, l'intensité de ces perturbations (recuit, mutation, shakes) peut être ajustée selon la phase du processus, favorisant une forte exploration initiale suivie d'un décrément progressif pour stabiliser la convergence en phase finale.

Cependant, ces méthodes présentent certaines **limites**. La **complexité** de paramétrage peut être élevée, nécessitant un réglage précis de la "température" dans le recuit, de la fréquence et de l'amplitude des shakes, ou encore des taux de mutation et de croisement dans un algorithme génétique. De plus, la **charge de calcul** augmente souvent, en particulier lorsqu'un algorithme génétique manipule une population d'individus $\{\omega\}$, chacun devant être évalué via une fonction de coût \mathcal{J} . Par ailleurs, malgré l'introduction de bruit, l'évolution peut rester piégée dans des attracteurs complexes si la température décroît trop rapidement dans le recuit ou si les mutations sont trop rares, limitant ainsi la capacité d'exploration du système.

7.1.2.2. Montrer la Compétition Avancée (Inhibition, Saturation Dynamique)

Au-delà du **risque** de minima locaux, un **Synergistic Connection Network (SCN)** peut subir d'autres dérives telles que la **prolifération** de liaisons moyennes, la **confusion** entre multiples clusters ou la **dominance** excessive de certains liens. Pour éviter ces phénomènes, plusieurs **mécanismes** de régulation sont employés sous la notion de **compétition**. Parmi eux, l'**inhibition dynamique** limite le nombre de connexions fortes qu'un nœud peut conserver simultanément, tandis que la **saturation** (ou clipping) des pondérations empêche quelques liens de devenir excessivement dominants. Ces stratégies visent à **stabiliser** la structure du SCN, améliorer la **lisibilité** des clusters et accélérer la **convergence** du système.

A. Inhibition Dynamique

L'idée d'**inhibition** avait déjà été évoquée dans différents chapitres antérieurs (voir par exemple chap. 4.4), et elle prend souvent la forme d'une modification de la mise à jour DSL. Plus précisément, on enrichit la formule

$$\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) + \eta \big[S(i,j) - \tau \,\omega_{i,j}(t) \big]$$

en y ajoutant un terme inhibiteur, conduisant à

$$\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) + \eta \big[S(i,j) - \tau \, \omega_{i,j}(t) \big] - \gamma \sum_{k \neq i} \, \omega_{i,k}(t).$$

Ce terme d'inhibition, noté $-\gamma \sum_{k\neq j} \omega_{i,k}(t)$, instaure une **compétition latérale** où plus un nœud \mathcal{E}_i établit de connexions fortes avec d'autres nœuds \mathcal{E}_k , plus sa liaison avec \mathcal{E}_j est pénalisée. Ce mécanisme accentue le **contraste** dans les pondérations $\omega_{i,j}$ en empêchant une entité de se connecter de manière équivalente à trop de partenaires simultanément. Cette dynamique s'apparente à la **compétition synaptique** en neurosciences, où un neurone ne peut entretenir qu'un nombre restreint de connexions robustes, les autres étant naturellement affaiblies ou éliminées.

La **motivation** derrière cette inhibition est d'éviter un état où un réseau saturé de liaisons "moyennes" domine, sans polarisation claire ni distinction nette entre les clusters. En contraignant chaque nœud \mathcal{E}_i à limiter le nombre de connexions fortes qu'il peut entretenir, on l'incite à se concentrer sur quelques liens stratégiques. Cela **renforce** les connexions réellement justifiées par une synergie élevée S(i,j), tandis que les liaisons secondaires s'amenuisent naturellement. Cette approche améliore la **lisibilité** de la structure du réseau en accentuant le **contraste** entre les clusters, rendant plus visibles les relations dominantes et évitant une configuration confuse où toutes les pondérations resteraient à un niveau intermédiaire.

Dans un contexte multi-niveau ou plus vaste, le **palier** supérieur peut ajuster l'inhibition pour empêcher qu'un super-nœud ne s'étende de manière excessive. Cette régulation rejoint la **division** top-down (voir chap. 6.5.2) où, lorsqu'un bloc devient trop massif et hétérogène, un signal descendant intervient sur ses pondérations internes afin de faciliter une scission future. Le paramètre γ peut évoluer selon les besoins : si l'objectif est une sélectivité accrue, on l'augmente pour renforcer la compétition et réduire les liens secondaires ; si le graphe devient trop fragmenté, on le diminue afin de favoriser un maillage plus souple. Lorsque la densité du réseau devient trop élevée, une augmentation de γ réduit les connexions en surnombre, tandis qu'une baisse de ce paramètre laisse davantage de liaisons modérées se maintenir. L'inhibition dynamique joue ainsi un rôle central dans la **régulation** de la matrice ω , assurant une balance entre cohésion et séparation des clusters tout en favorisant une **auto-organisation** efficace.

B. Saturation Dynamique (Clipping)

La **saturation** (appelée aussi *clipping*) consiste à imposer une borne supérieure ω_{max} aux pondérations. Concrètement, une fois le calcul de $\omega_{i,j}(t+1)$ effectué, on applique

$$\omega_{i,j}(t+1) \leftarrow \min(\omega_{i,j}(t+1), \omega_{\max}).$$

Cette contrainte borne empêche toute liaison de croître indéfiniment, quel que soit l'enthousiasme de la synergie S(i,j). Du point de vue **mathématique**, le seuil ω_{\max} agit comme un véritable "cap" sur la valeur prise par $\omega_{i,j}$, de sorte que si la mise à jour $\Delta\omega_{i,j}$ propulse $\omega_{i,j}(t+1)$ au-dessus de ω_{\max} , on la ramène simplement à ω_{\max} .

Le **bénéfice** premier est d'empêcher un ou deux liens exagérément forts de "monopoliser" la structure, ce qui se produirait si une synergie $S(i,j)\approx 1$ se maintenait en permanence et qu'aucun mécanisme ne la contenait. Sans borne supérieure, on risquerait de voir $\omega_{i,j}$ se rapprocher de $1/\tau$ ou plus, au détriment d'autres connexions. En imposant un "cap" à $\omega_{i,j}$, on favorise une **meilleure distribution** des ressources au sein d'un nœud \mathcal{E}_i , car même un lien très pertinent ne dépassera pas ω_{\max} . Sur le plan **algorithmique**, ce clipping empêche par ailleurs l'apparition d'**instabilités** ou la divergence de $\omega_{i,j}$ si l'on combine la formule DSL à un bruit (recuit) élevé.

Dans une **version dynamique**, ω_{max} peut évoluer au fil des itérations afin de moduler la croissance des pondérations. Une approche consiste à commencer avec un cap bas, freinant l'augmentation initiale des poids, puis à l'augmenter progressivement si la dynamique du réseau le nécessite. Une autre stratégie consiste à laisser les connexions se renforcer librement au début, afin d'identifier rapidement les liens dominants, puis à introduire un seuil ω_{max} plus tard pour stabiliser la structure et empêcher qu'un petit ensemble de connexions ne prenne une importance disproportionnée. Cette flexibilité dans l'évolution du "cap" permet d'adapter la saturation aux différentes phases de l'auto-organisation dans le SCN, assurant ainsi un équilibre entre exploration et consolidation des liens.

C. Synergie entre Inhibition et Clipping

Il est possible de **combiner** l'inhibition et le clipping au sein d'un **SCN** pour contraindre la distribution des pondérations $\{\omega_{i,j}\}$ à la fois en limitant le nombre de liaisons moyennes et en

empêchant l'émergence de quelques liaisons trop dominantes. L'**inhibition** agit sur la composante "somme" au sein d'un même nœud \mathcal{E}_i , conduisant à

$$\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) + \eta [S(i,j) - \tau \omega_{i,j}(t)] - \gamma \sum_{k \neq j} \omega_{i,k}(t),$$

ce qui contraint un nœud à ne pas maintenir un trop grand nombre de liens d'intensité moyenne. La **saturation** ou clipping, quant à elle, impose un seuil ω_{max} empêchant toute pondération de croître indéfiniment, après mise à jour, on applique

$$\omega_{i,i}(t+1) \leftarrow \min(\omega_{i,i}(t+1), \omega_{\max}).$$

Ceci limite la valeur des liaisons les plus fortes et empêche qu'un petit nombre d'entre elles ne devienne hyperdominant. Deux mécanismes complémentaires entrent en jeu. D'une part, l'inhibition des liens moyens favorise la spécialisation locale. D'autre part, la restriction de la croissance des connexions fortes prévient la formation d'un réseau dominé par quelques liaisons surpuissantes. Cette **double contrainte** stabilise la structure globale, maintenant un équilibre entre connexions faibles et fortes. Elle évite également les ambiguïtés liées à un enchevêtrement de poids intermédiaires ou, à l'inverse, une centralisation excessive autour de quelques liens. Le **SCN** gagne ainsi en **lisibilité**, avec des clusters mieux définis, et en **robustesse**, empêchant la dynamique DSL de se laisser envahir par des extrêmes.

D. Implications pour la Dynamique

Dans un **SCN** intégrant à la fois l'**inhibition** et le **clipping**, la **stabilité** des clusters est renforcée. Les entités ne se dispersent pas en développant un grand nombre de liaisons d'intensité moyenne mais privilégient des connexions réellement significatives. Si une accumulation excessive de pondérations se produit sur un même nœud, l'inhibition freine la prolifération des liaisons intermédiaires. Parallèlement, la saturation limite les liens extrêmes, empêchant un unique couple (i,j) d'atteindre une valeur disproportionnée. Cette combinaison assure un équilibre dans la dynamique du réseau et préserve la cohérence de l'auto-organisation. D'un point de vue mathématique, la formule de base de la dynamique DSL

$$\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t)\eta[S(i,j) - \tau \,\omega_{i,j}(t)]$$

devient

$$\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t)\eta \big[S(i,j) - \tau \,\omega_{i,j}(t)\big] - \gamma \sum_{k\neq i} \,\omega_{i,k}(t)$$

puis est suivi d'un clipping:

$$\omega_{i,j}(t+1) \leftarrow \min(\omega_{i,j}(t+1), \omega_{\max}).$$

Cette combinaison favorise une **clarification rapide** du réseau, car les liaisons superflues s'étiolent tandis qu'aucun lien isolé ne devient excessivement dominant. L'**évolution** du système s'en trouve accélérée : le réseau initial, souvent dense et confus, s'allège progressivement sous l'effet de l'inhibition et du clipping, aboutissant à quelques **clusters bien définis**. Sur le plan algorithmique, cette sélectivité accrue simplifie la détection des **groupes principaux**, améliorant ainsi l'efficacité et la lisibilité de la structure émergente.

Dans l'**interaction avec un recuit** ou toute autre heuristique stochastique (voir section 7.1.2.1), l'inhibition et le clipping jouent un rôle de **régulation** tout au long du processus. Pendant la

phase "chaude", où la température ou le bruit introduisent des variations dans les pondérations $\omega_{i,j}$, l'inhibition limite la prolifération des liaisons moyennes, tandis que le cap ω_{max} empêche la formation de liens excessivement dominants. Lorsque la température diminue en phase "froide", le SCN atteint un équilibre plus sélectif, où les liaisons significatives sont stabilisées et où aucun sous-groupe unique ne monopolise la structure émergente.

7.1.2.3. Évoquer l'Apprentissage Continu et l'Adaptation en Temps Réel

Les approches d'optimisation (7.1.2.1) et de compétition avancée (7.1.2.2) assurent la stabilité et la régulation d'un SCN, mais elles ne suffisent pas lorsque le réseau évolue dans un environnement dynamique. Dans la plupart des cas pratiques, les flux de données ne sont pas figés : de nouvelles entités émergent, des événements modifient la structure, et les conditions varient au fil du temps. Pour garantir une adaptabilité en temps réel, le Deep Synergy Learning (DSL) doit être capable d'apprentissage incrémental, c'est-à-dire d'ajuster ses pondérations $\omega_{i,j}$ de manière progressive sans nécessiter un recalcul global. Cette section explore les mécanismes permettant cette mise à jour continue, notamment les ajustements locaux des poids, la réévaluation des synergies et les rétroactions dynamiques qui assurent une plasticité optimale du réseau.

A. Mise à Jour Incrémentale et Flux de Données

Dans de nombreux SCN, il arrive que de nouvelles entités \mathcal{E}_{n+1} , \mathcal{E}_{n+2} , ... surviennent, ou qu'au contraire certaines soient retirées lorsqu'elles deviennent obsolètes. On souhaite alors insérer ou supprimer ces nœuds \mathcal{E}_m sans devoir recomputer l'intégralité de la matrice de pondérations $\{\omega_{i,j}\}$ (de taille $O(n^2)$), ce qui serait coûteux. Lorsque survient une **insertion**, on initialise par exemple $\omega_{(n+1),j}(t)$ à 0 ou à de petites valeurs aléatoires pour tous les j existants. On applique ensuite la mise à jour locale, par exemple sous la forme :

$$\omega_{(n+1),j}(t+1) = \omega_{(n+1),j}(t) + \eta [S(\mathcal{E}_{n+1}, \mathcal{E}_j) - \tau \, \omega_{(n+1),j}(t)].$$

Les mécanismes d'**inhibition** et de **clipping** (voir chap. 7.1.2.2) peuvent intervenir à ce stade pour prévenir un gonflement excessif des liens. De la sorte, la nouvelle entité \mathcal{E}_{n+1} prend place dans le réseau sans déclencher une reconfiguration totale. On se limite souvent à un **voisinage** $N(n+1) \subset \{1, ..., n\}$, c'est-à-dire à un ensemble restreint de nœuds j pour lesquels on estime que la **synergie** $S(\mathcal{E}_{n+1}, \mathcal{E}_j)$ pourrait être significative.

Lorsqu'un **retrait** est nécessaire, on peut choisir de faire décroître progressivement $\omega_{m,j}(t)$ vers zéro pour l'entité \mathcal{E}_m sur plusieurs itérations, ou bien supprimer directement ces liens si \mathcal{E}_m est définitivement inutilisable (capteur défaillant, objet supprimé, etc.). Dans tous les cas, la dynamique **DSL** reste inchangée : les pondérations $\omega_{m,j}$ s'ajustent localement, ce qui permet d'éviter un recalcul global et de préserver la cohérence du réseau sans perturber son organisation.

Cette approche met en avant un **apprentissage en continu**, où le réseau conserve une **plasticité** permanente. Contrairement à un modèle statique où l'entraînement s'arrête après un certain nombre d'itérations, ici, $\omega(t)$ évolue indéfiniment, s'ajustant aux nouvelles informations qui façonnent progressivement la structure. La synergie S(i,j) se modifie au fil du temps, entraînant une mise à jour adaptative des pondérations $\omega_{i,j}$. Conceptuellement, cette dynamique $\omega(t)$ peut être assimilée à un **processus incrémental**, semblable aux flux de données évoqués au chapitre

9. Cela garantit au **SCN** une **capacité d'adaptation** continue, intégrant de nouvelles entités sans perturber l'équilibre global du réseau.

B. Adaptation en Temps Réel: Rôle du Flux Top-Down

Dans des applications robotiques, conversationnelles ou de recommandation, le **contexte** et le **but** peuvent se modifier au fil du temps. Un robot peut changer de **mission** (transport, exploration, saisie), un chatbot peut voir apparaître un nouveau sous-thème de discussion. Le **DSL**, muni d'un niveau macro (cf. chap. 6), peut alors réorienter la **synergie** au niveau micro afin de répondre aux impératifs globaux. Pour y parvenir, on introduit un **terme de feedback** $\Delta_{\text{down}}(i,j)$ dans la mise à jour :

$$\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) + \eta \left[S\left(\mathcal{E}_i, \mathcal{E}_j\right) - \tau \,\omega_{i,j}(t) \right] + \Delta_{\text{down}}(i,j).$$

Si le macro-nœud (ou super-nœud) détecte qu'un cluster local n'est plus pertinent à la tâche courante, $\Delta_{\text{down}}(i,j)$ peut être négatif afin d'**inhiber** ces liens et forcer la réorganisation. À l'inverse, s'il juge nécessaire de renforcer rapidement une liaison, le terme $\Delta_{\text{down}}(i,j)$ devient positif, accélérant la convergence au niveau micro. Grâce à cette **cohérence** entre paliers, le SCN n'est pas contraint de réapprendre entièrement dès qu'un paramètre global change. Les pondérations $\omega_{i,j}$ évoluent sous l'influence du **feedback** descendant tout en conservant l'autoorganisation locale, donnant un **réseau** flexible, apte aux ajustements continus.

C. Avantages Mathématiques et Opérationnels

L'apprentissage continu assure une évolution fluide du réseau, sans nécessiter d'interruptions brutales ni de réentraînements globaux. Contrairement aux approches par lots qui figent la structure après un certain nombre d'itérations, la matrice $\omega_{i,j}$ reste en perpétuelle adaptation, répondant à l'ajout d'entités et aux ajustements induits par le feedback macro. Cette flexibilité est essentielle dans un environnement dynamique, où un réseau figé risquerait de devenir obsolète rapidement.

Dans un modèle neuronal classique, l'intégration de nouveaux capteurs ou classes impliquerait souvent une phase de réentraînement coûteuse. Ici, l'ajout d'une nouvelle entité \mathcal{E}_{n+1} se fait avec un **impact minimal**, préservant la structure existante sans perturber les liaisons déjà établies. De plus, les **mécanismes d'optimisation** introduits précédemment (recuit, heuristiques globales, inhibition, clipping) s'adaptent naturellement à ce mode incrémental. Un "shake" peut être déclenché pour stabiliser un afflux important de nouvelles entités, tandis qu'une **inhibition sélective** limite la prolifération de liaisons moyennes, maintenant ainsi une **cohérence structurelle** même lorsque la taille du réseau évolue.

7.1.3. Structure du Chapitre

Après avoir présenté le **contexte** (7.1.1) et les **objectifs** (7.1.2) poursuivis par ce chapitre, nous proposons une organisation en plusieurs sections (7.2 à 7.10), chacune abordant un **volet** particulier des **algorithmes d'optimisation** et des **méthodes d'adaptation dynamique** dans le SCN (Synergistic Connection Network). Cette vue d'ensemble permettra de comprendre l'agencement logique du contenu et d'anticiper les liaisons avec les **chapitres** suivants.

7.1.3.1. Vue d'Ensemble des Sections (7.2 à 7.10)

Le chapitre 7 explore un ensemble de stratégies destinées à optimiser et ajuster la dynamique d'un Synergistic Connection Network (SCN) dans le cadre du Deep Synergy Learning (DSL). Chaque section introduit un aspect clé de cette optimisation, formant une progression logique depuis les fondements théoriques jusqu'aux applications concrètes.

Les sections 7.2 à 7.10 couvrent un large spectre de problématiques : éviter les minima locaux, instaurer une régulation compétitive des liaisons, limiter la saturation des pondérations, intégrer de nouvelles entités sans perturber la structure existante et fusionner diverses heuristiques globales. L'organisation du chapitre permet d'aborder ces défis de manière progressive, en mettant en évidence les liens entre chaque méthode et en démontrant leur impact par des études de cas et des comparaisons expérimentales.

1. Section 7.2 : Principes Généraux de l'Optimisation dans le DSL

Dans cette section, on revoit comment la mise à jour

$$\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) + \eta \big[S(i,j) - \tau \, \omega_{i,j}(t) \big]$$

peut être comprise dans un **cadre** plus large de minimisation ou de maximisation d'une **fonction d'énergie** $\mathcal{J}(\Omega)$. Une analogie est faite avec des procédés de "descente de gradient" locaux, ce qui éclaire les raisons pour lesquelles un **SCN** peut se retrouver piégé dans des **minima locaux**. On y présentera également la contrainte de complexité $O(n^2)$ (ou plus) lorsque le nombre d'entités n est grand, justifiant la recherche de méthodes pour **réduire** la densité du réseau ou **simplifier** certaines phases de calcul.

2. Section 7.3 : Recuit Simulé et Perturbations Stochastiques

Cette section explore le **recuit simulé**, une approche inspirée des modèles physiques où l'introduction d'une "température" $\sigma(t)$ permet d'autoriser des **sauts stochastiques** dans la configuration du réseau. L'injection d'un **bruit aléatoire** $\sigma(t)$, $\xi_{i,j}(t)$ dans la mise à jour des pondérations ω est détaillée, ainsi que les principaux schémas de décroissance de σ , tels que α^t ou $\frac{1}{\log(t+2)}$.

L'objectif de cette démarche est double. D'une part, elle permet de **libérer** le réseau d'un attracteur local, évitant ainsi qu'il ne se fige prématurément dans une configuration sous-optimale. D'autre part, elle **élargit** la recherche de configurations, facilitant ainsi la **découverte** de partitions plus globalement optimales.

3. Section 7.4 : Inhibition Avancée et Contrôle de la Compétition

Après avoir vu comment **relancer** la dynamique par du bruit (ou d'autres perturbations), on se penche sur la nécessité d'**imposer** une **compétition** dans le SCN, afin d'éviter la prolifération des liens "moyens" ou la domination écrasante de quelques liaisons "hyper-fortes".

• On explique le **principe** de l'inhibition latérale (ou globale), par lequel $\omega_{i,j}$ se voit soustraire un terme en fonction de la somme $\sum_k \omega_{i,k}$.

• On illustre aussi la **saturation** (clipping) qui borne $\omega_{i,j}$ à une valeur ω_{max} . L'objectif est de **limiter** l'inflation et de promouvoir une **sélectivité** du réseau (peu de liens forts, beaucoup de liens faibles ou nuls), renforçant la clarté des clusters et la robustesse face à l'excès de connexions.

4. Section 7.5 : Méthodes Hybrides et Heuristiques

Dans cette partie, l'accent se porte sur des **algorithmes** plus variés que le simple recuit, comme les **algorithmes génétiques**, la **sparcification** par k-NN, les **colonies de fourmis**, etc. Le point clé est de **montrer** comment la dynamique DSL peut **coexister** avec de telles heuristiques, chacune d'elles pouvant explorer l'espace des configurations $\{\omega_{i,j}\}$ de manière plus radicale ou plus globale. La section discute aussi de la **cohabitation** des coûts de calcul (répartition de la charge), de la possibilité de "multi-run" pour affiner la solution, et de la souplesse offerte par une **architecture** SCN modulaire (voir chap. 5).

5. Section 7.6 : Adaptation Incrémentale et Apprentissage Continu

Cette section renoue avec l'idée (déjà esquissée en 7.1.2.3) d'apprentissage continu et d'adaptation en flux. Elle étudie comment, concrètement, on insère une nouvelle entité \mathcal{E}_{n+1} dans le réseau sans tout recalculer, comment on "oublie" ou "prune" certains nœuds devenus obsolètes, et comment on peut planifier des **mini-perturbations** (recuit ou inhibition plus forte) à intervalles réguliers pour contrer la stagnation à long terme. Cette logique rend le **DSL** "vivant" et perpétuel, plutôt qu'un simple algorithme batch.

6. Section 7.7: Couplage avec des Approches de Renforcement

Cette partie montre comment, en plus de la synergie S(i,j) calculée localement, on peut **introduire** un **signal de récompense** global ou extrinsèque, typique de l'apprentissage par renforcement (RL). Ainsi, la **dynamique** DSL se voit modifiée pour tenir compte non seulement des corrélations internes, mais aussi d'un retour externe (ex. réussite d'une tâche robotique, satisfaction utilisateur). On envisage alors un **réseau** où ω s'ajuste à la fois selon les synergies micro et selon une "récompense" fournie par un environnement ou par un module RL multi-agent.

7. Section 7.8 : Comparaison Expérimentale et Paramétrages

Après avoir présenté toutes ces **techniques** (recuit, inhibition, heuristiques globales, apprentissage continu, etc.), il s'avère nécessaire de **comparer** leurs effets en pratique. Cette section propose des scénarios simples ou moyennement complexes pour **évaluer** comment la dynamique DSL de base se comporte face à un DSL enrichi d'un recuit simulé ou d'une inhibition dynamique. Les mesures portent sur la **qualité** (énergie finale, modularité du partitionnement), la **vitesse** (nombre d'itérations pour converger) ou la **robustesse** (résistance aux perturbations). On discute aussi du **paramétrage** (calibrage des températures, de γ , etc.) et de la sensibilité de ces paramètres.

8. Section 7.9 : Études de Cas

Pour concrétiser davantage, on passe à plusieurs démonstrations ou mini-applications :

- **Simulation** d'un SCN de petite taille (20–50 entités) avec des patterns artificiels, observant la convergence avec/sans recuit.
- **Exemple** en robotique dans un contexte multi-capteurs et multi-tâches. L'inhibition permet de sélectionner un sous-ensemble de connexions pertinentes selon le scénario.
- Cas symbolique-subsymbolique ou "conceptuel", où le couplage RL + DSL montre l'apport du signal de récompense pour clarifier la structure.

Ces études de cas éclairent la mise en œuvre concrète des méthodes d'optimisation.

9. Section 7.10: Conclusion et Ouverture

Enfin, la dernière section **synthétise** les diverses **stratégies** exposées, en pointant leurs avantages et leurs limites. On discute aussi de pistes d'amélioration, tels que :

- Des heuristiques plus fines pour l'inhibition,
- Des mécanismes de recuit multi-phase,
- Des intégrations plus approfondies avec l'apprentissage par renforcement.

On fait **le pont** vers les chapitres suivants (8 et 9) où ces techniques trouvent un terrain d'application privilégié :

- **Multimodal** (Chap. 8), où la diversité de flux (vision, texte, audio) accroît la nécessité d'un SCN robuste aux collisions et conflits.
- **Temps réel** (Chap. 9), où la mise à jour en **flux continu** s'avère cruciale, et où l'adaptation rapide du SCN est de mise.

Rôle de ces Sections

La progression de 7.2 à 7.10 met en avant la diversité des solutions d'**optimisation** et d'**adaptation** disponibles pour le DSL. Chaque section approfondit un aspect particulier comme le recuit, les heuristiques globales, l'inhibition ou l'apprentissage continu, avant d'explorer des **comparaisons** expérimentales et des **cas pratiques**. Cette structuration permet d'unifier les défis abordés dans les chapitres précédents, notamment les minima locaux, la surdensité ou la lenteur de convergence, et d'y apporter des **réponses ciblées** à travers des **algorithmes** et des **ajustements stratégiques**.

En somme, ce **chapitre 7** constitue la **boîte à outils** qui, s'appuyant sur les fondations du DSL, va rendre le **Synergistic Connection Network** plus **efficace**, plus **flexible** et plus **adapté** à des applications réalistes (grande échelle, flux évolutionnaire, environnements changeants).

7.1.3.2. Liens avec Chapitres Futurs (8 : Multimodal, 9 : Évolutions Temps Réel...)

Les méthodes d'optimisation, de régulation et d'adaptation décrites dans ce chapitre 7 ne sont pas de pures techniques isolées. Elles constituent en réalité un socle transversal qui viendra enrichir des scénarios plus spécifiques, lesquels seront abordés dans les chapitres suivants. Le chapitre 8 se consacre à la fusion multimodale, où coexistent plusieurs modalités (vision, texte, audio, capteurs...), tandis que le chapitre 9 traite des évolutions en temps réel et de l'apprentissage continu. Dans l'un et l'autre, les approches ici présentées (recuit simulé, heuristiques globales, inhibition et clipping, apprentissage incrémental) trouvent un terrain privilégié, renforçant leur utilité et leur portée.

A. Chapitre 8 : DSL Multimodal

Le **cadre multimodal** dans un **Synergistic Connection Network** (**SCN**) implique la gestion simultanée de plusieurs **modalités** telles que la vision, le texte, l'audio ou d'autres flux de capteurs. Cette diversité de canaux accroît la dimension du réseau, puisque le nombre d'entités, souvent noté nn, peut devenir considérable. Il en résulte une structure de taille O(n2) mathcal $O(n^2)$ pour la matrice de pondérations ω i,j ω i,j ω i,j ω i.

Du point de vue **mathématique**, on observe que la logique d'**auto-organisation** se complexifie dès lors que chaque couple (i,j)(i,j) peut être associé à diverses **synergies** selon la modalité considérée. Il peut s'agir de similarité d'images, de corrélation audio, de distances textuelles, voire de correspondances cross-modales. Il faut alors maintenir la cohérence globale de l'ensemble des pondérations ω omega tout en respectant les mécanismes DSL (renforcement ou inhibition).

Lorsque ces sources multimodales se combinent, il est fréquent qu'elles génèrent un réseau très **dense**. Certains canaux peuvent dominer si la synergie d'un type est souvent plus élevée, conduisant à des liens massivement renforcés dans une modalité, et à une négligence partielle des autres. Les méthodes décrites antérieurement (chapitre 7) sur l'**optimisation** et la **compétition** prennent alors toute leur importance.

Le **recuit simulé**, par exemple, peut aider à franchir les barrières d'énergie, surtout dans un contexte où l'on se retrouve confronté à des minima locaux. L'**inhibition** latérale empêche un nœud de conserver trop de liaisons d'intensité moyenne, forçant une spécialisation par modalité ou un choix sélectif de quelques synergies fortes. Le **clipping** (saturation) borne la valeur de certains liens, évitant ainsi qu'une modalité unique ne monopolise la quasi-totalité des connexions et ne fasse gonfler démesurément les pondérations.

L'objectif est d'obtenir un **réseau multimodal** où les interactions entre canaux sont équilibrées. Les flux texte, image, audio ou sensoriels conservent leurs synergies pertinentes sans être surexploités. Un **DSL** bien paramétré assure ainsi une **scalabilité** efficace, capable d'intégrer un grand volume de données hétérogènes grâce aux mécanismes de compétition, d'inhibition et d'heuristiques globales de stabilisation.

Au **chapitre 8**, il sera donc question de voir concrètement comment la fusion multimodale s'effectue dans un SCN, comment la hiérarchie de niveaux (chapitre 6) se raccorde à diverses modalités, et comment les techniques d'optimisation ou de compétition (chapitre 7) se déploient dans un univers où la matrice ω\omega reflète des interactions multiples. Cette stratégie garantit un **DSL** apte à traiter, de manière conjointe, des sources variées (vision, texte, audio) sans perdre en lisibilité ni en performance.

B. Chapitre 9 : Évolutions Temps Réel et Apprentissage Continu

L'apprentissage continu joue un rôle fondamental dans un SCN hiérarchique confronté à un flux croissant de données ou d'entités. Le **chapitre 9** explore cette dynamique où le réseau reste en évolution permanente. De nouvelles entités $\{\mathcal{E}_{n+1}, \mathcal{E}_{n+2}, ...\}$ sont intégrées régulièrement, d'autres disparaissent, et les objectifs du système peuvent changer. Dans ce cadre, le SCN fonctionne comme un **réseau adaptatif** où les pondérations $\omega_{i,j}$ s'ajustent en continu pour suivre l'évolution des synergies locales et des orientations macro.

L'adaptation repose sur l'intégration d'une nouvelle entité \mathcal{E}_{n+1} sans nécessiter un réapprentissage complet. On initialise les pondérations $\omega_{(n+1),j}$ à un niveau faible, puis la mise à jour DSL s'applique avec $\Delta\omega=\eta[S-\tau\,\omega]$. Les mécanismes abordés en section 7.1.2.3, comme le **feedback descendant** et le suivi de la norme d'évolution, permettent une intégration progressive au palier local. L'objectif est de minimiser les perturbations sur la structure existante tout en autorisant des ajustements si la nouvelle entité modifie significativement la synergie globale.

Cette logique s'étend au **contrôle top-down** lorsque le macro-nœud (ou un sous-système de niveau supérieur) identifie la nécessité d'une reconfiguration. Un changement de contexte, comme l'arrivée d'un nouvel objectif pour un groupe d'entités, peut déclencher un **signal** négatif ou positif dans la mise à jour $\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) + \eta[S(i,j) - \tau \omega_{i,j}(t)] + \Delta_{\text{down}}(i,j)$. Si ce signal est négatif, il inhibe des liens devenus obsolètes ; s'il est positif, il soutient de nouvelles interconnexions. De cette manière, le SCN préserve un **équilibre** entre la cohérence locale (chap. 7 sur l'optimisation et la compétition) et la cohérence globale (chap. 6 sur la hiérarchie et la logique top-down).

Cette capacité d'évolution **en temps réel** est essentielle dans des applications comme la robotique multi-agent, où les missions évoluent, ou dans un chatbot, où les sujets de conversation se déplacent progressivement. Le **DSL** s'adapte en synergie avec des **méthodes** comme le recuit simulé ou le "shake" (voir 7.1.2.1). Lorsqu'une stagnation ou un décalage entre le local et le global survient, un bruit modéré ou une inhibition plus marquée permettent de réorienter la structure. L'objectif est d'assurer une **stabilité** tout en laissant une **liberté** d'évolution continue. Cet **apprentissage permanent** évite le re-entraînement systématique du réseau, réduit la complexité des mises à jour et garantit que le **SCN** reste opérationnel et pertinent face aux changements de l'environnement.

7.2. Principes Généraux de l'Optimisation dans le DSL

Dans la dynamique du **Deep Synergy Learning (DSL)**, la mise à jour des pondérations $\omega_{i,j}(t+1)$ s'effectue localement au fil des itérations. Toutefois, on peut aussi comprendre cette évolution comme un **processus** d'**optimisation** (ou de recherche d'un minimum) dans l'espace de liaisons $\{\omega_{i,j}\}$. Autrement dit, si l'on définit une **énergie** ou **fonction potentielle** \mathcal{J} , la règle DSL correspond à une forme de **descente** implicite de \mathcal{J} — à ceci près que la synergie S(i,j) peut elle-même être non linéaire et évoluer au cours du temps.

L'**objectif** de ce paragraphe (7.2) est de poser les **fondations** de ce point de vue "optimisation" :

- Expliquer comment la **notion** de fonction d'énergie $\mathcal{J}(\Omega)$ (développée en Chap. 2.4.3) offre une **lecture** mathématique de la dynamique,
- Montrer le **conflit** potentiel entre **descente locale** (risques de minima locaux) et **recherche globale**,
- Soulever les **contraintes** liées à la **taille** *n* du réseau et le besoin d'**approximations** pour maintenir un **équilibre** entre complexité de calcul et qualité de la solution.

7.2.1. Énergie ou Fonction Potentielle

Le concept d'énergie ou de fonction potentielle $\mathcal J$ joue un rôle fondamental en connectant la **dynamique DSL** aux principes d'optimisation. L'objectif est de **définir** un critère global $\mathcal J(\Omega)$ dont la **minimisation** favorise la **formation** de clusters et assure une **cohérence** entre entités.

7.2.1.1. Étude Très Détaillée : Rappel de la Notion de $\mathcal{J}(\Omega)$ (Référence Chap. 2.4.3)

Le **Deep Synergy Learning (DSL)** se prête à une **formulation** en termes d'**énergie** (ou de **fonction potentielle**) \mathcal{J} . Cette approche, déjà esquissée au **Chap. 2.4.3**, relie la **dynamique** du Synergistic Connection Network (SCN) à des principes d'**optimisation** plus classiques. L'idée centrale consiste à construire un critère $\mathcal{J}(\Omega)$ (où Ω désigne la **matrice** des pondérations $\{\omega_{i,j}\}$) dont la **minimisation** correspond à une configuration de réseau favorisant la **cohérence** (ou les **clusters**) entre entités fortement synergiques, tout en contrôlant la **densité** ou l'**amplitude** des liaisons.

Dans le Chapitre 2.4.3, un prototype de cette énergie avait été introduit :

$$\mathcal{J}(\mathbf{\Omega}) = -\sum_{i,j} \ \omega_{i,j} \left(S(i,j) \right) \ + \ \mathcal{R}(\mathbf{\Omega}).$$

La présente sous-section (7.2.1.1) rappelle et développe ce concept, en explicitant la signification de chaque terme et en étudiant la façon dont la **mise à jour** locale (cf. chapitres sur le DSL) peut être interprétée comme une **descente** (implicite ou approximative) de \mathcal{J} .

Forme Générale de $\mathcal{J}(\Omega)$

On considère un **réseau** de n entités $\{\mathcal{E}_1, ..., \mathcal{E}_n\}$. Chacune possédant potentiellement un **poids** $\omega_{i,j}$ avec d'autres entités, la **matrice** $\Omega \in \mathbb{R}^{n \times n}$ (ou un ensemble de $\omega_{i,j}$ si on ne suppose pas nécessairement la symétrie $\omega_{i,j} = \omega_{j,i}$) décrit la configuration du SCN. On se propose de définir une "énergie" $\mathcal{J}(\Omega)$ selon deux composantes principales :

$$\mathcal{J}(\mathbf{\Omega}) = -\sum_{(i,j)} \omega_{i,j} S(i,j) + \mathcal{R}(\mathbf{\Omega}).$$

Le premier terme, $-\sum_{(i,j)} \omega_{i,j} S(i,j)$, encourage des liaisons $\omega_{i,j}$ fortes lorsque la synergie S(i,j) est élevée. D'un point de vue énergétique, on "récompense" la mise en place d'un lien $\omega_{i,j}$ important, si et seulement si S(i,j) est grand ; autrement dit, on abaisse \mathcal{J} (et donc on se rapproche d'un minimum) quand on dote le réseau de fortes connexions $\omega_{i,j}$ pour les paires (i,j) fortement synergiques. Cette somme ne fait qu'accumuler l'utilité ou l'affinité exprimée par S.

Le second terme, $\mathcal{R}(\Omega)$, constitue une **régularisation**, sans cette composante, on risquerait de voir $\omega_{i,j}$ croître sans entrave, dès lors que S(i,j) > 0. Ce **terme** \mathcal{R} peut prendre différentes formes :

$$\mathcal{R}(\mathbf{\Omega}) = \lambda_1 \sum_{(i,j)} (\omega_{i,j})^2$$
, (ex. terme quadratique)

pour modérer la croissance illimitée, ou bien

$$\mathcal{R}(\mathbf{\Omega}) = \lambda_2 \sum_{(i,j)} \omega_{i,j}$$
 ou $\lambda_3 \sum_{(i,j)} |\omega_{i,j}|$,

pour **penaliser** la taille/densité globale du réseau (voir le **Chap. 2.4.3** où des mécanismes de parsimonie apparaissent). On peut aussi introduire un **terme** d'**inhibition** compétitive (voir **Section 2.2.2.2**), réécrivant \mathcal{R} comme une fonction qui \uparrow si trop de liaisons connectées à un même nœud s'avèrent très fortes.

En posant $\mathcal{J}(\mathbf{\Omega}) = -\sum \omega_{i,j} S(i,j) + \mathcal{R}(\mathbf{\Omega})$, on peut considérer la **configuration** $\mathbf{\Omega}$ qui **minimise** \mathcal{J} . Cela revient à :

$$\min_{\mathbf{\Omega}} \mathcal{J}(\mathbf{\Omega}) = \min_{\mathbf{\Omega}} \left[-\sum_{(i,j)} \omega_{i,j} \ S(i,j) + \mathcal{R}(\mathbf{\Omega}) \right].$$

En l'absence de \mathcal{R} , on chercherait à **maximiser** $\sum \omega_{i,j} S(i,j)$. Si S(i,j) est symétrique et positive, cette maximisation favoriserait la croissance illimitée de $\omega_{i,j}$ pour toutes paires (i,j) où S(i,j) > 0. D'où la nécessité d'un terme \mathcal{R} (par exemple $1/2 \tau \sum (\omega_{i,j})^2$) forçant un équilibre. La solution "compromis" (minimiser \mathcal{J}) aboutit alors à la mise en avant des **couples** (i,j) bénéficiant d'une forte synergie, sans laisser les pondérations diverger.

Sous certaines conditions (comme l'existence d'un unique minimum local ou un aspect convexe/quasi-convexe), on peut assimiler la **mise à jour** en DSL à une **descente de gradient** implicite. En effet, la mise à jour additive

$$\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) + \eta \left[S(i,j) - \tau \,\omega_{i,j}(t) \right]$$

correspond, en omettant d'autres nuances, à

$$-\frac{\partial}{\partial \omega_{i,j}} \left(-\omega_{i,j} S(i,j) + 1/2 \tau \left(\omega_{i,j} \right)^2 \right) = S(i,j) - \tau \omega_{i,j}.$$

Ainsi, la descente de $\nabla \mathcal{J}$ sur ce **terme** est similaire à la **dynamique** DSL pour la pondération $\omega_{i,j}$. Bien entendu, on peut enrichir \mathcal{R} pour refléter des inhibitions, des couplages compétitifs, voire du pruning (Chap. 2.4.3).

Le fait de **minimiser** \mathcal{J} revient donc à favoriser des liaisons $\omega_{i,j}$ hautes pour les paires (i,j) dont S(i,j) l'est aussi, tout en imposant une **penalité** si le réseau devient trop "dense" ou si certaines connexions outrepassent leurs limites. Sur le plan algébrique, ce type de **problème** d'optimisation a souvent pour solution un arrangement en **clusters**; on regroupe naturellement les entités cohérentes (hauts scores S internes au cluster), et on maintient des connexions plus modestes (voire nulles) avec l'extérieur. D'où la lecture en **partition** ou **sous-réseaux** fortement connectés.

Le Chap. 2.4.3 exposait déjà l'intérêt de cette vision en "énergie" pour expliquer pourquoi la dynamique DSL conduit à des structures auto-organisées. L'attraction induite par $-\sum \omega_{i,j} S(i,j)$ (qui cherche à rapprocher les entités synergiques) se trouve contrebalancée par la régularisation \mathcal{R} , prévenant la croissance illimitée et assurant la parcimonie ou un certain contrôle des amplitudes. Ce cadre "pseudo-énergétique" s'apparente à la minimisation d'une énergie libre en physique statistique ou au principe de couplage local-structure globale en théorie des graphes.

Plus formellement, on peut chercher à **relier** la règle locale de mise à jour à une **équation** $\dot{\omega}_{i,j} = -\partial \mathcal{J}/\partial \omega_{i,j}$ en temps continu, montrant que la convergence d'un SCN correspond à l'obtention d'un état stationnaire au sens d'un **gradient** nul. La prise en compte des **variantes** (inhibition compétitive, mécanismes multiplicatifs) donne des formes plus complexes de \mathcal{J} . Les **chapitres** suivants (Chap. 7, Chap. 12) approfondiront l'analyse mathématique de la **stabilité** et de la **structure** minimale d'énergie, mettant en évidence comment la clusterisation émerge comme un **minimum local** (ou plusieurs minima) dans l'espace Ω .

7.2.1.2. Étude Très Détaillée : Cas Simple de l'Énergie $\mathcal{J} = -\sum \omega_{i,j} S(i,j) + \tau/2 \sum (\omega_{i,j})^2$

Dans la Section 7.2.1.1, on a rappelé comment la notion d'énergie (ou fonction potentielle) $\mathcal{J}(\Omega)$ vient éclairer la dynamique du Deep Synergy Learning (DSL). Le présent sous-chapitre (7.2.1.2) illustre un cas classique, en se limitant à une forme quadratique de régularisation et à une hypothèse de synergie S(i,j) fixée. On montre que la descente de gradient sur cette énergie coïncide alors, terme à terme, avec la règle de mise à jour en DSL (telle que décrite notamment dans les Sections 2.2.2 et 4). Ce résultat clarifie pourquoi le DSL peut être considéré, au moins dans ce cadre simplifié, comme une procédure d'optimisation implicite conduisant à la formation de clusters cohérents dans un Synergistic Connection Network (SCN).

Considérons un **réseau** de n entités $\{\mathcal{E}_1, ..., \mathcal{E}_n\}$. On introduit une **matrice** Ω rassemblant les pondérations $\omega_{i,j}$, et on se donne une **synergie** S(i,j) censée représenter l'affinité (distance inversée, co-information, etc.). Le **cas simple** consiste alors à prendre

$$\mathcal{J}(\mathbf{\Omega}) = -\sum_{i,j} \omega_{i,j} S(i,j) + \frac{\tau}{2} \sum_{i,j} \left[\omega_{i,j} \right]^2,$$

où $\tau > 0$ constitue un **paramètre** de décroissance. L'interprétation est la suivante. Le premier terme $-\sum_{i,j} \omega_{i,j} S(i,j)$ favorise l'augmentation de $\omega_{i,j}$ lorsque S(i,j) est grand. En renforçant $\omega_{i,j}$ dans les cas de forte synergie, l'énergie globale **diminue**, orientant ainsi le système vers des configurations où les liaisons significatives sont consolidées. On se rapproche donc du minimum chaque fois qu'on amplifie les liaisons entre entités jugées fortement synergiques. Le second terme, $\tau/2 \sum_{i,j} \omega_{i,j}^2$, **pénalise** la croissance excessive de $\omega_{i,j}$. Il s'apparente à un **régularisateur** quadratique imposant un certain amortissement (cf. **Chapitre 2.4.3** sur les termes de régularisation).

L'équation exprime un **compromis** entre renforcement et régulation : on favorise des valeurs élevées de $\omega_{i,j}$ lorsque S(i,j) est grand, afin de structurer des clusters solides, tout en freinant leur croissance excessive par le terme $\tau \omega_{i,j}^2$. Cela conduit mathématiquement à un **point d'équilibre**, où $\omega_{i,j}$ atteint une valeur stabilisée ou décroît, garantissant une répartition des poids qui équilibre **affinité** et **parcimonie** dans l'organisation du réseau.

Pour mieux voir que la mise à jour en DSL peut se lire comme une **descente de gradient** sur \mathcal{J} , on dérive \mathcal{J} par rapport à une pondération $\omega_{i,j}$. Le **gradient** s'écrit :

$$\frac{\partial \mathcal{J}}{\partial \omega_{i,j}} = -S(i,j) + \tau \,\omega_{i,j}.$$

Le premier terme -S(i,j) provient de la dérivée de $-\sum \omega_{i,j} S(i,j)$ (S(i,j) étant supposé **constant** par rapport à $\omega_{i,j}$, et le second $\tau \omega_{i,j}$ vient du terme $\tau/2 \sum \omega_{i,j}^2$.

Dans une descente de gradient explicite, on aurait :

$$\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) - \eta \frac{\partial \mathcal{J}}{\partial \omega_{i,j}} (\omega_{i,j}(t)).$$

En substituant,

$$\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) - \eta \left[-S(i,j) + \tau \, \omega_{i,j}(t) \right] = \omega_{i,j}(t) + \eta \left[S(i,j) - \tau \, \omega_{i,j}(t) \right].$$

Cette **formule** coïncide exactement avec la **règle** du DSL (voir **Section 4** et **Section 2.2.2.1**). Le facteur η tient lieu de **pas** de la descente de gradient. Ainsi, dans ce cadre restreint (synergie S(i,j) fixe, coût quadratique $\tau/2 \sum \omega^2$), la dynamique DSL s'avère **équivalente** à une descente de gradient standard sur la fonction d'énergie $\mathcal{J} = -\sum \omega S + \tau/2 \sum \omega^2$.

La **minimisation** de \mathcal{J} via cette descente de gradient locale pousse à :

- **renforcer** $\omega_{i,j}$ si S(i,j) est élevé, pour diminuer $-\sum \omega S$,
- **brider** la croissance par le terme $\tau/2 \sum \omega^2$.

Cette dynamique conduit naturellement à la **constitution** de sous-groupes d'entités présentant des synergies fortes entre elles et des liaisons moins développées vers l'extérieur, c'est-à-dire à une **formation** de **clusters** (voir aussi **Chap. 4** pour l'analyse de la stabilité).

Bien que ce cas soit **simplifié**, il illustre clairement pourquoi la **règle** DSL est assimilable à une **descente** partielle ou approximative d'une **énergie**. Dans la pratique, il existe de nombreuses variantes plus complexes :

- La synergie S(i,j) peut dépendre de $\omega_{i,j}$ lui-même, rendant \mathcal{J} non linéaire ou non stationnaire (voir Section 7.2.1.3).
- D'autres **termes** de régularisation, comme l'inhibition compétitive ou les couplages naires, rendent \mathcal{J} plus riche et parfois non convexe.
- La **dynamique** DSL peut incorporer un **bruit** stochastique, des coupes de liens $\omega < \omega_{\min}$, ou des mécanismes multiplicatifs. L'**interprétation** en termes d'énergie devient alors plus délicate, souvent on aboutit à une "descente de gradient" combinée à d'autres heuristiques (ex. recuit simulé, heuristiques globales).

Malgré ces limites, le cas simple $\mathcal{J} = -\sum \omega_{i,j} S(i,j) + \tau/2 \sum \omega_{i,j}^2$ offre un modèle de référence. Il explique mathématiquement l'idée que la règle DSL favorise la mise en place de fortes liaisons au sein de paires ou de groupes synergiques, tout en évitant l'emballement via le facteur τ . Cette correspondance explicite entre la règle de mise à jour et la descente de $\nabla \mathcal{J}$ légitime la lecture pseudo-énergétique du DSL, où les clusters se comprennent comme des états d'énergie plus basse.

7.2.1.3. Étude Très Détaillée : Limites liées à la Synergie Évolutive ou aux Couplages Non Linéaires

La Section 7.2.1.2 a mis en évidence que la mise à jour du Deep Synergy Learning (DSL) peut être interprétée comme une descente de gradient appliquée à une fonction potentielle $\mathcal{J} = -\sum_{i,j} \omega_{i,j} S(i,j) + \tau/2 \sum_{i,j} \omega_{i,j}^2$. Ce cadre simplifié éclaire les mécanismes d'auto-organisation sous l'hypothèse d'un score de synergie S(i,j) fixe et d'un terme de régularisation quadratique. La présente section (7.2.1.3) approfondit cette analyse en pointant deux limitations : la synergie peut elle-même évoluer en fonction du réseau ou du temps, et la relation entre ω et \mathcal{J} peut ne pas être strictement quadratique ou additive, rendant la descente de gradient plus complexe. L'étude se conclut en généralisant l'exemple $\mathcal{J} = -\sum_{i} \omega S_i + \tau/2 \sum_{i} \omega_i^2$ à des cas plus vastes, motivant l'emploi de méthodes stochastiques ou globales lorsque les couplages deviennent non linéaires.

Dans la **pratique** du DSL, la **synergie** S(i,j) n'est pas nécessairement **constante** ni indépendante de $\omega_{i,j}$. Deux entités \mathcal{E}_i et \mathcal{E}_j peuvent voir leur synergie évoluer avec le temps, notamment si elles ont déjà coopéré ou si leur flux sensoriel devient plus corrélé. De même, le **flux** de données peut **varier**, influençant les distances, les similarités ou les co-informations. Ainsi, l'énergie potentielle $\mathcal{J}(\Omega)$ du **SCN** n'est pas figée : au moment où l'on calcule sa dérivée, la **fonction elle-même** peut avoir changé, rendant l'optimisation plus complexe et nécessitant des ajustements dynamiques dans la mise à jour des poids.

Cela implique que $\mathcal{J}(\Omega; t)$ ou $\mathcal{J}(\Omega, \Omega)$ n'est plus un **critère** fixe. L'**énergie** devient "instable" ou "non stationnaire", évoluant avec la dynamique du système, ce qui invalide l'analogie avec une descente de gradient sur un **paysage** statique. L'**exemple** simplifié $\mathcal{J} = -\sum \omega S + \tau/2 \sum \omega^2$ perd en pertinence : si S dépend de la configuration Ω ou d'autres variables internes, la dérivation $\nabla_{\omega} \mathcal{J}$ se complique, nécessitant des **termes** de rétroaction supplémentaires.

Dans ces conditions, la **règle** locale $\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) + \eta [S(i,j) - \tau \omega_{i,j}(t)]$ n'est plus strictement la descente d'un **gradient** classique, mais un mouvement adaptatif sur un **paysage** lui-même en mouvement. Le système peut néanmoins **auto-organiser** ses liens, au prix d'une lecture plus subtile de la convergence (on peut parvenir à un **régime** dynamique stable plutôt qu'à un minimum statique).

Une autre restriction du schéma $\mathcal{J} = -\sum \omega S + \tau/2 \sum \omega^2$ tient à la **forme** même de la régularisation et de la dépendance. Il existe des versions du DSL où la **relation** entre $\omega_{i,j}$ et le "coût" total \mathcal{J} ne se borne pas à un terme quadratique $\tau/2$ $\omega_{i,j}^2$. On peut avoir des **couplages** plus complexes :

- **Termes n-aires**: Si la synergie $S(\mathcal{E}_i, \mathcal{E}_j, \mathcal{E}_k)$ intervient (cf. **Chap. 12**), ou si l'on définit des interactions triples ou quadruples, alors \mathcal{J} dépendra de produits $\omega_{i,j} \omega_{j,k} \omega_{k,i}$, rendant la **descente** de gradient plus ardue, parfois non convexe.
- Inhibitions saturantes : Certaines inhibitions (voir Section 2.2.2.2) imposent que la somme $\sum_k \omega_{i,k}(t)$ reste en deçà d'un certain seuil ou qu'un terme $\gamma \sum_k \omega_{i,k}^2$ se rajoute de manière non linéaire. Sur le plan analytique, on ne peut plus écrire $\partial \mathcal{J}/\partial \omega_{i,j} = S(i,j) \tau \omega_{i,j}$; la dérivée comprend des couplages "croisés" compliqués.
- Non-séparabilité: Dans le cas quadratique, on traite $\sum (\omega_{i,j})^2$ comme une somme d'éléments indépendants. Mais si la "régularisation" prenait la forme $\sum (\omega_{i,j} \, \omega_{i,k})$ (compétition pour un nœud \mathcal{E}_i), la fonction $\mathcal{R}(\Omega)$ ne se séparerait plus en termes de $\omega_{i,j}$ isolés; on accède alors à un **paysage** encore plus non trivial.

On obtient donc, sous l'angle mathématique, une "descente de gradient implicite" sur un critère $\mathcal{J}(\Omega)$ qui intègre des termes non linéaires d'ordre supérieur ou saturants. Ces systèmes peuvent connaître plusieurs minima locaux, des phasages, voire des comportements oscillatoires. On perd, dès lors, la garantie d'un maximum global de $\sum \omega S - \mathcal{R}$ ou d'un minimum global pour \mathcal{J} .

7.2.2.1. Étude Très Détaillée : Descente de Gradient Implicite via $\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) - \eta \ \partial \mathcal{J}/\partial \omega_{i,j}$

Dans le **Deep Synergy Learning (DSL)**, la mise à jour des pondérations $\omega_{i,j}$ s'apparente à une **descente de gradient** locale dans l'espace $\{\omega_{i,j}\}$. Cette perspective provient du fait qu'on peut postuler l'existence d'une **énergie** (ou fonction potentielle) $\mathcal{J}(\Omega)$. Dans le cas le plus simple (tel que décrit en **Section 7.2.1.2**), cette \mathcal{J} prend la forme :

$$\mathcal{J}(\mathbf{\Omega}) = -\sum_{i,j} \ \omega_{i,j} S(i,j) + \frac{\tau}{2} \sum_{i,j} \ (\omega_{i,j})^2,$$

mais dans des situations plus générales, \mathcal{J} peut inclure des termes additionnels ou des dépendances complexes. La **règle** de mise à jour DSL, lorsqu'elle est examinée sous l'angle de la **descente** de $\nabla \mathcal{J}$, se formule de manière implicite comme :

$$\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) - \eta \frac{\partial \mathcal{J}}{\partial \omega_{i,j}} (\Omega(t)).$$

La présente section (7.2.2.1) précise la teneur de cette **descente de gradient implicite** et explique en quoi elle confère au DSL sa structure d'**auto-organisation** locale, tout en exposant les limites liées à un tel schéma purement local (analysées en **7.2.2.2** et **7.2.2.3**).

Supposons qu'on ait une énergie $\mathcal{J}(\mathbf{\Omega})$ sur l'espace $\{\omega_{i,j}\}_{(i,j)}$. Si on recherche une **minimisation** de \mathcal{J} par une descente de gradient explicite, on écrit :

$$\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) - \eta \frac{\partial \mathcal{J}}{\partial \omega_{i,j}} (\mathbf{\Omega}(t)),$$

où $\eta > 0$ joue le rôle de **taux d'apprentissage** (ou "pas" de gradient). Dans cette optique, la composante

$$- \frac{\partial \mathcal{J}}{\partial \omega_{i,j}}$$

indique la direction de plus forte pente **descendante** dans l'espace $\{\omega_{i,j}\}$.

Dans le **DSL**, on constate que la **règle** :

$$\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) + \eta \left[S(i,j) - \tau \,\omega_{i,j}(t) \right]$$

peut se réécrire :

$$\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) - \eta \left[-S(i,j) + \tau \,\omega_{i,j}(t) \right].$$

Cela coïncide exactement avec :

$$-\eta \frac{\partial \mathcal{J}}{\partial \omega_{i,j}}$$
 si $\frac{\partial \mathcal{J}}{\partial \omega_{i,j}} = \tau \omega_{i,j}(t) - S(i,j)$.

Cet exemple fut détaillé en **7.2.1.2** pour le **cas quadratique**. Plus généralement, dès qu'on pose :

$$\mathcal{J}(\mathbf{\Omega}) = -\sum \omega_{i,j} S(i,j) + \text{(termes de régularisation sur } \omega_{i,j}),$$

on aboutit à la **même** structure de mise à jour, la dérivée partielle $\partial \mathcal{J}/\partial \omega_{i,j}$ rassemblant un "terme" -S(i,j) (qui pousse à augmenter $\omega_{i,j}$) et un "terme" provenant de la régularisation (qui agit comme **frein**).

Cette formulation met en évidence le caractère **local** de la mise à jour en DSL. Chaque pondération $\omega_{i,j}$ évolue selon son propre gradient $\partial \mathcal{J}/\partial \omega_{i,j}$. Dans un système de grande taille $(i,j) \in \{1,...,n\}^2$, cette règle s'applique simultanément, formant une **descente parallèle** sur l'ensemble des composantes. Cela instaure une **auto-organisation** où aucune supervision externe n'est requise, la dynamique reposant uniquement sur l'estimation locale de $\partial \mathcal{J}/\partial \omega_{i,j}$.

Toutefois, cette **descente** demeure implicite. La synergie S(i,j) est souvent supposée **constante** ou faiblement dépendante de ω . Dans la réalité, si S(i,j) évolue avec le temps ou selon l'historique du réseau (voir **7.2.1.3**), le **paysage** $\mathcal{J}(\Omega)$ se modifie en parallèle. On ne suit alors plus exactement la descente d'un **paysage fixe**, mais plutôt celle d'un paysage en mouvement, ce qui ne remet pas en cause la logique du modèle mais en accentue la **dynamique**.

On peut schématiser la règle DSL comme un schéma :

$$\Delta\omega_{i,j}(t) = - \eta \, \nabla_{\omega_{i,j}} \mathcal{J}(\mathbf{\Omega}(t)) \quad \Rightarrow \quad \omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) + \Delta\omega_{i,j}(t).$$

Ce schéma illustre que la variation $\Delta\omega_{i,j}$ suit l'opposé de la dérivée partielle de \mathcal{J} à l'instant t. Cela signifie que la dynamique locale entraîne une descente progressive de la fonction \mathcal{J} .

Lorsqu'un poids $\omega_{i,j}$ devient trop grand par rapport à la synergie, le terme de régularisation entre en jeu. La dérivée $\tau \omega_{i,j} - S(i,j)$ devient alors positive, incitant $\omega_{i,j}$ à diminuer. À l'inverse, si la synergie dépasse la portion de pénalisation, la dérivée devient négative et $\omega_{i,j}$ augmente. Ce mécanisme conduit naturellement à la **formation** de clusters. Les liaisons $\omega_{i,j}$ s'intensifient lorsque S(i,j) le justifie, tandis que d'autres se réduisent pour respecter la contrainte d'amortissement.

Le **principal** avantage de cette approche par descente de gradient réside dans sa **simplicité** et son caractère purement local. Chaque lien applique la même règle de mise à jour, et la formation des sous-groupes (clusters) découle naturellement de la minimisation de \mathcal{J} . Cet algorithme en $O(n^2)$ ajuste progressivement l'ensemble des pondérations à chaque itération, sans avoir besoin d'un label global. C'est ce qui définit l'**auto-organisation**: la structure du réseau émerge spontanément en suivant la seule consigne de réduire \mathcal{J} .

En **revanche**, cette descente de gradient locale présente des **limites** face aux **minima locaux** et aux attracteurs multiples, comme abordé en **7.2.2.2**. Il est possible d'atteindre une configuration stable sans pour autant être optimale. De plus, lorsque la synergie évolue en fonction de Ω , le **paysage** de $\mathcal J$ devient non stationnaire. L'approximation par **descente implicite** reste valable à l'échelle locale, mais la structure globale de $\mathcal J$ peut se transformer au fil du temps.

7.2.2.2. Risque de Minima Locaux et Attracteurs Multiples

Lorsque l'on assimile la dynamique du Synergistic Connection Network (SCN) à une descente d'une fonction d'énergie $\mathcal{J}(\Omega)$ (voir la Section 7.2.1), on rencontre un problème typique des descentes de gradient locales : la présence de minima locaux ou de multiples attracteurs dans l'espace des pondérations $\omega_{i,j}$. Bien que le réseau converge vers un point fixe, rien ne garantit qu'il corresponde au minimum global. Il est possible d'atteindre un état stable, mais sous-optimal à l'échelle globale. Cette section (7.2.2.2) explore cette contrainte et montre pourquoi, en pratique, une descente pure peut "piéger" le SCN dans une configuration moyenne plutôt que dans la plus avantageuse.

A. Minima Locaux : Définition et Manifestations

Dans les systèmes de grande dimension ou présentant des **couplages** non linéaires, la fonction $\mathcal{J}(\Omega)$ se révèle souvent **non convexe**. Cela signifie qu'elle peut comporter divers "puits" d'énergie, appelés **vallées** ou "bassins" dans le **paysage**. Un **minimum local** est alors un point Ω^* tel que :

$$\nabla\,\mathcal{J}(\pmb{\Omega}^*) = 0 \quad \text{et} \quad \mathcal{J}(\pmb{\Omega}^*) > \mathcal{J}\big(\pmb{\Omega}^{(\text{global min})}\big).$$

En d'autres termes, on ne peut plus abaisser \mathcal{J} en effectuant un petit pas local autour de Ω^* , mais il existe malgré tout un **point** $\Omega^{(\text{global min})}$ où l'énergie est plus faible (plus "profitable").

Ce phénomène se manifeste **concrètement** dans un **SCN** par une organisation des liens $\omega_{i,j}$ qui paraît "cohérente", mais qui reste en deçà de l'**agencement optimal** selon un critère global, comme la maximisation de $\sum_{i,j} \omega_{i,j}$, S(i,j) ou la prise en compte d'une régularisation. C'est ce

que l'on qualifie d'**enfermement** dans un attracteur local : la **descente** de gradient locale (ou la mise à jour DSL) ne suffit plus à franchir la "barrière" d'énergie qui sépare ce minimum local d'un état plus satisfaisant.

Un **exemple simple** illustre ce phénomène. Supposons qu'il existe deux configurations de **clusters** presque équivalentes. Selon son **initialisation** ou des perturbations précoces, le système favorise la formation du cluster A plutôt que du cluster B et se stabilise en conséquence. Si la dynamique du **DSL** ne prévoit aucun mécanisme permettant de "quitter" cette vallée locale, le réseau reste enfermé dans cette **solution**, qui peut ne pas être la meilleure.

B. Multiplicité d'Attracteurs

Au-delà des minima locaux, un **SCN** de forte dimension peut afficher **plusieurs** attracteurs, chacun correspondant à un arrangement stable de poids $\{\omega_{i,j}\}$. Un **attracteur** se définit comme un état (ou petit voisinage) vers lequel la **descente** locale aboutit si l'on part d'une région déterminée de l'espace :

$$\mathcal{A}_k = \{ \mathbf{\Omega}(0) \mid \lim_{t \to \infty} \mathbf{\Omega}(t) = \mathbf{\Omega}^{(k)} \},$$

où $\Omega^{(k)}$ est le point fixe (minimum local) correspondant. Chaque \mathcal{A}_k est appelé **bassin** d'attraction de $\Omega^{(k)}$. Cela signifie que le **résultat** final dépend **fortement** de la condition initiale $\Omega(0)$.

D'un point de vue **clusters**, deux attracteurs différents peuvent représenter deux différents "clustering" possibles, peut-être d'égale qualité ou d'inégal niveau d'énergie. Par exemple, si le **paysage** \mathcal{J} recèle plusieurs **vallées** quasi symétriques, le système peut basculer dans l'une ou l'autre selon de faibles écarts initiaux. On se retrouve alors avec un **SCN** stable, mais pas forcément unique, soulignant la **fragilité** (ou la **richesse**) de la descente DSL.

C. Illustration Mathématique Minimale

Pour fixer les idées, supposons un micro-réseau de 3 entités $\{1,2,3\}$. On définit des synergies hypothétiques S(1,2), S(2,3), S(1,3) et un paramètre τ . Il n'est pas rare de pouvoir configurer ces S de façon à créer deux configurations stables de $\{\omega_{1,2}, \omega_{2,3}, \omega_{1,3}\}$. Par exemple :

• Configuration A :

 $\omega_{1,2}$ solide, $\omega_{2,3}$ moyen, $\omega_{1,3}$ quasi nul.

• Configuration B:

 $\omega_{1,3}$ solide, $\omega_{2,3}$ moyen, $\omega_{1,2}$ quasi nul.

Imaginons que l'énergie \mathcal{J} attachée à ces deux configurations ne diffère que de Δ . Si l'on part avec $\omega_{1,2}(0) > \omega_{1,3}(0)$, la dynamique aura tôt fait de "pousser" $\omega_{1,2}$ vers un lien fort, par un effet boule de neige, menant à la configuration A. À l'inverse, si $\omega_{1,3}(0)$ devance $\omega_{1,2}(0)$, on finit dans la configuration B. Chaque situation représente un **minimum local** où le SCN se fige, illustrant concrètement la **coexistence** d'attracteurs multiples.

D. Nécessité d'une Recherche Globale

La **descente locale** (au sens strict) ne peut franchir la barrière séparant un minimum local d'une configuration plus profitable. D'autres **méthodes** doivent être introduites pour :

- **Secouer** la configuration (stochastiquement, recuit simulé, etc.),
- **Explorer** plusieurs initialisations (multi-run),
- Combiner DSL avec des heuristiques globales (colonies de fourmis, algorithmes génétiques) qui "tournent autour" de différents attracteurs.

Cette problématique, analysée en **7.2.2.3**, est fréquente en **optimisation** non convexe. La dynamique locale fonctionne efficacement, mais il est nécessaire d'explorer plus largement l'espace pour éviter un enfermement prématuré. Sans l'ajout de bruit ou un contrôle multi-run, le **DSL** risque de se stabiliser dans une configuration correcte, mais qui ne représente pas l'optimum global.

7.2.2.3. Étude Très Détaillée : Motivation pour des Méthodes Stochastiques ou Heuristiques Globales

Les Sections 7.2.2.1 et 7.2.2.2 ont mis en évidence la descente locale effectuée par le Deep Synergy Learning (DSL) et le risque associé : la dynamique peut se retrouver confinée dans un minimum local ou un attracteur spécifique, au lieu d'atteindre une configuration globalement plus avantageuse. Cette section (7.2.2.3) explique pourquoi des méthodes stochastiques ou heuristiques globales comme le recuit simulé ou les algorithmes évolutionnaires sont essentielles pour franchir les barrières d'énergie et explorer plus en profondeur l'espace des solutions $\omega_{i,j}$. L'objectif est d'éviter un enfermement prématuré et de favoriser l'accès à des configurations de meilleure qualité.

A. Caractéristiques des Méthodes Stochastiques ou Heuristiques

Les **méthodes** stochastiques/globales se distinguent par leur capacité à réaliser des "sauts" non purement déterministes et à **explorer** plus largement l'espace $\{\omega_{i,i}\}$.

Les algorithmes de **descente** (gradient ou variations) ne s'autorisent que de petits pas dans la direction locale de $-\nabla \mathcal{J}(\Omega)$. Les méthodes globales, au contraire, incluent :

• **Bruit** injecté dans la variation $\Delta\omega_{i,j}$ (p. ex. recuit simulé),• **Opérateurs** "mutation/crossover" (algorithmes génétiques), ou "déplacement aléatoire" (méthodes multi-démarrage), • **Perturbations** structurées (colonies de fourmis, swarm intelligence) pour échantillonner des régions éloignées du paysage.

Cette démarche évite que la configuration reste prisonnière d'une "vallée" proche de son point de départ.

Sur le plan **énergétique**, un **minimum local** se sépare souvent d'autres minima par une "barrière" plus ou moins élevée. Dans une descente locale, on ne peut franchir cette barrière, car toute perturbation de faible amplitude reste dans le même bassin. Les **méthodes** stochastiques (bruit, "température" de recuit) autorisent au réseau un certain nombre de "tentatives" de franchissement. *Mathématiquement*, même si $\nabla \mathcal{J}(\Omega)$ annule la progression en un point, un "coup" aléatoire suffisant peut pousser Ω en dehors du puits, d'où une chance d'atteindre un minimum plus profond.

Une autre tactique consiste à **redémarrer** la descente DSL de multiples fois depuis des **conditions initiales** distinctes, ou à gérer en parallèle plusieurs "populations" de solutions

(comme dans les algorithmes génétiques). Cela **multiplie** les opportunités de contourner des vallées locales différentes.

Sur le plan pratique, on compare les configurations finales obtenues par chaque run et on sélectionne la plus satisfaisante selon $\mathcal{J}(\Omega)$. On peut combiner ce multi-run avec du **bruit** pour que chaque descente ait un chemin différent.

B. Recuit Simulé, Inhibition Dynamique et Approches Hybrides

Parmi les stratégies destinées à **globaliser** la recherche, on retrouve notamment :

1. Recuit Simulé

L'idée (détaillée en **Chap. 7.3**) consiste à assimiler la configuration Ω à un "état" physique, et la fonction $\mathcal J$ à une "énergie". Au début, on impose une **température** élevée, permettant des **mouvements** aléatoires de grande amplitude (p. ex. ajout d'un bruit $\sigma(t)$ $\xi_{i,j}$ sur $\omega_{i,j}$), de sorte que la dynamique DSL ne se bloque pas trop tôt dans un puits local. Puis on **refroidit** progressivement ($\sigma(t) \to 0$), réduisant les sauts pour stabiliser la solution dans un minimum qu'on espère plus global. *Mathématiquement*, cela se traduit par un terme additionnel dans l'évolution $\Delta\omega_{i,j}$, typiquement .

$$\Delta\omega_{i,j}(t) = -\eta \frac{\partial \mathcal{J}}{\partial \omega_{i,j}} (\mathbf{\Omega}(t)) + \sigma(t) \, \xi_{i,j}(t),$$

où $\sigma(t)$ décroît en fonction de t et $\xi_{i,j}(t)$ est un bruit (souvent gaussien).

2. Inhibition Dynamique Avancée

Bien que l'**inhibition** vise d'abord à **sparsifier** ou rendre plus sélective la structure de liens (cf. §7.1.2.2), elle peut aussi aider à "débloquer" le réseau si trop de liaisons se maintiennent à des niveaux intermédiaires stables. Une **augmentation** du paramètre d'inhibition γ (par ex. γ $\sum_k \omega_{i,k}$) incite certaines pondérations concurrentes à décroître, ce qui peut briser un attracteur local où tous les liens sont moyennement stables.

En algorithmique, à intervalles réguliers, on peut rehausser γ pour forcer des réaffectations de poids plus radicales, puis réduire γ pour regagner la stabilité.

3. Heuristiques Globales (Colonies de Fourmis, Algorithmes Génétiques, etc.)

Section 7.5 évoquera des méthodes comme les algorithmes évolutionnaires, où l'on manipule plusieurs "matrices" Ω simultanément ("population de solutions"), leur appliquant des opérateurs de **mutation** (changement aléatoire de certains $\omega_{i,j}$), de **croisement** (combinaison partielle de deux solutions), et de **sélection** (on ne garde que les solutions présentant la meilleure \mathcal{J}).

D'un point de vue mathématique, on n'est plus limité à la descente locale ; on "saute" régulièrement dans l'espace, évitant l'enfermement dans un attracteur unique. On peut ainsi échantillonner différentes configurations, détecter lesquelles sont globalement plus prometteuses et favoriser leur reproduction.

C. Pourquoi et Quand les Employer?

Ces outils de recherche globale s'imposent particulièrement lorsque :

1. Le Paysage \mathcal{J} est Très Non Convexe

Chaque **synergie** S(i,j) peut dépendre de variables complexes (interactions n-aires, etc.). L'espace $\{\omega_{i,j}\}$ atteint des dimensions élevées, multipliant les **basins** d'attraction. Un simple gradient "myope" risque alors de s'arrêter tôt, manquant le "vrai" optimum.

2. Robustesse Nécessaire

Dans des domaines comme la vision multimodale, la robotique ou le clustering d'entités hétérogènes, où les solutions peuvent varier et où les données sont souvent bruyantes, il est crucial d'obtenir un agencement stable, insensible aux conditions initiales. Les approches stochastiques jouent ici un rôle clé en perturbant le système de manière contrôlée, ce qui limite son influence par les variations initiales et renforce sa robustesse.

3. Apprentissage Continu ou Évolutif

Dès que de nouvelles entités (ou données) surgissent (cf. **Chap. 7.6**), le SCN peut se révéler bloqué dans un ancien attracteur. Injecter du **bruit**, déclencher un **mini-recuit** ou recourir à des heuristiques globales permet de "reconstruire" partiellement les liaisons pour prendre en compte les entités ou synergies inédites, sans repartir de zéro.

7.2.3. Équilibre entre Complexité et Qualité

Au fil des sections précédentes (7.2.1, 7.2.2), nous avons mis en évidence l'intérêt de concevoir la dynamique du SCN comme une descente d'énergie et la nécessité d'intégrer des approches globales ou stochastiques pour éviter les minima locaux. Cependant, une question cruciale demeure : dans un système où le nombre d'entités n peut devenir très élevé, comment maîtriser la complexité tout en préservant la qualité des liaisons $\omega_{i,i}$?

Cette section 7.2.3 se concentre sur l'équilibre entre la complexité du calcul et la qualité de la structure du SCN. Sans stratégies d'approximation, un SCN complet nécessite d'évaluer $O(n^2)$ synergies, rendant le calcul rapidement prohibitif pour de grands n. Des approches comme le \mathbf{k} - \mathbf{N} \mathbf{N} ou le ϵ - \mathbf{r} adius permettent de réduire la charge computationnelle tout en maintenant une structure pertinente, en visant des solutions "suffisamment bonnes" dans un temps raisonnable.

7.2.3.1. Étude Mathématique Détaillée : Coût Computationnel lorsque n Entités, $\mathrm{O}(n^2)$ Synergies

Dans un **Synergistic Connection Network** hiérarchique, on examine la situation où chaque entité \mathcal{E}_i , pour $i \in \{1, ..., n\}$, possède la possibilité de former un lien avec toute autre entité \mathcal{E}_j . Les poids de ces liaisons sont notés $\omega_{i,j}$ et évoluent selon la dynamique du **Deep Synergy Learning** (DSL). Le nombre total de paires (i,j) grimpe alors en $O(n^2)$. La présente section (7.2.3.1) offre un exposé analytique de la manière dont cette croissance quadratique influe sur le **coût** en temps de calcul et en mémoire, et montre pourquoi cette "densité" constitue un enjeu majeur lorsque n devient grand.

A. Le Problème d'Échelle : $O(n^2)$ Liaisons.

Dans un graphe complet où tous les couples (i, j) peuvent potentiellement être connectés, la **composante** $\omega_{i,j}$ s'évalue et se met à jour à chaque itération. D'un point de vue **combinatoire**,

cela signale $n(n-1)/2 \approx O(n^2)$ liaisons. Dans la formulation DSL standard, la règle de mise à jour

$$\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) + \eta \big[S(i,j) - \tau \,\omega_{i,j}(t) \big]$$

s'applique, a priori, à toutes les paires (i,j). À chaque pas temporel $t \mapsto t+1$, il faut donc itérer sur $O(n^2)$ liens, en effectuant un calcul d'actualisation pour chacun. Cela induit un **coût** par itération qui est directement proportionnel à n^2 . Pour un réseau de taille modérée, cela reste gérable, mais dès que n se chiffrera à plusieurs dizaines ou centaines de milliers, ce simple balayage devient prohibitif.

B. Exemple Chiffré: Explosion en Temps et Mémoire.

Lorsque $n=10^5$, le nombre total de couples (i,j) se situe autour de 10^{10} . L'opération de mise à jour $\omega_{i,j}(t+1) \leftarrow \omega_{i,j}(t) + \cdots$ imposerait alors de procéder à 10^{10} manipulations ou davantage à chaque itération. On en déduit un **temps** de calcul considérable pour la moindre passe de DSL, souvent incompatible avec des ressources de calcul ou des délais raisonnables. Par ailleurs, **stocker** tous ces coefficients $\omega_{i,j}$ sous forme d'une matrice dense occupe des dizaines de gigaoctets de mémoire, ce qui peut se révéler impossible ou hautement onéreux dans un environnement standard.

Même à l'échelle $n=10^4$, on approche déjà 10^8 liaisons. Les itérations multiples (par exemple quelques centaines) entraînent alors un total potentiel de 10^{10} à 10^{11} calculs élémentaires, ce qui demeure fort lourd et ralentit significativement la convergence. Cette **double contrainte** (temps de traitement exponentiel et consommation mémorielle) se pose dès lors qu'on manipule un graphe complet, sans parcimonie ni structure éparse.

C. Implications Dynamiques : Réévaluation Continue.

Le **DSL** ne s'arrête pas après une itération unique, car la philosophie même de l'autoorganisation requiert un **processus** progressif où la pondération $\omega_{i,j}$ évolue jusqu'à la stabilisation ou le repérage de clusters cohérents. Ce raffinement successif, sur plusieurs pas t = 0,1,2,...,T, instaure un coût cumulé de $O(n^2 \times T)$ opérations s'il faut recalculer chaque lien à chaque fois. Sur un T modérément grand (de 100 à 1000 itérations), on aboutit rapidement à des sommes astronomiques d'opérations, hors de portée d'une exécution normale.

Ainsi, un simple DSL complet, voulu pour dénicher des **clusters** ou structurer des entités, se heurte au mur des " $O(n^2) \times T$ ". Cet état de fait **annonce** la nécessité, explorée plus loin (chap. 7.2.3.2, 7.2.3.3), de recourir à des **approches** restreignant la densité du graphe, comme la parcimonie, le filtrage top-k, ou des structures de voisinage limité, afin de rendre le déploiement du SCN **scalable** pour de larges n.

D. Deux Grands Enjeux : Temps de Traitement et Mémoire.

En guise de synthèse, cette croissance en $O(n^2)$ fait peser deux charges essentielles :

Dans un **premier** temps, le **temps de traitement** grimpe en raison de la boucle sur tous les liens (i,j). Plus précisément, à chaque itération, on traite $O(n^2)$ liens, et on ambitionne généralement de conduire plusieurs itérations (parfois des centaines). L'usage d'algorithmes plus complexes (inhibition, recuit) renchérit encore le coût de traitement par lien, rendant l'ensemble exponentiellement cher en n.

Dans un **second** temps, la **mémoire** constitue un frein si l'on veut conserver dans un tableau dense toutes les $\omega_{i,j}$. Pour 8 octets par pondération, on excède rapidement plusieurs dizaines de gigaoctets dès que n franchit la barre des dizaines de milliers. Outre la place disque, la mémoire vive peut s'avérer insuffisante et la charge d'accès alourdit le calcul.

Ces constats justifient la réflexion, amorcée dans les sections suivantes (7.2.3.2, 7.2.3.3), qui aborde la **parcimonie** (éliminer les liens faibles, ne garder que les k plus forts) ou d'autres techniques de **structure** (réseau épars, topologie imposée) pour contourner l'explosion quadratique du SCN complet. Cet aménagement s'avère indispensable pour mettre en œuvre le DSL à grande échelle, sans sacrifier la possibilité d'une auto-organisation hiérarchique ni l'évolution itérative qui caractérise ce paradigme.

7.2.3.2. Trouver un Compromis : Liaisons "Suffisamment Bonnes" sans Exploser la Durée de Calcul

Il est courant, dans la formulation complète d'un **Deep Synergy Learning (DSL)**, de vouloir gérer pour chaque paire (i,j) de l'ensemble $\{1,...,n\}$ une pondération $\omega_{i,j}$. Le calcul systématique et la mise à jour de ces $\omega_{i,j}$ dans une descente de gradient ou dans tout autre algorithme d'optimisation induit un **coût** potentiel en $O(n^2)$. Dans un cadre idéal, on pourrait se permettre de prolonger la descente jusqu'à minimiser de façon quasi-exhaustive la fonction

$$\mathcal{J}(\mathbf{\Omega}) = -\sum_{i,j} \omega_{i,j} S(i,j) + \text{(termes d'inhibition ou de régularisation)},$$

mais, en pratique, dès que n grandit, le temps et la mémoire requis explosent de manière prohibitive.

D'un point de vue **mathématique**, rechercher un **minimum global** pour une fonction \mathcal{J} généralement non convexe peut s'avérer **NP-difficile**. À chaque itération, la mise à jour des $\omega_{i,j}$ nécessite $O(n^2)$ opérations, et sur T itérations, le coût global atteint $O(n^2 \times T)$. Pour des valeurs de n proches de 10^4 ou 10^5 , ce volume de calcul devient prohibitif, notamment dans des contextes de **big data** ou de **traitement en temps réel**. La situation se complique encore si l'on intègre des **méthodes globales** comme le recuit simulé ou les algorithmes évolutionnaires, qui exigent de multiples évaluations et une gestion plus lourde des solutions candidates.

Il apparaît alors rationnel de restreindre l'ambition d'un **optimum** strict et de viser plutôt une solution "suffisamment bonne" dans un temps calculé raisonnable. Sur le plan de la **descente** ou de la dynamique DSL, cela revient souvent à interrompre le processus avant qu'il ne sature complètement la courbe $\mathcal{J}(\Omega)$, ou à adopter des **approches** qui évitent de manipuler la totalité des liens à chaque step. Par exemple, on peut réduire la boucle de mise à jour à un sousensemble $\Omega_{(i,j)}$ sélectionné parmi les plus prometteurs, ou on peut imposer un schéma "k plus proches voisins" qui ramène la densité à $O(n \, k)$ au lieu de $O(n^2)$. Mathématiquement, on décrit alors un DSL "sparse", où l'on met à jour seulement

$$\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) + \eta \left[S(i,j) - \tau \omega_{i,j}(t) \right],$$

mais pour un ensemble restreint de paires (i,j). Le coût par itération s'établit en O(n k) au lieu de $O(n^2)$, ce qui devient bien plus abordable pour de grands n. On y perd la certitude de prendre en compte toutes les paires d'entités, mais on économise de façon drastique la mémoire et le calcul.

Cette idée d'un "compromis" entre la qualité et la durée est explicite dans de nombreuses applications réelles. Un SCN "assez performant" pour distinguer des clusters ou coopérer dans un problème de robotique collective peut surpasser un SCN "idéalement optimisé" qui mettrait trop de temps à converger, ou exigerait une architecture matérielle démesurée. Sur le plan de l'auto-organisation, on peut fixer un critère d'arrêt $\|\Omega(t+1) - \Omega(t)\| < \varepsilon$ sur quelques itérations, ou une borne T_{\max} au-delà de laquelle l'itération s'interrompt.

Il est de surcroît possible de coupler le DSL "truncation" avec des **méthodes** stochastiques (recuit, heuristiques globales) pour franchir des barrières d'énergie majeures, tout en maintenant un nombre limité de phases intensives. On effectue alors un certain nombre de "paliers" ou "températures" de recuit, sans aller jusqu'à un refroidissement extrême. Formellement, on peut exprimer la mise à jour comme :

$$\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) - \eta \nabla_{\omega_{i,j}} \mathcal{J}(\mathbf{\Omega}(t)) + \sigma(t) \xi_{i,j}(t),$$

mais en limitant la durée totale et en insérant un sous-ensemble restreint (i, j). Le résultat final n'est pas l'**optimum** théorique, mais un arrangement localement stable, qualitativement satisfaisant, et calculé dans un budget prévisible.

7.2.3.3. Pratiques d'Approximation (k-NN, etc.) : Étude Mathématique Plus Détaillée

Lorsqu'un **Deep Synergy Learning (DSL)** fait face à un **nombre élevé** d'entités, noté n, la gestion d'un Synergistic Connection Network (SCN) complet implique $O(n^2)$ liaisons $\omega_{i,j}$. Chaque itération de l'algorithme exige alors une mise à jour ou une réévaluation de tous ces liens, ce qui peut rapidement conduire à un coût $O(n^2 \times T)$ si l'on effectue T itérations. Dans cette section (7.2.3.3), on analyse des **pratiques** d'approximation — telles que la méthode **k-NN** ou le seuil ϵ — qui permettent d'**abaisser** la complexité tout en maintenant une **qualité** acceptable des liens. Sur le plan **mathématique**, il s'agit de limiter la dimension effective du réseau (réduire le nombre de liens manipulés) afin de rendre le DSL réalisable pour des valeurs de n très grandes, en s'appuyant sur l'idée qu'un **sous-ensemble** restreint de liaisons capture l'essentiel de la dynamique d'auto-organisation.

A. k-NN: Ne Conserver que les k Plus Proches Voisins

L'approche k-NN consiste à n'activer ou n'actualiser que les liens relatifs aux "k plus forts" ou "k plus grandes synergies" pour chaque entité \mathcal{E}_i . On définit, pour chaque $i \in \{1, ..., n\}$, un ensemble $N_k(i)$ de **cardinalité** k correspondant aux entités j qui maximisent la synergie S(i,j) ou la pondération $\omega_{i,j}(t)$. On force ainsi :

$$\omega_{i,i}(t) = 0$$
 si $j \notin N_k(i)$.

Le coût total chute alors de $O(n^2)$ à O(n k), car chaque entité ne conserve que k liens "actifs". Sur le plan **algorithmique**, on maintient ces k voisins (ou k liaisons) à chaque itération ou toutes les T' itérations; si, au cours de la mise à jour DSL, certains liens $\omega_{i,j}$ faiblement actifs deviennent soudain plus pertinents, ils peuvent "entrer" dans le top-k en évincant un lien moins fort. Mathématiquement, cela requiert de réévaluer, au moins périodiquement, les synergies potentiellement exclues, ce qui se fait parfois via un mécanisme d'indexation (KD-tree, LSH) pour trouver plus efficacement les k plus fortes valeurs.

Cette **k-NN** locale favorise la constitution de grappes ou clusters plus denses, chaque nœud \mathcal{E}_i se limitant à un "voisinage" restreint. On obtient un SCN "semi-sparse" qui, selon les

observations empiriques, saisit l'essentiel des interactions dominantes sans sacrifier trop la cohérence. Du point de vue **mathématique**, il s'agit d'un **troncage** partiel de la solution idéale, censé préserver les liens porteurs de synergie significative.

B. ϵ -radius : Ne Conserver que les Liens au-dessus d'un Seuil

Une autre méthode repose sur le choix d'un **seuil** $\epsilon > 0$. On écarte tout lien $\omega_{i,j}$ (ou toute synergie S(i,j)) demeurant sous ce seuil. On peut formaliser :

$$\omega_{i,j}(t) = \begin{cases} \omega_{i,j}(t), & \text{si } \omega_{i,j}(t) > \epsilon, \\ 0, & \text{sinon.} \end{cases}$$

On applique un filtrage strict en éliminant les liaisons inférieures à ϵ lorsque leur apport est négligeable par rapport à leur coût de calcul. Cette approche repose sur la conservation des paires (i,j) dont la similarité dépasse ϵ afin de limiter les connexions inutiles. La mise à jour DSL s'effectue alors uniquement sur ces liens actifs, ce qui permet d'obtenir un graphe plus clairsemé. La complexité du calcul se réduit ainsi à O(m), où m correspond au nombre effectif de liaisons retenues. Un choix adéquat de ϵ garantit que m reste bien inférieur à n^2 , assurant une meilleure efficacité sans altérer la qualité de la structure formée.

Il est cependant essentiel d'intégrer un mécanisme de **réactivation**, car des liens initialement en dessous du seuil ϵ peuvent se renforcer au fil de la dynamique DSL, notamment si la synergie évolue. Il convient donc de re-tester périodiquement certaines connexions inactives afin de vérifier si leur pondération dépasse désormais ϵ . Sans cette étape, le graphe risque de se figer prématurément, limitant la formation de nouvelles liaisons qui pourraient pourtant se révéler pertinentes à long terme.

C. Autres Formes de Parcimonie et "Voisinage Restrictif"

Au-delà du k-NN ou du ϵ -radius, la notion de **voisinage restreint** constitue une alternative efficace. Chaque entité \mathcal{E}_i est associée à un sous-ensemble C(i) de candidats, comprenant quelques centaines d'entités parmi n, où les liaisons $\omega_{i,j}$ sont autorisées ou recalculées. Cette approche réduit le coût à $O(\sum_i |C(i)|) \approx O(n\,k)$, garantissant une complexité plus gérable. L'idée est d'explorer un sous-graphe localement pertinent en limitant les interactions de \mathcal{E}_i à son voisinage C(i). Lorsque $\omega_{i,j}$ évolue de manière significative, une mise à jour permet d'ajuster dynamiquement ce voisinage. Cette méthode se rapproche du k-NN, mais la sélection de C(i) peut s'appuyer sur des techniques d'approximate nearest neighbors (ANN) ou sur une contrainte géométrique si les entités sont organisées dans un espace métrique.

On trouve aussi le concept de mise à jour partielle ou **batch** stochastique, consistant à ne réactualiser qu'une fraction des nœuds (ou des liens) à chaque itération. Sur le plan **mathématique**, on élimine la boucle $O(n^2)$ en transformant la descente DSL en un algorithme de type "échantillonnage stochastique". Le réseau avance moins vite dans sa convergence, mais on diminue grandement le temps par iteration.

D. Équilibre Coût-Qualité grâce à ces Pratiques

La logique d'approximations (k-NN, ϵ -radius, voisinage restreint) répond à la préoccupation de faire fonctionner le DSL sur de grands ensembles d'entités, en réduisant la densité du réseau. D'un point de vue théorique, on considère que la majorité des liens (i,j) sont peu porteurs (synergie faible ou contrainte superflue). Il vaut alors mieux dédier les ressources de calcul aux liaisons réellement utiles. Un graphe clairsemé de taille O(n k) ou O(m) (selon le seuil ϵ) suffit

à véhiculer l'**information** essentielle pour la formation de clusters ou pour l'émergence d'une coopération stable dans le DSL.

On peut écrire :

$$\widetilde{\omega}_{i,j}(t) = \begin{cases} \omega_{i,j}(t), & \text{si } (i,j) \in \Lambda, \\ 0, & \text{sinon,} \end{cases}$$

où $\Lambda \subset \{(i,j) \mid i < j\}$ désigne l'ensemble de paires "autorisées" (top-k, ϵ -radius, ou autre). La dynamique DSL se restreint alors à $\{\widetilde{\omega}\}$. Les analyses expérimentales montrent que ce filtrage ne dégrade pas trop la qualité globale, car les liens omis étaient faiblement contributifs à la baisse d'énergie \mathcal{J} . Sur un plan formel, on peut définir un "**erreur**" d'approximation $\Delta \mathcal{J}$ entre la solution restreinte $\widetilde{\omega}$ et la solution hypothétique $\omega^{\text{(complet)}}$. Tant que $\Delta \mathcal{J}$ demeure faible, la qualité du SCN final reste dans une zone "suffisamment bonne".

Enfin, ces techniques s'intègrent dans le cadre des **approximations polynomiales** où l'on remplace la complexité exhaustive $O(n^2)$ par un graphe plus allégé O(n,k). Ce choix reflète le **compromis** discuté en 7.2.3.2 où le DSL reste fonctionnel pour de grands n même si cela implique un léger sacrifice en termes de performance théorique.

7.3. Recuit Simulé et Perturbations Stochastiques

Le **recuit simulé** (Simulated Annealing) s'inspire du procédé métallurgique consistant à **chauffer** un métal (puis à le refroidir lentement) pour obtenir une **structure** plus homogène et plus solide. Appliqué aux réseaux **DSL** (Deep Synergy Learning) et à la minimisation d'une **énergie** $\mathcal{J}(\Omega)$, le recuit simulé ajoute un **bruit** contrôlé sur $\omega_{i,j}$, qu'on **réduit** progressivement. Ainsi, on se donne la possibilité de "quitter" un minimum local, puis de **se stabiliser** plus tard lorsqu'on abaisse la "température".

7.3.1. Recuit Simulé: Fondements

7.3.1.1. Inspiration Métallurgique : Chauffer (Fort Bruit) puis Refroidir (Finesse Locale)

Dans le cadre du **recuit simulé**, on s'inspire du procédé métallurgique où l'on *chauffe* un métal ou un alliage pour mobiliser les molécules, puis on le *refroidit* lentement afin de le stabiliser dans une configuration énergétique plus favorable. La transposition au **Deep Synergy Learning** (DSL) consiste à injecter un **terme stochastique** dans la mise à jour $\omega_{i,j}$, modulé par une « température » qui diminue au fil des itérations. Le présent exposé (7.3.1.1) décrit la **logique** de cette analogie (chauffer \rightarrow refroidir) puis en donne la **formulation mathématique** au sein du DSL, en expliquant comment cette stratégie aide à sortir de minima locaux et à préserver la **finesse** du réglage final.

Dans la métallurgie, on **chauffe** le matériau à haute température, rendant les atomes très mobiles et évitant qu'ils se figent prématurément dans une structure sous-optimale. Ensuite, on **refroidit** graduellement, autorisant l'alliage à converger vers un état plus stable. La clé réside dans la **diminution progressive** de la température pour empêcher la cristallisation dans un mauvais minimum et favoriser l'exploration initiale, puis la fixation finale.

Lorsque l'on applique ce raisonnement à un SCN (Synergistic Connection Network), on complète la formule de mise à jour :

$$\omega_{i,j}(t+1) \ = \ \omega_{i,j}(t) \ + \ \eta \left[S(i,j) \ - \ \tau \, \omega_{i,j}(t) \right] \ + \ \sigma \left(T(t) \right) \xi_{i,j}(t),$$

où $\xi_{i,j}(t)$ désigne un **bruit** (gaussien, uniforme...) d'amplitude gouvernée par la température T(t). Lorsque T(t) est **élevée**, les fluctuations aléatoires autour du schéma déterministe sont conséquentes ; cela correspond à la phase de **chauffe**. Au fur et à mesure que l'on **refroidit** $(T(t)\downarrow)$, on diminue la force du bruit, autorisant la dynamique DSL à se figer progressivement dans une configuration stable.

La **phase de chauffe** ou de "haute température" se caractérise par une variance du bruit $\sigma(T)$ suffisamment importante pour permettre aux pondérations $\omega_{i,j}$ de faire de grands "sauts". Ces fluctuations peuvent être perçues comme la possibilité de **monter** en énergie locale, donc de s'extirper de certains minima. Dans un langage de descente de gradient, cela équivaut à « valider » des pas contraires au simple gradient négatif, et donc potentiellement utiles pour découvrir des vallées plus profondes (minima plus globaux).

La **phase de refroidissement** consiste à diminuer T(t), réduisant le bruit et stabilisant la configuration. À mesure que la température approche zéro, la dynamique aléatoire se retrouve

étouffée ; la mise à jour $\omega_{i,j}(t+1) \approx \omega_{i,j}(t) + \eta \big[S(i,j) - \tau \, \omega_{i,j}(t) \big]$ tend vers la descente locale sans perturbation, figeant le SCN autour d'une solution jugée « optimisée ». Un refroidissement trop **rapide** comporte toutefois le risque de replonger dans un minimum local, tandis qu'un refroidissement trop **lent** induit un surcroît de calcul (d'autant plus que le SCN peut être de taille considérable).

Dans la **physique statistique**, la méthode de Metropolis, souvent considérée à l'origine du recuit simulé, consiste à accepter ou non les transitions d'une configuration vers une autre en se fondant sur la probabilité $\exp(-\Delta J/(k_BT))$. À **haute** température, on accepte de nombreuses transitions « défavorables » pour échapper aux puits d'énergie ; puis, en phase « froide », on accentue la descente locale. Dans un **SCN**, on ne manipule pas directement les acceptations/rejets de transitions mais on incorpore un **bruit** dans la formule DSL. À haute température, l'amplitude de ce bruit contrecarrera parfois la descente de $\omega_{i,j}$, permettant de sortir de configurations loc. À basse température, le **bruit** tend à s'estomper, le réseau se figeant dans un état quasi déterministe dicté par la synergie S(i,j) et la décroissance τ $\omega_{i,j}$.

Dans bien des cas, on modélise $\xi_{i,j}(t)$ comme un **bruit gaussien** $\mathcal{N}(0,1)$ et on écrit :

$$\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) + \eta \left[S(i,j) - \tau \, \omega_{i,j}(t) \right] + \sqrt{\alpha \, T(t)} \, \mathcal{Z}_{i,j}(t),$$

où $\alpha > 0$ est un coefficient d'échelle, $\mathcal{Z}_{i,j}(t) \sim \mathcal{N}(0,1)$, et T(t) la température. Lorsque T(t) est **élevée**, la variance $\alpha T(t)$ du bruit est grande, provoquant de fortes oscillations de $\omega_{i,j}$. À mesure que $T(t) \downarrow 0$, on retrouve presque la pure descente locale $\omega_{i,j} \leftarrow \omega_{i,j} + \eta [S(i,j) - \tau \omega_{i,j}]$.

Ce **grand** bruit initial permet d'**explorer** l'espace des configurations. Les liaisons $\omega_{i,j}$ peuvent franchir des barrières énergétiques et sauter en dehors d'une structure sous-optimale. Cette phase "chaude" agit comme un remue-ménage global, élargissant la zone de recherche. Sans ce levier, la dynamique DSL — basée sur un gradient local $[S(i,j) - \tau \omega_{i,j}]$ — peut s'emprisonner définitivement dans un minimum local (un faux cluster stable mais non optimal).

Après cette exploration, on **réduit** la température pour laisser la configuration $\{\omega\}$ se **fixer**. On arrête alors d'accepter de trop gros écarts et l'on affine localement. Le **paramétrage** de la loi de décroissance de T (ex. $T(t) = T_0 \alpha^t$ ou $T(t) = \frac{T_0}{\ln(t+2)}$) reste crucial :

- Trop rapide, on retombe dans du local,
- Trop lent, on multiplie le coût et la durée de convergence.

En pratique, on choisit souvent une décroissance géométrique α^t , ou un autre schéma, puis on fixe un nombre d'itérations par palier, gardant un œil sur l'ampleur du bruit résiduel.

7.3.1.2. Avantage: Échapper aux Minima Locaux

La **dynamique** d'un **Synergistic Connection Network** (SCN), lorsqu'elle reste strictement locale et sans perturbation, risque de se **bloquer** dans des minima locaux. La mise à jour de $\omega_{i,j}$ suit un schéma déterministe visant à minimiser une fonction d'énergie $\mathcal{J}(\Omega)$. Dans de nombreux systèmes non convexes, cette approche peut conduire à une **stagnation** dans une configuration

stable mais sous-optimale. Le **recuit simulé** permet de surmonter cet obstacle en introduisant des mouvements transitoires allant temporairement "contre le gradient" (augmentant localement \mathcal{J}) afin de **franchir** des barrières d'énergie et d'**explorer** des configurations plus avantageuses. Le processus repose sur une phase de **chauffage**, où le réseau subit une forte agitation, suivie d'une phase de **refroidissement**, favorisant la stabilisation vers une solution plus optimisée.

Sans recuit, la règle DSL $\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) + \eta[S(i,j) - \tau \omega_{i,j}(t)]$ se comporte comme une **descente** locale, on n'accepte pas de sauts qui augmentent l'énergie $\mathcal{J}(\Omega)$. Or, pour sortir d'un **minimum local**, il faut parfois, ne serait-ce que momentanément, **monter** en énergie. Le recuit simulé l'autorise en injectant un **terme** stochastique dont l'ampleur est contrôlée par la "température" T(t).

Historiquement, on définissait :

$$P(\text{accepter }\Delta\Omega) = \min(1, \exp[-\Delta\mathcal{J}/T(t)]),$$

ce qui signifie que si $\Delta \mathcal{J} > 0$ (hausse de l'énergie), on accepte **parfois** ce mouvement, surtout si T(t) est élevé. Dans un **SCN**, il n'est pas toujours nécessaire d'exécuter un test explicite. On injecte un bruit $\sigma(T(t))$, $\xi_{i,j}$ qui permet à la dynamique d'**explorer** des configurations différentes en s'élevant localement. Lorsque T(t) est élevé, la probabilité de **franchir** un obstacle énergétique augmente, facilitant ainsi la transition vers un état potentiellement plus optimal.

Dans l'espace Ω (toutes les $\omega_{i,j}$), la fonction d'énergie $\mathcal{J}(\Omega)$ forme un **paysage** accidenté, avec plusieurs vallées (minima) séparées par des crêtes. Une descente de gradient locale reste dans la vallée initiale. Le **recuit** fournit un "tremplin" aléatoire pour franchir ces crêtes, atteignant potentiellement une vallée plus profonde.

On commence le recuit avec une température initiale T(t) élevée, favorisant de fortes fluctuations et permettant d'explorer différentes configurations en s'éloignant de la zone stable de départ. Ensuite, on **réduit progressivement** T(t) afin de limiter ces fluctuations et de stabiliser le réseau dans une configuration plus optimale. Le **choix** du planning de décroissance de T(t) est crucial. Une diminution trop rapide risque de figer le système dans un minimum local, tandis qu'une décroissance trop lente allonge considérablement le temps de convergence.

Sans recuit (ou autre perturbation stochastique), le **SCN** s'en tient à une "descente" univoque. Le recuit "brouille" la mise à jour, autorisant un **sursaut** dans des configurations a priori moins favorables. Cela démultiplie la **capacité** d'exploration du réseau.

Dans la **dynamique** DSL, on sait (chap. 4.4) que plusieurs attracteurs se forment. L'absence de bruit fort rendra la transition d'un attracteur à l'autre quasi impossible. Le recuit permet de changer de bassin d'attraction au besoin, **augmentant** la chance de parvenir à un "clusterement" globalement plus intéressant.

Les mécaniques d'**inhibition** (chap. 7.1.2.2) et d'**apprentissage continu** (chap. 7.1.2.3) peuvent s'articuler avec le recuit. On peut notamment provoquer un **réchauffement soudain** si le SCN se stabilise trop rapidement après l'introduction de nouvelles entités. L'augmentation temporaire du bruit agit alors comme un **réajustement partiel**, permettant d'explorer de nouvelles configurations tout en conservant la structure déjà acquise.

7.3.1.3. Inconvénient : Paramétrage Délicat (Planning de Température)

Le **recuit simulé** joue un rôle clé pour **éviter** les minima locaux dans un **Synergistic Connection Network** (**SCN**). Toutefois, il présente une difficulté majeure : la **définition** d'un planning de température T(t) optimal. Un **calibrage** inadéquat peut compromettre son efficacité. Si la température diminue trop rapidement, l'**exploration** devient insuffisante et le système risque de se figer prématurément. À l'inverse, si T(t) reste élevé trop longtemps, la **convergence** ralentit, allongeant inutilement la durée d'optimisation. Cette section examine ces **défis**, les pièges courants associés et propose des **heuristiques** pour améliorer le réglage de T(t).

Le **recuit simulé** commence généralement par une phase de **bruit élevé** pour favoriser l'exploration. Si la température initiale T_0 est **trop basse**, le réseau reste piégé dans son attracteur local, les mises à jour $\omega_{i,j}$ étant trop limitées pour permettre des sauts significatifs. En revanche, si T_0 est **trop élevée**, les pondérations fluctuent de manière excessive, empêchant toute structure stable d'émerger. Le SCN devient alors chaotique, les clusters naissants se dissolvant avant de se consolider. Trouver un équilibre pour T_0 dépend de plusieurs paramètres comme η , τ , $\max(S(i,j))$ et la taille du réseau, ce qui rend son réglage **délicat** et souvent empirique.

Après l'initialisation, la température décroît selon un schéma défini. On peut utiliser un refroidissement géométrique avec $T(t+1) = \alpha T(t)$, un refroidissement logarithmique avec $T(t) = T_0/\ln(t+2)$, ou encore d'autres variantes comme le refroidissement polynomiale ou adaptatif. Le choix de ce taux de décroissance influence directement la durée de la phase chaude, où le bruit est encore significatif, ainsi que le moment où l'on entre en phase froide, lorsque les fluctuations sont plus limitées et que la structure du réseau se stabilise. D'un point de vue mathématique, il s'agit d'un compromis typique de recuit :

- α trop proche de 1 \Rightarrow refroidissement **très lent** \Rightarrow exploration riche, mais temps de convergence potentiellement prohibitif,
- α trop bas \Rightarrow on "refroidit" trop vite \Rightarrow on perd le bénéfice du recuit, retombant dans un algorithme quasi local.

La phase **chaude** prend fin lorsque la température T(t) devient suffisamment **faible** ($\approx \epsilon$). À ce stade, le **DSL** devient quasi déterministe, réduisant fortement la probabilité de franchir des barrières d'énergie. Il est donc essentiel d'**éviter** deux écueils : un refroidissement **trop rapide**, qui figerait le réseau dans un minimum local sous-optimal, et un refroidissement **trop lent**, qui maintiendrait inutilement le système dans un état de forte variabilité. Le choix du moment critique $t_{\rm cool}$ où la température cesse d'influencer significativement l'évolution du SCN est un élément clé du **planning** de température.

Dans un **SCN** de grande taille, la phase **chaude** doit être suffisamment longue pour permettre au bruit d'explorer un espace Ω immense, pouvant atteindre $O(n^2)$ connexions. Un refroidissement trop rapide empêcherait cette exploration, enfermant le système dans un minimum local superficiel. À l'inverse, une phase chaude prolongée maintient un bruit excessif qui empêche toute stabilisation des clusters.

Le **recuit simulé** repose sur un équilibre entre **exploration** et **convergence**. Un SCN soumis à un bruit persistant tardif peine à structurer ses clusters de manière nette, tandis qu'un refroidissement trop précoce fige prématurément le réseau sans atteindre une organisation

optimale. Le temps consacré à chaque phase doit être ajusté avec soin, souvent par **essais empiriques** ou via des heuristiques basées sur la variation $\Delta \mathcal{J}$.

Si la synergie S(i,j) présente une forte variabilité d'un cas à l'autre, le bruit $\sigma(T)$ doit être calibré avec précision. Un bruit trop faible serait inefficace face à de grandes valeurs de S(i,j), tandis qu'un bruit trop intense noierait toute distinction entre les niveaux de synergie. Une normalisation des synergies ou un ajustement dynamique de $\sigma(t)$ en fonction de leur distribution permet de maintenir un contrôle précis du processus.

Plutôt que d'adopter un planning de température rigide (géométrique, logarithmique), on peut opter pour un **pilotage adaptatif**. Si l'énergie $\mathcal{J}(\Omega)$ cesse de diminuer, on peut légèrement augmenter T pour relancer l'exploration. Si, au contraire, la configuration Ω évolue encore trop fortement, on accélère le refroidissement.

Une autre approche consiste à utiliser un recuit **multi-phase** ou **intermittent**, où l'on alterne entre des périodes de réchauffement et de refroidissement. Cette technique, bien que plus empirique, introduit une exploration par cycles, permettant d'éviter un enfermement prématuré tout en favorisant une stabilisation progressive.

7.3.2. Protocole de Température

Lorsque l'on applique le **recuit simulé** au **DSL** (Deep Synergy Learning), on introduit une **temperature** T(t) qui gouverne le **niveau** du bruit stochastique. Ainsi, la mise à jour habituelle de $\omega_{i,j}$ (cf. chap. 4) se voit complétée par un **terme** $\xi_{i,j}(t)$ proportionnel à T(t). L'idée est de **chauffer** le système en début d'apprentissage (bruit élevé) pour échapper aux minima locaux, puis de **refroidir** (bruit décroissant), afin de stabiliser la solution.

7.3.2.1. Équation :
$$\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) + \eta \left[S(i,j) - \tau \, \omega_{i,j}(t) \right] + \xi_{i,j}(t)$$

Le recuit simulé dans un Synergistic Connection Network (SCN) se formalise en complétant la mise à jour habituelle $\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) + \eta [S(i,j) - \tau \omega_{i,j}(t)]$ par un **terme stochastique** $\xi_{i,j}(t)$. Ce terme, souvent appelé "bruit thermique", se rattache à la **température** T(t) pour régler son amplitude. La formule générale est donc :

$$\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) + \eta [S(i,j) - \tau \omega_{i,j}(t)] + \xi_{i,j}(t).$$

Cette petite modification rend la **dynamique** du SCN stochastique. Elle permet, lorsqu'on "chauffe" (température haute), de **monter** localement en énergie $\mathcal{J}(\Omega)$, offrant à la structure la possibilité de **quitter** un minimum local (cf. 7.3.1.2). On présente ici la logique détaillée et les avantages de ce **terme** $\xi_{i,j}(t)$.

En l'absence de recuit, la mise à jour DSL suit :

$$\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) + \eta [S(i,j) - \tau \omega_{i,j}(t)].$$

Cette dynamique détermine une forme de "descente locale" (le SCN se rapproche d'un minimum énergétique s'il n'existe pas de barrière insurmontable).

Pour pouvoir franchir les barrières d'énergie, on ajoute $\xi_{i,j}(t)$. La mise à jour devient :

$$\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) + \eta [S(i,j) - \tau \omega_{i,j}(t)] + \xi_{i,j}(t).$$

On spécifie alors que $\xi_{i,j}(t)$ est un bruit dont la **variance** dépend d'une **température** T(t) (voir 7.3.2.2 et 7.3.2.3). Cela fait passer la descente pure à un **processus** de "bonds" stochastiques, autorisant des variations positives ou négatives indépendamment de la pente locale. D'un point de vue "énergie" (chap. 7.2.1), la descente **classique** $\Delta\omega \propto -\nabla \mathcal{J}$ interdit d'aller vers un état de plus haute énergie. Or, franchir un "col" requiert momentanément $\Delta\mathcal{J} > 0$. Le bruit $\xi_{i,j}(t)$ autorise de tels **sauts** avec une probabilité dictée par l'amplitude du bruit (qui elle-même dépend de T(t)).

Dans la méthode de Metropolis (recuit simulé "classique"), on calcule $\Delta \mathcal{J}$ puis on décide d'accepter ou non la variation. Dans la version "continue", on injecte directement $\xi_{i,j}(t)$. Lorsque $\xi_{i,j}(t)$ est grand, il peut vaincre la "barrière" correspondante, augmentant temporairement $\mathcal{J}(\Omega)$. Ainsi, **plus** T(t) est élevé, **plus** la probabilité d'accepter un saut énergétiquement défavorable est grande. On choisit souvent :

$$\xi_{i,j}(t) \sim \mathcal{N}\left(0, \ \sigma^2(T(t))\right),$$

c'est-à-dire un **bruit gaussien** de variance $\sigma^2(T)$, avec $\sigma \propto T$. On peut aussi utiliser des distributions uniformes ou autres, l'important étant de **faire varier** $\sigma(t)$ (ou T(t)) pour passer d'une phase d'exploration large (T élevé) à une phase plus fine (T faible).

Grâce à $\xi_{i,j}(t)$, même si la mise à jour locale $\eta[S(i,j) - \tau \omega_{i,j}(t)]$ ne permet pas de s'échapper d'un puits, on a un bruit aléatoire pouvant "faire grimper" $\omega_{i,j}$ (ou la faire baisser) assez fort pour "sauter" la barrière. Cela prolonge la **recherche** dans l'espace Ω , offrant une chance de trouver un **minimum global** ou du moins meilleur.

Tant que T(t) reste grand, la composante stochastique est **significative**, et le SCN se "**balade**" sur le paysage d'énergie. Lorsque T(t) diminue (phase de refroidissement), on fixe de plus en plus la structure, réduisant drastiquement les grosses fluctuations. Au final, on converge vers une **configuration** stable, potentiellement exempte de blocage local (7.3.1.2).

Le bruit s'adapte aux mécanismes d'**inhibition** et de **clipping** pour maintenir une **cohérence structurelle** malgré les fluctuations aléatoires. Il s'insère également dans un **apprentissage continu**, où un réchauffement temporaire peut être appliqué lorsque de nouvelles entités s'intègrent au réseau, avant de revenir progressivement à un état plus stable.

7.3.2.2. $\xi_{i,j}(t) \sim$ Bruit Gaussien ou Uniforme, Amplitude Dictée par T(t)

Le recuit simulé repose sur l'introduction d'un **terme stochastique** $\xi_{i,j}(t)$ dans la mise à jour de $\omega_{i,j}(t+1)$. Ce bruit, souvent assimilé à un "bruit thermique", est modulé par une **température** T(t) qui influence l'**ampleur** des fluctuations. Dans un **Synergistic Connection Network** (SCN), ce processus joue un rôle fondamental pour **éviter** les minima locaux. Lorsque la température est **élevée**, de grandes variations aléatoires peuvent survenir ; à mesure qu'elle diminue, le système se stabilise autour d'un **état** plus structuré. Ce passage progressif de la phase "chaude" à la phase "froide" constitue l'essence du recuit simulé. Cette section explore la nature du bruit $\xi_{i,j}(t)$, les distributions envisageables (gaussienne, uniforme...) et la manière dont son intensité est **régulée** par T(t).

Rappelons l'équation générale lorsque l'on introduit un terme stochastique :

$$\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) + \eta \big[S(i,j)\tau \,\omega_{i,j}(t) \big] + \xi_{i,j}(t).$$

Le $\xi_{i,j}(t)$ est alors le bruit, dit "thermique", dont la distribution centrée ($E[\xi] = 0$) a une variance en rapport avec la température T(t). De cette manière, en phase de haute température, la mise à jour $\omega_{i,j}(t)$ peut fluctuer substantiellement (faveur à l'exploration); en phase de faible température, le bruit s'amenuise et le SCN se fige (convergence locale).

On opte classiquement pour:

- 1. Une loi gaussienne : $\xi_{i,j}(t) \sim \mathcal{N}(0, \sigma^2(t))$,
- 2. Une **loi uniforme** : $\xi_{i,j}(t) \sim \text{Unif}(-\Delta(t), +\Delta(t))$.

La variance (ou demi-largeur pour le cas uniforme) dépend de T(t). Ainsi, on peut écrire :

$$\sigma(t) = \alpha \sqrt{T(t)}$$
, ou $\Delta(t) = \beta T(t)$.

L'essentiel est que l'amplitude du bruit suive la courbe de la **température** T(t) (7.3.1.3).

On définit une **température** T(t) décroissant au cours des itérations (ou du temps). Au début (phase chaude), T est élevé, on autorise de grands aléas ; plus tard (phase froide), T devient petit, le bruit se réduit, stabilisant la structure. Le recuit simulé requiert ainsi un **planning** de T(t) (ex. α^t , $\frac{1}{\ln t}$, etc.) :

$$T(t+1) = \alpha T(t)$$
 $(0 < \alpha < 1)$, ou $T(t) = \frac{T_0}{\log(t+2)}$, ...

Tant que T(t) reste élevé, la **variance** du bruit est **grande** ($\sigma^2(t) \approx T(t)$), autorisant $\omega_{i,j}$ à faire des bonds aléatoires importants. Sur le plan **énergie**, même si $\Delta \mathcal{J} > 0$, il y a une probabilité non négligeable que le réseau "monte" la barrière. Cela évite de se figer dans un attracteur local.

À mesure que T(t) s'approche de zéro, on restreint drastiquement la **perturbation** $\xi_{i,j}(t)$. Les liens $\{\omega_{i,j}\}$ cessent de fluctuer significativement et se fixent. Sur le plan **DSL**, on retourne vers le cas quasi dénué de bruit, où la dynamique $\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) + \eta [S(i,j) - \tau \omega_{i,j}(t)]$ détermine la consolidation finale des clusters.

Les avantages de cette approche résident principalement dans sa capacité à favoriser l'évasion des minima locaux. Tant que T(t) reste suffisamment élevé, le bruit introduit peut permettre à $\omega_{i,j}$ de s'extraire d'un puits d'énergie et d'explorer des configurations alternatives. Un autre atout majeur réside dans le **contrôle précis du ratio exploration/exploitation**. Il est possible de moduler la durée de la phase chaude, dédiée à l'exploration, et celle de la phase froide, consacrée à l'exploitation et à la stabilisation des résultats obtenus.

En revanche, certaines **limites** sont à prendre en compte. Le **choix du planning** de décroissance de T(t) représente un **paramètre sensible**, souvent difficile à ajuster de manière optimale. Une mauvaise calibration peut compromettre l'efficacité du processus. Par ailleurs, le **coût computationnel** est un élément non négligeable. Une phase chaude prolongée implique un grand nombre d'itérations au cours desquelles le réseau subit des modifications importantes, ce qui peut retarder significativement la convergence.

Des variantes permettent d'adapter la variance $\sigma^2(t)$ non seulement en fonction de T(t), mais aussi selon la position de ω dans l'espace des solutions. Il est également possible d'opter pour un planning **multi-phase**, incluant quelques remontées de T en cas de suspicion de blocage. L'enjeu principal reste de maintenir un bruit proportionnel à la température afin de respecter le principe du recuit et d'assurer une exploration efficace de l'espace des solutions.

7.3.2.3. Schéma Classique :
$$T(t+1) = \alpha \cdot T(t)$$
 ou $T(t) = \frac{T_0}{\log(t+1)}$, etc.

Dans un **recuit simulé**, la température T(t) dirige l'**amplitude** du bruit $\xi_{i,j}(t)$ injecté dans la mise à jour $\omega_{i,j}(t)$ (cf. 7.3.2.1 et 7.3.2.2). Cette fonction $T: t \mapsto T(t)$ (le *planning de température* ou *schedule*) doit provoquer une **phase chaude** (haute température) favorisant l'exploration, puis une **phase froide** (faible température) permettant la stabilisation finale. Dans la pratique, on recourt le plus souvent à quelques **formes** simples de décroissance (généralement sur un intervalle $t = 0 \dots T_{\text{max}}$), que l'on illustre ci-après.

A. Schéma Géométrique : $T(t+1) = \alpha T(t)$

On choisit une **température** initiale $T_0 > 0$. À chaque itération, on met à jour :

$$T(t+1) = \alpha T(t), \quad 0 < \alpha < 1.$$

En pratique, α se situe souvent entre 0.8 et 0.99, par exemple. L'idée est de réduire la température **exponentiellement** au cours des itérations :

$$T(t) = T_0 \alpha^t$$
.

Après t itérations, on obtient $T(t) = T_0 \alpha^t$, qui peut descendre rapidement si α est notablement inférieur à 1 ($\alpha = 0.9$ par ex.). Plus α est proche de 1, plus la phase chaude s'étend dans le temps. On parle souvent de la "**demi-vie**" du recuit pour décrire l'échelle de temps où la température atteint la moitié (ou un petit pourcentage) de sa valeur initiale. Cette méthode est très **simple** et fournit un contrôle direct via le paramètre α . Pourtant, elle peut :

- Refroidir trop vite (α trop bas), raccourcissant la phase chaude et limitant l'exploration,
- Refroidir trop lentement (α trop proche de 1), entraînant un grand nombre d'itérations avant la stabilisation.

B. Schéma Logarithmique :
$$T(t) = \frac{T_0}{\log(t+1)}$$

Une autre approche consiste à définir :

$$T(t) = \frac{T_0}{\log(t+1)}, \quad t \ge 1,$$

(on peut légèrement modifier la formule pour le cas t=0, ex. $\log(t+2)$) afin d'éviter toute division par zéro. La température est alors *infinie* en théorie pour $t\to 0$, puis diminue plus doucement qu'un schéma exponentiel.

Dans la **littérature** sur le recuit, le refroidissement logarithmique $T(t) \propto 1/\ln t$ bénéficie d'une **justification mathématique** : sous certaines hypothèses, il maintient une probabilité non nulle d'atteindre l'**optimum** global, car la température ne s'annule jamais totalement, laissant

toujours la possibilité de franchir des barrières d'énergie. Cette décroissance plus **progressive** qu'avec $T(t) = \alpha^t$ prolonge la phase d'exploration et réduit le risque de blocage dans un minimum local.

Cependant, cette lenteur a un coût : elle **ralentit** la convergence finale. Dans des **problèmes de grande dimension**, conserver une température élevée sur une longue période devient impraticable, car le nombre d'itérations nécessaire pour stabiliser le système croît rapidement. Un compromis s'impose entre un refroidissement suffisamment lent pour bien explorer et une décroissance assez rapide pour garantir une convergence dans un temps raisonnable.

C. Comparaisons et Ajustements Possibles

D'autres lois de décroissance existent :

- Polynomiale: $T(t) = T_0/(1+t)^{\beta} (\beta > 0)$,
- Adaptative : T réajustée selon la "qualité" des minima atteints, etc.
 Le but commun est de prévoir un début (phase chaude) et une fin (phase froide), en modulant la durée plus ou moins agressive de la phase chaude.

D'un point de vue **théorique**, refroidir *lentement* (ex. $1/\ln t$) augmente la probabilité de dénicher la configuration globale minimale.

D'un point de vue **pratique**, un refroidissement trop lent peut être *coûteux* en temps, surtout dans de grands SCN.

Beaucoup d'implémentations choisissent une **décroissance** exponentielle (géométrique) simple. On paramètre α par quelques essais empiriques sur un échantillon ou un scénario type.

D. Regard sur la Convergence

Chaque itération se traduit par un **saut** dans l'espace Ω , dont la probabilité de franchir un mur d'énergie $\Delta J > 0$ dépend de T(t).

- Si T(t) chute trop tôt, on gèle le système ;
- Si T(t) reste haut, on gaspille du temps en oscillations.

Le **nombre** d'itérations nécessaires pour atteindre une phase froide déterminée (ex. $T(t_{\rm cool}) \approx \varepsilon$) dépend du schéma choisi. Avec un schéma exponentiel, on franchit ε en environ $\ln(\varepsilon/T_0)/\ln(\alpha)$. Avec un schéma logarithmique, la convergence mathématique peut être beaucoup plus lente, mais potentiellement plus "robuste" pour l'exploration globale.

Dans le DSL, on peut coupler ce planning à des **heuristiques** ponctuelles (ex. "miniperturbations" si l'on détecte un blocage) ou à de **l'inhibition** qui agit comme un autre mécanisme d'ajustement (7.1.2.2). On peut même "re-montrer" la température ponctuellement si on suspecte un nouvel attracteur local.

7.3.3. Injection de Bruit Aléatoire

Au-delà du **recuit simulé** (7.3.2) où la température T(t) module l'amplitude d'un **bruit** $\xi_{i,j}(t)$, on peut envisager des **injections** de perturbations plus générales, sans nécessairement obéir à un planning de refroidissement strict. L'idée est de **secouer** la dynamique $\{\omega_{i,i}\}$ à des moments

choisis pour élargir la recherche ou éviter la stagnation. Nous détaillons ici (7.3.3.1) les **formes** de bruit aléatoire possibles, avant (7.3.3.2) d'évoquer les "moments" d'injection et (7.3.3.3) l'impact sur la **convergence** et la **structure** de clusters.

7.3.3.1. Formes du Bruit $\mathcal{N}(0, \sigma^2)$, Uniforme, etc.

Lorsqu'un terme stochastique $\xi_{i,j}(t)$ est ajouté à la mise à jour d'un Synergistic Connection Network (SCN), le choix de sa distribution influence directement la dynamique du système. Un bruit gaussien génère des fluctuations modérées autour de la configuration actuelle. Un bruit uniforme répartit les variations de manière égale sur un intervalle donné. Un bruit discrétisé restreint les ajustements à quelques valeurs prédéfinies.

L'amplitude du bruit évolue en fonction de la température T(t). Lorsque celle-ci est élevée, les fluctuations sont plus importantes pour favoriser l'exploration. À mesure que T(t) diminue, la variance du bruit se réduit progressivement, stabilisant la structure du réseau.

A. Bruit Gaussien: $\mathcal{N}(0, \sigma^2)$

Le **bruit gaussien** (ou "normal") est la forme la plus courante utilisée dans de nombreux contextes en raison de sa simplicité de génération et de ses propriétés analytiques intéressantes. Il est défini par la relation :

$$\xi_{i,j}(t) \sim \mathcal{N}(0, \sigma^2(t)),$$

ce qui signifie que chaque $\xi_{i,j}(t)$ suit une loi normale centrée. L'écart-type $\sigma(t)$ est généralement dépendant de la **température** T(t), avec une relation courante de la forme $\sigma(t) = c \cdot \sqrt{T(t)}$ ou une proportionnalité directe à T(t).

L'un des principaux **avantages** de cette approche réside dans la facilité avec laquelle le bruit gaussien peut être généré, de nombreuses bibliothèques proposant des fonctions adaptées. Il offre également une grande **souplesse**, car un unique paramètre σ (ou cT(t)) permet de contrôler l'amplitude des variations. De plus, sa **long tail modérée** assure que les fluctuations restent centrées sur des valeurs moyennes, tout en autorisant occasionnellement des sauts plus importants, favorisant ainsi une exploration efficace de l'espace des solutions.

Toutefois, certaines **limites** doivent être prises en compte. Si σ est **trop grand**, les variations de $\omega_{i,j}$ peuvent être excessives dès les premières itérations, plongeant le réseau dans un état chaotique difficile à stabiliser. À l'inverse, si σ est **trop petit**, l'exploration devient insuffisante, limitant la capacité du système à échapper aux minima locaux.

Dans le cadre du **recuit** (7.3.2.3), l'évolution de $\sigma(t)$ suit une dynamique de réduction progressive. On passe ainsi d'une phase de haute variance, où l'exploration est intense, à une phase de faible variance, favorisant la stabilisation et la convergence du système.

B. Bruit Uniforme

Plutôt que d'utiliser un bruit gaussien, il est possible d'opter pour un **intervalle défini** $[-\delta(t), +\delta(t)]$ et de tirer $\xi_{i,j}(t)$ de manière uniforme. Cette approche se formalise ainsi :

$$\xi_{i,j}(t) \sim \text{Unif}(-\Delta(t), +\Delta(t)),$$

où $\Delta(t)$ est proportionnel à T(t) dans le cadre d'un recuit. Cela signifie qu'à chaque itération, $\xi_{i,j}(t)$ peut prendre **n'importe quelle valeur dans l'intervalle** $[-\Delta(t), +\Delta(t)]$ avec une probabilité uniforme.

Cette approche présente plusieurs **avantages**. Tout d'abord, le bruit généré est **borné**, ce qui empêche l'apparition de valeurs extrêmes comme celles pouvant survenir dans le cas d'une distribution gaussienne aux longues queues. Par ailleurs, son **implémentation est triviale**, puisqu'il suffit de générer un nombre pseudo-aléatoire entre 0 et 1, puis d'appliquer un redimensionnement pour obtenir la valeur finale dans l'intervalle défini.

Cependant, certaines **limites** doivent être prises en compte. Contrairement au bruit gaussien, ce type de bruit n'a **pas de longues queues**, ce qui peut poser problème si l'on souhaite occasionnellement effectuer des "sauts" importants pour franchir de grandes barrières énergétiques. Par ailleurs, plusieurs analyses théoriques, notamment celles liées à l'algorithme de Métropolis, sont plus directement formulées en utilisant un bruit gaussien, rendant l'uniforme moins naturel dans certains contextes d'optimisation.

D. Bruit Discret ou "à Coups"

Plutôt que d'introduire un bruit continu, il est possible d'utiliser une **perturbation discrète**, où $\xi_{i,j}(t)$ ne prend que quelques valeurs spécifiques, comme $\{-\alpha,0,+\alpha\}$ ou $\{-\Delta,+\Delta\}$, selon certaines probabilités. Cette approche conduit à une évolution discontinue de $\omega_{i,j}(t)$, ce qui peut rendre la dynamique plus "logique" en imposant une variation par **paliers fixes**. Ainsi, au lieu d'une perturbation graduelle, la mise à jour des poids consiste en une simple **incrémentation ou décrémentation** de α , ou une **stagnation** si aucun changement n'est appliqué.

Cette méthode présente plusieurs **avantages**. Son **implémentation est particulièrement simple**, puisqu'elle ne nécessite aucune fonction gaussienne ni génération complexe de bruit aléatoire. Elle peut également être **mieux adaptée** à certaines architectures matérielles ou à des environnements où les valeurs manipulées doivent rester discrètes, comme dans des modèles symboliques ou quantifiés.

Cependant, cette approche comporte aussi des **limites**. L'absence de variations intermédiaires peut entraîner un **manque de finesse**, rendant impossible certains ajustements progressifs. Cela peut se traduire par des **oscillations plus abruptes**, où les transitions entre valeurs successives sont plus marquées qu'avec un bruit continu.

E. Bruit Corrélé ou Adaptatif

Dans la majorité des approches de recuit, chaque $\xi_{i,j}(t)$ est **indépendant**, ce qui signifie que chaque lien du réseau subit des perturbations aléatoires sans influence des autres. Toutefois, il est possible d'introduire un **bruit corrélé**, où certaines liaisons sont modifiées de manière coordonnée. Un exemple typique consiste à **pousser simultanément un ensemble de connexions**, par exemple lorsqu'un cluster entier doit être perturbé dans la même direction pour explorer de nouvelles configurations.

En complément, une autre variante repose sur l'**adaptation du bruit**. Ici, l'amplitude $\Delta_{i,j}(t)$ est ajustée en fonction de la situation actuelle du lien $\omega_{i,j}$. Si un lien est déjà bien établi, les perturbations sont réduites afin de ne pas **déstabiliser un cluster** trop facilement. En revanche, si un lien est faible ou instable, il bénéficie d'une **plus grande latitude** pour évoluer et se renforcer. Cette approche rend le recuit **plus intelligent**, en modulant dynamiquement les perturbations en fonction de l'état global du réseau.

F. La Règle DSL + Bruit

Quelle que soit la **distribution** choisie, qu'elle soit gaussienne, uniforme, discrète ou corrélée, on retrouve la formule générale :

$$\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) + \eta [S(i,j) - \tau \omega_{i,j}(t)] + \xi_{i,j}(t).$$

Dans cette relation, le terme $\xi_{i,j}(t)$ est modulé selon deux aspects. Tout d'abord, son **amplitude** est régulée par T(t), influençant la force des perturbations introduites. Ensuite, sa **forme** dépend de la distribution choisie, pouvant être gaussienne, uniforme, discrète ou encore corrélée.

Au fil des itérations, l'application d'un **planning** spécifique permet de réduire progressivement la variance de $\xi_{i,j}(t)$. On passe ainsi d'une **phase chaude**, caractérisée par une forte exploration, à une **phase froide**, où les perturbations deviennent minimes, favorisant la stabilisation des valeurs de $\omega_{i,j}$.

L'évolution de la dynamique du système suit plusieurs principes clés.

Dans un premier temps, le vecteur $\Omega(t)$ subit simultanément l'effet de deux forces opposées. D'un côté, la **descente DSL** exprimée par $\eta[S - \tau \omega]$ tend à structurer le réseau. De l'autre, le **bruit** ξ introduit une perturbation aléatoire. L'ensemble produit un **processus stochastique** en dimension \mathbb{R}^{n^2} , dont la stabilité finale dépend directement du **planning de la variance** ainsi que de la structure des synergies S(i,j).

Une conséquence immédiate de cette dynamique est la **formation de clusters**. Un bruit calibré de manière adéquate permet d'**explorer** différentes configurations de regroupement. À mesure que la phase finale s'installe, les clusters se **stabilisent**, limitant ainsi les fluctuations des liaisons $\omega_{i,j}$. D'un point de vue énergétique, les connexions entre nœuds ne subissent plus d'importantes perturbations et convergent vers des valeurs stables, qu'elles soient fortes ou faibles.

Toutefois, un bruit **excessif** peut perturber cette organisation. Lorsqu'il est trop intense, il devient possible de **briser des clusters déjà formés**, effaçant les synergies locales. Cela souligne l'importance d'un **recuit progressif**, où la réduction de $\sigma(t)$ ou $\delta(t)$ doit être réalisée en parfaite cohérence avec l'évolution de T(t), afin d'assurer un équilibre entre exploration et stabilisation.

7.3.3.2. Moments d'injection (chaque itération, ou par batch)

Pour qu'un **Synergistic Connection Network** (**SCN**) exploite efficacement le **recuit simulé**, on peut injecter un *terme stochastique* $\xi_{i,j}(t)$ avec des fréquences variables. Cette perturbation aide à franchir des barrières d'énergie, mais son application peut suivre deux stratégies distinctes.

Dans la première approche, le bruit est ajouté à chaque itération, maintenant un niveau constant de fluctuations tout au long de la mise à jour du réseau. Cela favorise une exploration continue et empêche la stagnation trop précoce.

Dans la seconde approche, le bruit est appliqué **périodiquement**, par cycles ou en "batchs". Pendant certaines phases, la dynamique DSL évolue sans perturbation, puis un bruit plus intense est brièvement introduit pour provoquer des réajustements globaux. Cette méthode peut éviter

une dispersion excessive tout en conservant un moyen de sortir des configurations sousoptimales.

A. Injection de Bruit à Chaque Itération

La mise à jour des pondérations suit la relation :

$$\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) + \eta [S(i,j) - \tau \omega_{i,j}(t)] + \xi_{i,j}(t),$$

où $\xi_{i,j}(t)$ est tiré selon une distribution $\mathcal{D}(0,\sigma^2(t))$. Dans la version **totalement stochastique**, cette même règle est appliquée à **chaque** itération t. La gestion de la **température** T(t), ou de l'écart-type $\sigma(t)$, permet de moduler **l'amplitude du bruit** tout au long du processus d'optimisation.

Dans une approche de **recuit continu**, les pondérations $\omega_{i,j}$ restent **en perpétuelle évolution**. À chaque pas t, elles peuvent augmenter ou diminuer localement sous l'effet du bruit, avec une phase initiale où ces variations sont **importantes** (phase chaude), puis de plus en plus **réduites** à mesure que le système atteint une **stabilisation** (phase froide). Contrairement à une approche où l'on introduirait des phases de stabilisation pure, cette méthode maintient une **perturbation constante** dans le réseau, ne laissant jamais le système évoluer uniquement selon la descente DSL.

Cette stratégie présente plusieurs avantages. Elle permet notamment d'éviter un blocage dans un attracteur local, puisque le bruit injecté garantit la possibilité de s'échapper d'un minimum piégé à n'importe quelle itération. De plus, elle favorise une exploration homogène de l'espace des solutions, en s'inspirant des processus stochastiques de type Langevin, tant que la température reste non nulle.

Toutefois, cette approche comporte aussi des **inconvénients**. La **perturbation permanente** peut ralentir la stabilisation du réseau et générer des **oscillations prolongées** si $\sigma(t)$ ou T(t) ne sont pas soigneusement contrôlés. Un mauvais calibrage peut entraîner un système **trop agité**, incapable de converger efficacement. Pour éviter cet écueil, il est essentiel de **définir un planning de température rigoureux**, de manière à ce que le SCN ne soit pas inutilement perturbé lorsqu'il atteint une configuration stable.

B. Injection Périodique, par "Batch" ou "Cycles"

Dans cette approche, la dynamique DSL classique, basée sur la **descente locale sans bruit**, est laissée libre d'évoluer pendant K itérations consécutives. Puis, à intervalles réguliers, une **perturbation contrôlée** est appliquée en injectant un "**shoot**" de bruit $\xi_{i,j}(t)$. Mathématiquement, cette alternance est définie par la relation suivante :

$$\omega_{i,j}(t+1) = \begin{cases} \omega_{i,j}(t) + \eta \left[S(i,j) - \tau \, \omega_{i,j}(t) \right], & \text{si } t \bmod K \neq 0, \\ \omega_{i,j}(t) + \eta \left[S(i,j) - \tau \, \omega_{i,j}(t) \right] + \xi_{i,j}(t), & \text{si } t \bmod K = 0. \end{cases}$$

Cette méthode établit une distinction claire entre les **phases de descente pure** et les **phases d'exploration**. Pendant (K-1) itérations consécutives, le bruit est nul $(\xi=0)$, permettant ainsi au SCN de progresser vers un attracteur local de manière naturelle. Puis, à la K-ième itération, un bruit est injecté, potentiellement **dépendant d'un planning de température**, afin de perturber l'état actuel et d'éviter un verrouillage dans un minimum local sous-optimal.

L'un des **avantages** majeurs de cette approche réside dans la présence de **phases calmes**, où le SCN peut se focaliser sur l'optimisation locale et éventuellement converger vers une solution

pertinente. En parallèle, les **phases de recuit** assurent une opportunité ponctuelle d'**échapper aux pièges des minima locaux**, offrant ainsi un compromis entre stabilité et exploration. De plus, la paramétrisation de la fréquence K et de la décroissance de $\sigma(t)$, par exemple via une loi de refroidissement exponentielle de type $\sigma_{n_{\text{batch}}} = \alpha^{n_{\text{batch}}}$, permet d'organiser l'apprentissage en **cycles successifs**, facilitant l'ajustement global du processus.

Cependant, cette approche présente aussi des **limitations**. Il faut ajuster plusieurs paramètres simultanément, notamment la **période** K, l'**amplitude du bruit** et la **loi de refroidissement**, ce qui complexifie le réglage des hyperparamètres.

Si *K* est **trop grand**, le SCN peut rester figé dans un attracteur trop longtemps avant qu'une perturbation ne survienne. À l'inverse, si *K* est **trop petit**, la dynamique devient presque entièrement stochastique, empêchant la stabilisation entre deux phases de bruit.

C. Comparaison et Choix

L'approche **full stochastique** repose sur une **exploration continue**, où le bruit est injecté à chaque itération sans interruption. Cette méthode permet une couverture homogène de l'espace des solutions, mais peut rendre la **stabilisation plus difficile**, en particulier si la variance σ ne décroît pas assez rapidement. Elle est largement utilisée dans des **schémas inspirés du processus de Langevin**, où le bruit joue un rôle central dans l'exploration dynamique des configurations possibles.

L'approche par **batchs ou cycles** introduit une alternance entre des phases de **descente locale pure** et des phases d'**exploration ponctuelle**, où le bruit est injecté périodiquement. Cette structuration permet une séparation plus nette entre la **phase d'exploitation**, où le SCN se stabilise autour d'un attracteur, et la **phase de montée**, où un recuit stochastique peut être appliqué si un minimum local semble inadéquat. Toutefois, cette méthode demande un **paramétrage plus complexe**, notamment dans le choix de la période K et de l'intensité du bruit à chaque cycle.

Au final, il n'existe pas de règle universelle pour choisir l'une ou l'autre de ces approches. Le choix dépend essentiellement du besoin en exploration continue ou intermittente. Les algorithmes DSL à grande échelle, ou ceux utilisés en apprentissage continu, peuvent privilégier l'approche par batchs lorsqu'il est nécessaire de conserver des phases d'actualisation locale prolongées, entrecoupées de perturbations ciblées lorsque le système détecte une stagnation (voir 7.3.3.3).

7.3.3.3. Impact sur la Convergence et la Structure de Clusters

L'introduction d'un **terme de bruit** $\xi_{i,j}(t)$ (voir 7.3.2) dans la mise à jour $\omega_{i,j}(t)$ d'un **Synergistic Connection Network** (SCN) ne se limite pas à des perturbations locales. Il modifie la **dynamique** du réseau, influence la **convergence** et façonne la **formation** des clusters.

Le bruit, contrôlé par la température T(t), autorise des mouvements "contre le gradient", facilitant le **franchissement** de barrières d'énergie et empêchant la stagnation dans des minima locaux. Cette section examine comment l'ajout de bruit impacte la stabilisation du SCN et la structure des clusters qui en découle.

A. Effet sur la Convergence

L'évolution des pondérations dans la règle DSL incluant du bruit suit la relation :

$$\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) + \eta \big[S(i,j) - \tau \,\omega_{i,j}(t) \big] + \xi_{i,j}(t),$$

où $\xi_{i,j}(t)$ suit une distribution Distrib $(0, \sigma^2(t))$, dépendant de la température T(t). Ce processus peut être interprété comme un système stochastique évoluant dans l'espace des pondérations $\{\omega_{i,j}\}$, avec un double impact sur la convergence.

D'une part, le bruit permet de **franchir les barrières d'énergie**, en autorisant des fluctuations temporaires qui augmentent l'énergie \mathcal{J} . Cette propriété est essentielle lorsqu'il s'agit de **quitter un attracteur local**, c'est-à-dire une structure stabilisée qui pourrait être sous-optimale. En perturbant momentanément les connexions, le SCN peut explorer de nouvelles configurations susceptibles de mener à un état plus performant.

D'autre part, l'amplitude du bruit influence directement la **vitesse de stabilisation** du réseau. Une **température** T(t) **trop élevée** maintient une agitation prolongée, retardant ainsi la fixation des pondérations dans un état stable. Cette situation se traduit par des oscillations persistantes, empêchant une convergence ferme. À l'inverse, un **refroidissement trop rapide** risque d'interrompre prématurément la phase d'exploration, piégeant potentiellement le réseau dans un minimum local sans bénéficier des avantages de la dynamique stochastique.

Dans un schéma de **recuit simulé**, la phase initiale est caractérisée par une **température élevée** favorisant l'exploration globale de l'espace des solutions Ω . Progressivement, une phase de **refroidissement** diminue $\sigma(t)$, ce qui **stabilise** les pondérations et permet au SCN de se fixer dans un état optimisé. C'est généralement au terme de cette transition que l'on observe la **stabilisation la plus marquée**, lorsque le réseau s'installe définitivement dans un **minimum** découvert au cours des explorations successives.

B. Impact sur la Structure des Clusters

Lorsqu'un lien $\omega_{i,j}$ se maintient dans une **zone intermédiaire** (par exemple entre 0.4 et 0.6) sans évoluer naturellement vers un état stable proche de 1 ou de 0, la dynamique DSL classique peut manquer d'efficacité pour trancher. L'introduction d'un **bruit stochastique** $\xi_{i,j}(t)$ peut alors influencer l'évolution des clusters.

Si la synergie S(i,j) est forte, le bruit peut **pousser** $\omega_{i,j}$ **au-delà d'un seuil critique** (par exemple 0.7 ou 0.8), consolidant la liaison et favorisant son intégration définitive dans un cluster. À l'inverse, si la synergie est faible, une **perturbation aléatoire peut abaisser la pondération sous un seuil bas** (par exemple sous 0.2), entraînant la suppression du lien. Ce **basculement stochastique** clarifie la structure du réseau en limitant la prolifération de liaisons ambivalentes, ce qui améliore la netteté des regroupements.

Dans les premières phases d'évolution du SCN, le bruit favorise une **exploration dynamique** où les clusters se forment et se réorganisent rapidement en testant différentes configurations. À mesure que la **température** T(t) **diminue**, le réseau entre dans une **phase de raffinement** : les liaisons les plus solides se **renforcent**, tandis que les connexions plus faibles sont **supprimées** sous l'effet des perturbations. Cette transition progressive permet d'atteindre une organisation plus stable et cohérente.

Si le bruit ne disparaît jamais totalement, le SCN peut atteindre un **équilibre statistique**, caractérisé par des **oscillations autour de structures dominantes** plutôt qu'une convergence rigide. Ce phénomène rappelle un **système à température non nulle** en physique, où les interactions fluctuent sans jamais se figer complètement. Dans certains cas, cette dynamique

peut être décrite par une **distribution de Boltzmann**, où les pondérations ω varient autour de valeurs moyennes bien définies, maintenant ainsi une structure **semi-stable et adaptable**.

C. Analyses et Indicateurs Pratiques

L'évaluation de l'impact du bruit sur la convergence et la structuration des clusters peut être réalisée à l'aide de plusieurs indicateurs. L'un des plus courants est le **taux de stabilisation**, qui peut être estimé en suivant l'évolution de la **variance globale** des pondérations, $Var(\{\omega_{i,j}\})$, ou encore la norme des variations $\|\Delta\omega\|$ entre itérations successives. Lorsque le bruit est important, cette variance reste **élevée plus longtemps**, traduisant un état dynamique instable. Elle commence ensuite à décroître progressivement lorsque $\sigma(t) \to 0$, signalant une stabilisation des connexions. Plus la **phase chaude** dure, plus la **stabilisation** est retardée.

Une autre mesure pertinente repose sur la distinction entre **cohésion intra-cluster et liens inter-cluster**. En suivant la somme ou la moyenne des pondérations $\omega_{i,j}$ au sein d'un **même cluster** \mathcal{C} et celles reliant des **clusters distincts**, il est souvent observé que le **bruit renforce ces contrastes**. Certaines connexions internes se **solidifient**, tandis que d'autres, plus faibles, finissent par disparaître sous l'effet des perturbations. Le résultat final est généralement une **meilleure séparation des clusters**, rendant les structures plus nettes et plus marquées.

Le bénéfice du bruit dans un **SCN** peut être évalué de manière **quantitative** en comparant les performances obtenues avec et sans recuit sur un ensemble de benchmarks. Plusieurs métriques, telles que la **modularité**, le **silhouette score** ou d'autres indices de qualité de partitionnement, indiquent souvent que l'introduction d'un bruit aléatoire **améliore la qualité finale** du découpage du réseau. Contrairement à une **descente locale purement déterministe**, qui peut enfermer le SCN dans un minimum sous-optimal, l'ajout d'une perturbation contrôlée permet au système de **s'extraire de ces pièges** et d'explorer des configurations plus optimales.

7.3.4. Exemples d'Implémentation

Le **recuit simulé**, lorsqu'il est intégré à la dynamique DSL (Deep Synergy Learning), suit une implémentation concise en respectant plusieurs principes fondamentaux.

D'abord, on définit un **cycle** d'itérations où la mise à jour de $\omega_{i,j}$ suit la règle DSL. Ensuite, on injecte un **bruit** dont l'**amplitude** est régulée par une température T(t) qui contrôle la phase de recuit. Enfin, on fait progressivement **décroître** cette température pour assurer une transition entre une phase "exploratoire" à bruit élevé et une phase "d'exploitation" où le bruit devient plus faible.

7.3.4.1. Pseudo-Code d'un Cycle DSL + Recuit

L'implémentation d'un Synergistic Connection Network (SCN) combiné au recuit simulé repose sur une procédure itérative. À chaque étape, on applique la mise à jour DSL, puis on ajoute un terme stochastique proportionnel à la température T(t).

On initialise les pondérations $\omega_{i,j}^{(0)}$ et définit un plan de température. À chaque itération, on met à jour $\omega_{i,j}$ selon la règle DSL, on ajoute un bruit dépendant de T(t), puis on diminue la température. Ce processus se répète sur un nombre d'itérations donné.

Algorithm: DSLRecuitSimule $\{\{\omega_{i,j}^{(0)}\}, S(\cdot,\cdot), \eta, \tau, T_0, \alpha, N_{\text{max}}\}$

Initialisation: $\omega_{i,j}(0) \leftarrow \omega_{i,j}^{(0)}, \quad T(0) \leftarrow T_0, \quad t \leftarrow 0.$

Tant que $t < N_{\text{max}}$:

- 1) $\Delta_{\mathrm{DSL}}\omega_{i,j}(t) = \eta \left[S(i,j) \tau \,\omega_{i,j}(t) \right].$
- 2) Générer un bruit $\xi_{i,j}(t) \sim \mathcal{N}(0, 1)$ (par exemple), puis poser $\xi_{i,j}^{(\text{eff})}(t) = T(t) \, \xi_{i,j}(t)$.
- 3) $\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) + \Delta_{\text{DSL}}\omega_{i,j}(t) + \xi_{i,j}^{(\text{eff})}(t)$.
- 4) Appliquer si nécessaire un clipping ou une inhibition : $\omega_{i,j}(t+1) \leftarrow \max\{0, \omega_{i,j}(t+1)\}\$ (ou tout autre réglage).
- 5) $T(t+1) = \alpha \times T(t)$ (ou toute autre loi $T(t) = T_0/\ln(t+2)$, etc.).
- 6) $t \leftarrow t + 1$.

Fin de la boucle. Retourner $\{\omega_{i,j}(N_{\max})\}$.

La procédure débute en initialisant les **pondérations** $\omega_{i,j}(0)$ ainsi que la **température** $T(0) = T_0$. À chaque itération, on calcule d'abord la **variation DSL** qui correspond à la descente locale $\eta \left[S(i,j) - \tau \, \omega_{i,j}(t) \right]$. Ensuite, on génère un **bruit** $\xi_{i,j}(t)$ d'une certaine distribution (gaussienne, uniforme, etc.), dont l'**amplitude** est déterminée par T(t). On met alors à jour la pondération $\omega_{i,j}(t+1)$ en additionnant cette variation DSL et la **perturbation** stochastique. Parfois, on ajoute un **mécanisme** de *clipping* ou un terme d'**inhibition** pour contrôler la compétition (voir le chapitre 7.1.2.2). Finalement, on **refroidit** la température selon un plan de décroissance, par exemple $T(t+1) = \alpha T(t)$. Cette boucle se répète jusqu'à ce que t atteigne la limite N_{max} . Le **recuit** permet de visiter un espace plus vaste de configurations $\{\omega_{i,j}\}$, favorisant la sortie de minima locaux et la découverte d'une solution plus optimale.

7.3.4.2. Étude de Mini-Cas: 10 Entités, 2 Minima Globaux

Il est souvent plus aisé de saisir l'impact du **recuit simulé** (ou d'une perturbation stochastique) en pratiquant sur un **mini-cas** contrôlé. Dans cette section, on se limite à un réseau de **10 entités** $\mathcal{E}_1, ..., \mathcal{E}_{10}$. On va construire la fonction de **synergie** $S(\cdot, \cdot)$ de sorte qu'il existe deux configurations distinctes — deux façons de partitionner ces entités en clusters — qui aboutissent à des **minima** (quasi) équivalents de l'énergie du **SCN**. On étudiera alors le comportement comparé d'une descente **DSL** purement locale, incapable de "sauter" d'un minimum à l'autre, et d'un **DSL** + **recuit** qui rend possible la transition entre configurations concurrentes.

A. Description du Mini-Cas

Il est supposé que nous disposons d'une règle d'énergie de la forme

$$\mathcal{J}(\mathbf{\Omega}) = -\sum_{i < j} \omega_{i,j} S(i,j) + \frac{\tau}{2} \sum_{i < j} \omega_{i,j}^2,$$

où Ω agrège tous les $\omega_{i,j}$, le terme $\sum \omega_{i,j} S(i,j)$ capturant la "qualité" des clusters et $\tau/2 \sum \omega^2$ la régularisation évitant la prolifération de liens.

On suppose que, sur les 10 entités, deux regroupements Ω^A et Ω^B sont possibles :

• Regroupement A:

$$\{\mathcal{E}_1, ..., \mathcal{E}_5\}$$
 vs. $\{\mathcal{E}_6, ..., \mathcal{E}_{10}\}$.

Regroupement B :

$$\{\mathcal{E}_1, ..., \mathcal{E}_4, \mathcal{E}_{10}\}$$
 vs. $\{\mathcal{E}_5, ..., \mathcal{E}_9\}$.

On définit la **table** S(i,j) en attribuant des valeurs élevées de synergie S (ex. +1) au sein de chaque bloc A, et des valeurs négatives (ex. -0.2) entre blocs A. De la même manière, on applique cette règle aux blocs B: les liens internes à B ont une synergie de $S \approx +1$, tandis que les liens entre blocs B sont réduits à $S \approx -0.2$. En ajustant soigneusement ces valeurs, on s'assure que la configuration Ω^A (où les liens internes à A sont renforcés et les liens externes sont faibles) possède une énergie $\mathcal{J}(\Omega^A)$ égale ou presque à $\mathcal{J}(\Omega^B)$. Cela aboutit à la formation de deux **minima** de niveaux similaires ou très proches.

Comme A et B diffèrent dans la façon de distribuer les entités, ces deux solutions conduisent à des matrices ω nettement différentes :

- Dans Ω^A , on aura $\omega_{i,j}$ élevé si i et j appartiennent au **même** bloc A_1 ou A_2 .
- Dans Ω^B , les liens internes sont élevés pour la répartition spécifique de B.

Sans perturbation, la descente locale DSL ne pourra pas basculer d'une configuration où $\omega \approx \Omega^A$ vers Ω^B , car on se trouve dans une "vallée" où chaque pas local renforce l'état acquis plutôt que d'en sortir.

B. Comportement Sans Recuit: Descente Locale

Lorsque la descente **DSL** agit seule (sans bruit), on itère :

$$\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) + \eta \left[S(i,j) - \tau \,\omega_{i,j}(t) \right].$$

On initialise $\omega_{i,j}(0) \approx 0$. Les petites différences aléatoires (ex. dans la synergie ou l'ordre de mise à jour) suffisent à "faire pencher" la configuration vers Ω^A ou Ω^B . Une fois un **bloc** de liens internes prend l'ascendant, le réseau se stabilise vite, ne disposant d'aucun mécanisme pour franchir la barrière qui sépare Ω^A de Ω^B .

Si l'on examine plusieurs runs :

- On constate qu'**environ** la moitié des exécutions aboutit à A, l'autre moitié à B (ou selon l'initialisation).
- On ne peut jamais faire la transition A → B en cours de route, car localement A est déjà un minimum stable, aucune petite variation ne reconfigure de façon drastique la partition.

C. Recuit Simulé : Franchissement de Barrière

Si l'on ajoute un **bruit** $\xi_{i,j}(t) \sim \mathcal{N}(0, \sigma^2(t))$, la mise à jour devient :

$$\omega_{i,i}(t+1) = \omega_{i,i}(t) + \eta \left[S(i,j) - \tau \, \omega_{i,i}(t) \right] + \sigma(t) \, \xi_{i,i}(t).$$

Au début $(t \approx 0)$, on prend $\sigma(t) \approx \sigma_0$ relativement grand (phase chaude). Les liaisons $\omega_{i,j}$ subissent alors des variations aléatoires capables de **rompre** l'état Ω^A (si on s'oriente d'abord

vers A) et d'initier la montée vers Ω^B . Cette aptitude à "monter" $\Delta \mathcal{J} > 0$ localement, puis "redescendre" vers un autre attracteur, est l'essence du **franchissement de barrière**.

Lorsque l'on **refroidit** $\sigma(t)$ petit à petit ($\sigma(t+1) = \alpha \sigma(t)$ par ex.), ces oscillations se raréfient et le système finit par **se poser** dans un *unique* minimum — éventuellement celui qu'il n'aurait jamais atteint sans bruit. Si Ω^B est globalement un peu meilleur, le réseau a maintenant une **chance** de le découvrir, plutôt que de se figer trop tôt dans A.

7.3.4.3. Observations Pratiques: Stabilisation et Temps de Refroidissement

L'intégration d'un **recuit simulé** à la dynamique d'un **Synergistic Connection Network** (SCN) présente une série de phénomènes empiriques qu'il convient d'observer afin de calibrer au mieux le protocole de recuit. La formule de mise à jour

$$\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) + \eta \left[S(i,j) - \tau \omega_{i,j}(t) \right] + \xi_{i,j}(t),$$

où $\xi_{i,j}(t)$ est le bruit stochastique d'amplitude dictée par la "température" T(t), induit plusieurs **phases** distinctes dans le déroulement de la simulation. Les paragraphes qui suivent décrivent les conséquences pratiques de ces phases, depuis la "chauffe" initiale (bruit important) jusqu'à la "consolidation" finale (bruit quasi nul).

Au début de l'algorithme, la température T(0) est fixée à une valeur relativement élevée, par exemple T_0 . L'amplitude du bruit $\left|\xi_{i,j}(t)\right| \approx T(t)$ est alors importante, provoquant des variations marquées des pondérations $\omega_{i,j}$. Cette agitation initiale pousse le SCN à explorer différentes configurations en empêchant une stabilisation trop précoce. Même si la descente DSL tend à renforcer certains liens et à en affaiblir d'autres, la fluctuation stochastique peut contrer ces effets à court terme, facilitant les transitions entre plusieurs structures potentielles. Si le réseau se trouve initialement dans un état sous-optimal, ces perturbations augmentent les chances d'en sortir.

Au cours de cette phase chaude, la matrice $\omega_{i,j}$ présente une grande volatilité. Il arrive que des liaisons atteignent des valeurs élevées puis décroissent rapidement, formant des micro-clusters éphémères. Cette agitation n'est pas un défaut, elle évite que le SCN ne se fige trop tôt dans une solution locale. Cependant, si la température reste élevée trop longtemps, le réseau peut avoir du mal à identifier et stabiliser des regroupements pertinents.

À mesure que les itérations progressent, la température T(t) diminue progressivement selon le planning choisi, par exemple $T(t+1) = \alpha$, T(t) pour un refroidissement géométrique ou $T(t) = T_0/\log(t+2)$ pour un refroidissement logarithmique. La force du bruit $\xi_{i,j}(t)$ se réduit progressivement, rendant les fluctuations moins intenses. Cette transition permet de différencier les liaisons qui ont une synergie intrinsèque élevée de celles qui ne tenaient que par effet aléatoire. On observe alors l'émergence de clusters plus stables et mieux définis.

Le choix du rythme de refroidissement joue un rôle crucial sur la qualité de la solution et l'efficacité de l'algorithme. Un refroidissement trop rapide limite l'exploration et risque d'emprisonner le réseau dans un minimum local. Un refroidissement trop lent maintient une phase d'instabilité prolongée, retardant la convergence et augmentant le coût en itérations. En pratique, l'ajustement de α ou des constantes du planning logarithmique se fait souvent de manière empirique pour trouver un équilibre satisfaisant.

Lorsque la température atteint un seuil bas, le bruit $|\xi_{i,j}(t)|$ devient négligeable face à la descente DSL. Le réseau adopte alors un comportement proche d'une descente classique, consolidant les liaisons compatibles avec la synergie S(i,j) et affaiblissant celles qui ne sont pas justifiées. Le SCN se stabilise dans un attracteur final, structuré en clusters robustes, souvent plus pertinents que ceux obtenus par une descente classique sans recuit.

Si la phase chaude a duré suffisamment longtemps pour permettre au SCN de franchir les barrières d'énergie séparant les minima locaux, on s'attend à converger vers un état plus optimal, ou du moins vers un attracteur de meilleure qualité. Cela se traduit par une énergie plus basse et des clusters mieux définis. En pratique, on évalue souvent la modularité du réseau ou la somme $-\sum \omega_{i,j} S(i,j) + \tau/2 \sum \omega_{i,j}^2$ afin de comparer le résultat obtenu avec celui d'une descente locale classique.

Les expérimentations montrent que le choix des paramètres du recuit reste une tâche délicate. La température initiale T_0 , le facteur de décroissance α (ou l'échelle du planning logarithmique), la taille du SCN, la complexité du paysage d'énergie et le nombre d'itérations jouent tous un rôle crucial dans la capacité du réseau à éviter un minimum local. L'ajustement de ces paramètres influe directement sur la probabilité d'atteindre une solution plus satisfaisante et sur le temps nécessaire pour stabiliser la configuration finale.

De manière générale, on observe typiquement les comportements suivants :

- Une **phase chaude** à haute température où le SCN demeure très agité, forme puis détruit de nombreux micro-clusters.
- Un **refroidissement** graduel où le réseau commence à se stabiliser, les clusters vraiment pertinents (forts S(i,j)) se consolident, les liaisons fluctuantes étant poussées à se renforcer ou se réduire sous l'impulsion de fluctuations plus faibles.
- Une **phase finale** de faible bruit, où plus aucune transition majeure de la structure n'est observée, et l'on reconnaît un ensemble de clusters bien dessinés, indices d'une convergence vers un attracteur stable et vraisemblablement meilleur que celui obtenu sans recuit.

Au total, le recuit simulé se présente donc comme un compromis entre la prolongation d'une exploration aléatoire et la stabilisation locale, que l'on contrôle grâce à un plan de température. L'étude empirique révèle que ce protocole, tant que la phase chaude est assez longue et le refroidissement pas trop hâtif, permet d'accroître la qualité de la solution et d'améliorer la netteté des clusters finaux.

7.4. Inhibition Avancée et Contrôle de la Compétition

En plus des mécanismes de **recuit** (chap. 7.3) et d'autres approches stochastiques, le **DSL** (Deep Synergy Learning) s'appuie aussi sur des **règles de compétition** pour éviter une prolifération indiscriminée de liens $\omega_{i,j}$. Parmi celles-ci, on compte l'**inhibition dynamique**, qui vise à modérer les connexions excessivement nombreuses ou moyennes émanant d'une même entité, pour favoriser une **sélection** plus tranchée (des liens vraiment forts ou quasi nuls).

7.4.1. Inhibition Dynamique

L'inhibition, déjà évoquée en **chap. 4.2** et **4.4**, intervient comme un **terme** supplémentaire dans la mise à jour $\omega_{i,j}(t+1)$ du DSL. Elle introduit une **compétition** entre les liaisons sortantes d'une même entité i, incitant cette entité à "choisir" les liens les plus synergiques et à **affaiblir** ou **abandonner** les autres.

7.4.1.1. Rappel (Chap. 4.2, 4.4) sur l'Inhibition Latérale / Compétitive

LL'inhibition latérale intervient comme un régulateur essentiel dans la compétition des liaisons sortantes d'une entité dans un Synergistic Connection Network (SCN). Elle établit une relation entre les pondérations $\omega_{i,j}$ associées à une même entité \mathcal{E}_i en introduisant une pénalisation lorsque plusieurs liens tentent de croître simultanément. Ce mécanisme incite l'entité à privilégier uniquement les connexions les plus pertinentes, empêchant ainsi l'accumulation excessive de liaisons intermédiaires qui pourraient nuire à la clarté du réseau.

Ce principe, déjà abordé dans les sections antérieures (chap. 4.2 et 4.4), garantit que l'autoorganisation du SCN aboutisse à des **structures plus contrastées**, où chaque entité privilégie un sous-ensemble restreint de connexions plutôt qu'un réseau diffus. Il est utile de rappeler ici la **formulation mathématique** de cette inhibition avant d'envisager des versions plus avancées et adaptatives (voir §7.4.2).

Pour une entité \mathcal{E}_i , on appelle « latéral » ou « compétitif » le fait que la somme des liaisons $\sum_{k\neq j} \omega_{i,k}(t)$ exerce une **influence** sur la mise à jour de chaque liaison $\omega_{i,j}(t)$. En d'autres termes, l'entité i ne saurait avoir simultanément un grand nombre de liaisons toutes modérément fortes, car l'inhibition imposerait une « taxe » proportionnelle à la somme de ces liaisons. Ainsi, si l'on souhaite maintenir un $\omega_{i,j}$ élevé, il faut le "mériter" par une synergie S(i,j) suffisamment bonne pour compenser la pénalisation.

On schématise cette idée dans une formule :

$$\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) + \eta \left[S(i,j) - \tau \omega_{i,j}(t) - \gamma \sum_{k \neq j} \omega_{i,k}(t) \right],$$

où $\gamma > 0$ représente le **coefficient** d'inhibition. La compétition s'exprime par le terme $-\gamma \sum_{k \neq j} \omega_{i,k}(t)$ qui affecte la croissance de $\omega_{i,j}$.

On rappelle que la règle DSL standard (sans inhibition) prend la forme

$$\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) + \eta [S(i,j) - \tau \omega_{i,j}(t)].$$

L'ajout de l'inhibition y injecte une **interaction** supplémentaire entre les liaisons sortantes de la même entité i. Mathématiquement, le terme $\gamma \sum_{k \neq j} \omega_{i,k}(t)$ induit un couplage non linéaire qui "répartit" la capacité de \mathcal{E}_i à se connecter parmi ses différents partenaires. Si $\sum_k \omega_{i,k}$ devient trop grande, il devient plus **difficile** de poursuivre la croissance d'un lien $\omega_{i,i}$.

Par analogie biologique, on parle d'« inhibition latérale » dans un cerveau où un neurone fortement connecté pénalise la croissance de connexions concurrentes pour limiter la saturation.

L'inhibition latérale induit un effet de sélection qui réduit significativement le nombre de liens intermédiaires. Une entité $\mathcal{E}*i$ privilégie alors quelques connexions fortes, en maintenant certaines pondérations $\omega*i,j$ à des niveaux élevés, tandis que la majorité des liens plus faibles décroissent progressivement vers zéro.

Ce phénomène améliore la **structuration** du réseau en accentuant le contraste des **clusters**. Chaque entité se concentre sur ses partenaires les plus synergiques tout en relâchant les connexions moins pertinentes. Si l'on représente le **SCN** sous forme de **graphe**, l'inhibition latérale **clarifie** la structure en faisant émerger des **communautés distinctes**, évitant ainsi un réseau trop dense et diffus.

Exemple.

Pour une entité $\mathcal{E} * i$ ayant quatre liaisons $\omega * i, 1, ..., \omega_{i,4}$, la compétition se formalise par un terme $-\gamma \sum_{k=1}^4 \omega_{i,k}(t)$ dans la mise à jour de $\omega_{i,j}$. Les liaisons se font concurrence. Pour garder un lien $\omega_{i,j}$ élevé, il faut que le produit η , $[S(i,j) - \tau, \omega_{i,j}(t)]$ surmonte la pénalisation $\gamma \sum_{k \neq j} \omega_{i,k}(t)$. Après plusieurs pas, \mathcal{E}_i ne conserve qu'un ou deux liens significatifs, tandis que les autres s'affaiblissent vers zéro. Ainsi se crée une structure plus économe en liaisons, où chaque entité sélectionne soigneusement ses connexions.

7.4.1.2. Approche Évoluée :

$$\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) + \eta \left[S(i,j) - \tau \omega_{i,j}(t) - \gamma \sum_{k \neq j} \omega_{i,k}(t) \right].$$

L'équation enrichit la mise à jour habituelle de la dynamique DSL par un terme d'inhibition latérale, formalisé par $-\gamma \sum_{k\neq j} \omega_{i,k}(t)$. Elle conserve les éléments du cadre classique avec un taux d'apprentissage η , un facteur de décroissance τ , et la fonction de synergie S(i,j) qui définit la compatibilité entre les entités \mathcal{E}_i et \mathcal{E}_j . La différence réside dans l'introduction d'un coefficient $\gamma > 0$ qui couple les liaisons sortantes de \mathcal{E}_i en instaurant une compétition plus marquée.

Dans la version traditionnelle du DSL, la pondération $\omega_{i,j}$ évolue principalement en fonction de l'écart $S(i,j) - \tau$, $\omega_{i,j}(t)$. Cette relation favorise l'augmentation de $\omega_{i,j}$ lorsque la synergie S(i,j) est positive et notable, tout en imposant un amortissement linéaire τ , $\omega_{i,j}$. Cependant, sans régulation complémentaire, une entité \mathcal{E}_i peut conserver un trop grand nombre de liaisons de force moyenne ou modérément élevée, ce qui entraîne une dispersion sur plusieurs partenaires et forme des clusters moins nets et moins discriminants.

L'introduction du terme $-, \gamma, \sum_{k \neq j} \omega_{i,k}(t)$ instaure une compétition avancée. Chaque liaison $\omega_{i,j}$ doit surmonter non seulement la décroissance linéaire $\tau, \omega_{i,j}$ mais aussi une inhibition proportionnelle à la somme des autres liaisons $\omega_{i,k}(t)$ sortantes de \mathcal{E}_i . Plus cette somme est grande, plus la liaison $\omega_{i,j}$ est pénalisée. Le paramètre γ ajuste l'intensité de cet effet, rendant la compétition plus rude lorsqu'il est élevé et incitant une entité à privilégier un petit nombre de connexions fortement synergiques plutôt que de s'étaler sur des liaisons d'importance intermédiaire.

Cette logique rappelle l'**inhibition latérale** observée dans les réseaux neuronaux biologiques et dans certains modèles d'allocation de ressources où une limitation interne prévient une expansion excessive. L'ajout du terme $\omega_{i,j}$, $\sum_{k\neq j}\omega_{i,k}$ dans l'énergie implicite modifie l'équilibre du système. À l'état stationnaire, la valeur $\omega_{i,j}^*$ résulte d'un compromis entre la synergie S(i,j), la décroissance linéaire τ , $\omega_{i,j}$ et la concurrence γ , $\sum_{k\neq j}\omega_{i,k}$. Seules les liaisons appuyées par un score S(i,j) suffisamment élevé sont maintenues, tandis que les autres décroissent et disparaissent, rendant le réseau plus sélectif et moins chargé en liaisons moyennes.

Au niveau des **clusters**, cette spécialisation conduit chaque entité à se concentrer sur un plus petit nombre de partenaires, renforçant ainsi les connexions internes et affaiblissant celles qui sont externes. Cela favorise des communautés mieux définies et évite les **zones floues**, où des liens intermédiaires pourraient maintenir certaines entités entre plusieurs clusters sans cohérence. Le paramètre γ contrôle cette sélectivité : une valeur modérée encourage la formation de clusters de grande taille, tandis qu'une valeur plus élevée élimine davantage de liaisons intermédiaires, faisant émerger des clusters plus petits mais denses.

Cette approche affine la mise à jour DSL en introduisant un **filtrage compétitif** qui prévient la surcharge en liaisons moyennes et améliore la **netteté** des clusters. L'équilibre atteint favorise une organisation plus robuste et plus discriminante du réseau, où seules les connexions les plus significatives subsistent.

7.4.1.3. Ajuster γ en cours de route pour moduler la compétition

$$\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) + \eta [S(i,j) - \tau \omega_{i,j}(t)] - \gamma(t) \sum_{k \neq j} \omega_{i,k}(t).$$

Lorsque la formule d'inhibition avancée intègre un coefficient $\gamma > 0$ appliqué à la somme $\sum_{k \neq j} \omega_{i,k}(t)$, il peut être utile de rendre γ dynamique, noté $\gamma(t)$. Cette variation permet d'adapter la **compétition** entre les liaisons sortantes d'une entité \mathcal{E}_i selon la phase d'apprentissage.

Au début, une **faible** valeur de $\gamma(t)$ laisse les pondérations $\omega_{i,j}$ évoluer librement pour favoriser l'exploration. Ensuite, $\gamma(t)$ augmente progressivement, soit linéairement $\gamma(t) = \gamma_0 + \alpha t$, soit exponentiellement $\gamma(t) = \gamma_0 e^{\beta t}$. Cette montée impose une sélection plus stricte des liaisons, poussant chaque entité à privilégier ses connexions les plus pertinentes et à éliminer les liens faibles.

L'évolution de $\gamma(t)$ doit être ajustée avec précision. Une augmentation trop rapide limite l'exploration et risque d'éliminer prématurément certaines connexions pertinentes. À l'inverse, une augmentation trop lente maintient un grand nombre de liaisons inutiles, retardant la

clarification des clusters. Un bon calibrage permet d'assurer une **organisation stable et** sélective des clusters en fin d'apprentissage.

A. Pourquoi un γ variable?

Au début de l'apprentissage du SCN (Synergistic Connection Network), il est préférable de maintenir γ à une valeur **faible** afin de laisser chaque entité \mathcal{E}_i explorer librement ses connexions. Cette phase initiale favorise la formation de liens provisoires, qui pourront se renforcer ou s'affaiblir en fonction de la synergie S(i,j).

Si γ est trop élevé dès le départ, une entité risque d'être contrainte à ne conserver qu'un petit nombre de connexions, limitant ainsi la découverte de **clusters plus cohérents**. Une exploration trop restreinte dès les premières étapes peut empêcher le réseau d'identifier des structures optimales, rendant l'apprentissage moins efficace.

Une fois que le réseau a exploré divers rapprochements entre entités, il devient nécessaire de clarifier et affiner la structure émergente. Pour cela, on augmente progressivement $\gamma(t)$ afin d'intensifier la **compétition** entre les liaisons.

Si une entité entretient plusieurs connexions de force moyenne, la somme $\sum_{k\neq j}$, $\omega_{i,k}(t)$ devient un frein majeur. Seules les liaisons appuyées par une synergie S(i,j) suffisamment élevée pourront surmonter cette pénalisation, tandis que les autres s'affaibliront jusqu'à disparaître.

Ce processus affine la **clusterisation** et évite que certaines entités restent indéfiniment liées à plusieurs partenaires sans réelle spécialisation.

Au-delà de la simple transition "faible $\gamma \to \text{fort } \gamma$ ", un schéma d'adaptation continue peut repérer, par exemple, que la densité moyenne du réseau (Densite(ω), le nombre de liens au-dessus d'un certain seuil, ou l'entropie) reste trop élevée. On peut alors accroître γ pour contraindre le nombre de liaisons. À l'inverse, si l'on constate que trop peu de liaisons sont actives, et que le réseau se morcelle, on peut réduire γ pour relâcher la compétition et redonner une chance à certaines liaisons de renaître.

B. Schémas de Variation pour $\gamma(t)$

Une méthode directe est de faire croître $\gamma(t)$ de manière linéaire à chaque itération :

$$\gamma(t+1) = \gamma(t) + \Delta_{\gamma} \quad (\text{ou } \gamma(t) = \gamma_0 + \alpha t).$$

On part d'une valeur initiale γ_0 modeste puis on l'accroît régulièrement. Cette montée graduelle favorise le basculement d'une **phase** d'exploration (où $\gamma \approx \gamma_0$) vers une **phase** de consolidation (où γ plus grand impose une stricte compétition).

On peut tout autant adopter une augmentation plus lente, par exemple

$$\gamma(t) = \gamma_0 + \beta \ln(t+1),$$

créant une progression de l'inhibition plus proche d'une croissance logarithmique. Une approche par **paliers** consiste à maintenir γ constant durant les itérations $0 \le t < T_1$, puis à l'augmenter progressivement après un certain seuil. Cette méthode introduit une évolution par **sauts successifs** où la première phase tolère davantage de liaisons, permettant une exploration plus large, tandis que chaque augmentation de γ renforce la compétition et affine la structure du réseau en éliminant les connexions les moins significatives.

Plutôt que de définir $\gamma(t)$ à l'avance, une alternative plus adaptative consiste à ajuster sa valeur en fonction d'**indicateurs dynamiques**. Si un indicateur $I(\omega)$ signale une surcharge de liens, une stagnation, ou une densité excessive, on peut augmenter γ d'un quantum δ_{γ} et réévaluer la structure. Cette approche **réactive** permet d'ajuster la compétition en fonction de l'évolution réelle du réseau, évitant ainsi un réglage trop rigide ou inadapté.

C. Conséquences sur la Dynamique du Réseau

Lorsque γ était initialement faible, chaque entité $\mathcal{E}*i$ a eu la possibilité d'explorer plusieurs liaisons $\omega*i,j$. En augmentant γ , on accentue la décroissance des liens dont la synergie S(i,j) ne parvient pas à compenser l'élévation de la somme $\sum_{k\neq j} \omega_{i,k}$. Ce processus engendre une transition progressive entre un mode **exploratoire** et un mode **sélectif**. Les clusters deviennent plus distincts et la densité de liaisons intermédiaires diminue..

Sur le plan **mathématique**, la montée de $\gamma(t)$ peut se rapprocher d'un cycle "phase initiale de croissance des liens" \rightarrow "phase de tri" \rightarrow "phase d'ancrage des liens les plus pertinents." Les entités s'**ancrent** dans un cluster où leur synergie locale reste capable d'équilibrer le terme inhibiteur, formant in fine de solides blocs communautaires.

Une valeur $\gamma_{\rm final}$ trop élevée peut conduire chaque entité à ne retenir qu'un unique lien majoritaire, voire aucun si la compétition l'emporte. Une valeur modérée conserve un équilibre où deux ou trois liaisons fortes par entité subsistent. Cette **marge** de choix est laissée au concepteur, selon les objectifs de parsimonie ou de communauté désirés.

7.4.2. Ajustement Automatique de γ

Dans de nombreux scénarios, l'**inhibition** (cf. §7.4.1) est utilisée pour limiter la prolifération des liens moyens ou trop nombreux. Toutefois, fixer une valeur unique de γ peut être **sousoptimal**, car l'effet souhaité de l'inhibition peut évoluer au fil des itérations ou en fonction de l'état global du **SCN**. Une approche plus efficace consiste à implémenter un **ajustement automatique** de γ , permettant une inhibition **adaptative** en réponse aux variations de la structure du réseau.

7.4.2.1. Stratégie Auto-Adaptative : si le Réseau Devient Trop Dense, on Accroît y

Dans le **Deep Synergy Learning (DSL)**, les mécanismes d'**inhibition** visent à réguler la croissance simultanée de plusieurs liaisons fortes autour d'une même entité. On retrouve ainsi une mise à jour du type

$$\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) + \eta \left[\mathbf{S}(i,j) - \tau \,\omega_{i,j}(t) \right] - \gamma \sum_{k \neq i} \,\omega_{i,k}(t),$$

dans laquelle le **coefficient** $\gamma > 0$ dicte le degré de **pénalisation** infligée à une entité \mathcal{E}_i possédant de multiples liens en parallèle. Plus la somme $\sum_{k \neq j} \omega_{i,k}(t)$ est élevée, plus la liaison $\omega_{i,j}$ est contrainte à diminuer. Cette **inhibition compétitive** ou **latérale** évite qu'une même entité sature le réseau par un trop grand nombre de connexions fortes.

Il arrive toutefois que le **réseau** apparaisse trop *relâché* (beaucoup de liaisons élevées) ou, au contraire, trop *bloqué* (inhibition excessive). Une **stratégie** consiste alors à rendre γ **auto-**

adaptatif, si la densité ou la somme globale des $\omega_{i,j}$ devient trop importante, on accroît γ . Si, à l'inverse, le réseau peine à former des clusters et manque de liens forts, on réduit γ . Ainsi, la compétition s'ajuste dynamiquement en fonction d'un indicateur global, garantissant un équilibre entre trop de connexions et trop peu de connexions.

A. Idée Mathématique de l'Auto-Régulation

On introduit une variable $\gamma(t)$ qui évolue dans le temps au gré de la structure émergente. La mise à jour prend alors la forme

$$\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) + \eta \left[\mathbf{S}(i,j) - \tau \,\omega_{i,j}(t) \right] - \gamma(t) \sum_{k \neq j} \,\omega_{i,k}(t),$$

où $\gamma(t)$ n'est plus constant, mais lui-même **modifié** à chaque itération. Pour piloter cette évolution de $\gamma(t)$, on se dote d'un **indicateur** $\Delta(t)$ traduisant la *quantité* ou la *densité* de liaisons. Plusieurs choix sont possibles :

• Une densité globale D(t) décrite par la proportion de liens au-dessus d'un certain seuil θ . Par exemple,

$$D(t) = \frac{1}{n(n-1)} \sum_{i \neq i} \mathbf{1}_{\{\omega_{i,j}(t) > \theta\}},$$

avec 1 la fonction indicatrice.

• Une moyenne des pondérations,

$$\Delta(t) = \frac{1}{n(n-1)} \sum_{i \neq j} \omega_{i,j}(t).$$

• Un **indice d'entropie** ou de **concentration**, apte à détecter si trop de liaisons se concentrent sur un petit nombre d'entités.

Pour ajuster γ , on définit une valeur cible δ_0 . Lorsque $\Delta(t)$ dépasse δ_0 , cela indique que le réseau s'**emballe**, justifiant une augmentation de γ pour freiner la prolifération des liens. Si $\Delta(t)$ est trop faible, on réduit γ afin de relâcher l'inhibition et permettre une meilleure adaptation du réseau. Une forme simple de cette **adaptation** s'écrit

$$\gamma(t+1) = \gamma(t) + \alpha [\Delta(t) - \delta_0]$$

où α est un **pas** modéré, assurant une correction **progressive** plutôt que brutale. On peut également borner $\gamma(t)$ entre deux valeurs γ_{\min} et γ_{\max} , afin d'éviter des inhibitions négatives ou infinies.

B. Signification et Avantages

Cette **auto-régulation** favorise le maintien d'une *densité* raisonnable de liaisons. Si le réseau évolue vers un état où nombre de liens sont très forts, alors $\Delta(t)$ augmentera au-dessus de δ_0 , ce qui incitera $\gamma(t)$ à croître et donc à **dissuader** un même nœud \mathcal{E}_i d'entretenir des poids élevés avec beaucoup de voisins \mathcal{E}_k . L'augmentation de $\gamma(t)$ accroît le terme

$$-\gamma(t)\sum_{k\neq j}\omega_{i,k}(t),$$

créant un **phénomène** de compétition renforcée et réduisant la prolifération de liens. À l'inverse, si le réseau se montre trop **frileux** et peine à consolider les connexions essentielles, $\Delta(t)$ descendra en dessous de δ_0 , ce qui fera **diminuer** $\gamma(t)$. Les entités auront alors plus de latitude pour renforcer plusieurs liaisons à la fois, facilitant la **constitution** de **clusters**.

Cette démarche s'inscrit dans une **vision** plus large de la *plasticité adaptative*, où non seulement les liens $\omega_{i,j}$ évoluent localement sous l'effet de la **synergie S**(i,j), mais où le *paramètre d'inhibition* γ se reconfigure également au fil du temps. Le **réseau** reste ainsi dans une zone de **densité** modérée, évitant d'être trop chargé ou trop vide. Les **clusters** émergent plus clairement, sans excès de dispersion ni "verrouillage" précoce.

7.4.2.2. Calcul d'un Indice de Densité Globale ou d'Entropie pour Piloter y

Pour ajuster dynamiquement le coefficient d'inhibition γ dans la mise à jour du **DSL**, on peut se baser sur une **métrique** globale, comme la **densité** des liens ou une **entropie** mesurant leur répartition. Ces indicateurs, collectés périodiquement, permettent de faire évoluer γ en fonction de l'état du réseau. Si la structure devient **trop dense** avec de nombreux liens moyens ou forts, on **augmente** γ pour renforcer l'inhibition et clarifier les connexions dominantes. À l'inverse, si les connexions consolidées sont trop peu nombreuses, on **diminue** γ pour favoriser l'émergence de nouvelles liaisons pertinentes.

A. Indice de Densité Globale

Pour avoir un aperçu du degré de connectivité du réseau, on peut définir l'indice :

$$I(t) = \frac{1}{\binom{n}{2}} \sum_{1 \le i \le j \le n} \omega_{i,j}(t),$$

où n est le **nombre d'entités** du Synergistic Connection Network (SCN) et $\binom{n}{2} = n(n-1)/2$ le **nombre total** de paires. On effectue ici la **moyenne** de l'ensemble des liaisons $\omega_{i,j}$. Par construction, plus I(t) est élevé, plus les pondérations sont en général **fortes**, signe d'un réseau relativement dense. Inversement, $I(t) \approx 0$ reflète une quasi-absence de liaisons non nulles.

L'approche courante consiste à fixer une valeur-cible I_0 (densité souhaitée) et à régler $\gamma(t)$ selon

$$\gamma(t+1) = \gamma(t) + \alpha [I(t) - I_0],$$

où $\alpha > 0$ est un paramètre d'ajustement.

- Si $I(t) > I_0$ (réseau trop dense), on augmente γ , accentuant l'inhibition et freinant la croissance simultanée de plusieurs liaisons.
- Si $I(t) < I_0$ (réseau trop pauvre en liens), on baisse γ , autorisant plus aisément la co-existence de multiples connexions fortes.

Comme exposé en 7.4.2.1, la mise à jour des poids

$$\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) + \eta \left[S(i,j) - \tau \, \omega_{i,j}(t) \right] - \gamma(t) \sum_{k \neq i} \, \omega_{i,k}(t)$$

devient alors sensible à $\gamma(t)$, elle-même régie par la densité. Mathématiquement, on ferme la boucle entre la distribution des liens (densité globale) et le paramètre d'inhibition, évitant tant la surchauffe (trop de liens) que l'asphyxie (pas assez de liens).

B. Indice d'Entropie pour la Distribution des Liens

Plutôt que de se focaliser sur la **moyenne** des poids, on peut vouloir contrôler la **répartition** des $\omega_{i,j}$. L'entropie de Shannon représente un candidat naturel. On normalise d'abord chaque liaison :

$$p_{i,j}(t) = \frac{\omega_{i,j}(t)}{\sum_{p,q} \omega_{p,q}(t)},$$

puis on définit l'entropie :

$$H(t) = -\sum_{i,j} p_{i,j}(t) \ln \left(p_{i,j}(t) \right).$$

Si H(t) est **élevée**, alors la "masse" de connexions est *dispersée* sur beaucoup de paires (i,j); le réseau est "uniformisé" et peu sélectif. Un **faible** H(t) témoigne d'une distribution **inégale**, marquée par quelques poids dominants et un grand nombre de liaisons proches de zéro.

Comme pour la densité, on peut fixer une cible H_0 (niveau souhaité de concentration ou de sélectivité):

$$\gamma(t+1) = \gamma(t) + \beta [H(t) - H_0],$$

avec $\beta > 0$.

- **Réseau trop "plat"** $(H(t) \gg H_0)$: on **augmente** γ pour pousser les entités à se concurrencer davantage, réduisant le nombre de liaisons moyennes.
- Réseau trop "concentré" $(H(t) \ll H_0)$: on baisse γ , permettant à plus de connexions de survivre et évitant une monopolisation par quelques liens.

C. Implantation Mathématique dans la Dynamique

On reprend la **mise à jour** inhibitrice présentée en 7.4.2.1 :

$$\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) + \eta \left[S(i,j) - \tau \omega_{i,j}(t) \right] - \gamma(t) \sum_{k \neq i} \omega_{i,k}(t),$$

et on y associe un feedback:

$$\gamma(t+1) = \gamma(t) + f(MesureGlobale(t)),$$

où MesureGlobale(t) est soit le score de **densité** I(t) soit l'**entropie** H(t). La fonction f peut être linéaire (comme dans les formules ci-dessus) ou plus sophistiquée, et l'on met éventuellement des **bornes** $\gamma_{\min} \leq \gamma(t) \leq \gamma_{\max}$ pour éviter des valeurs extrêmes.

Le choix du pas α ou β est crucial. Un pas trop grand peut provoquer des **oscillations**: dès que la densité dépasse δ_0 , une augmentation trop brutale de γ entraîne une chute rapide de la densité en dessous de δ_0 , ce qui pousse ensuite à diminuer γ , et ainsi de suite. Généralement, on prend

$$\alpha$$
, $\beta \ll \eta$,

assurant une **évolution** plus lente de $\gamma(t)$ que des $\omega_{i,j}(t)$, ce qui favorise la stabilisation progressive. En pratique, on peut mettre à jour $\gamma(t)$ toutes les L itérations pour lisser la réponse.

D. Discussion et Bénéfices

Adapter γ en fonction de la **densité** ou de l'**entropie** du réseau constitue un **mécanisme** d'**auto-régulation**. La compétition n'est plus figée, mais réagit au **niveau** global de connexions. Cela empêche un "emballement" où toutes les entités se connectent fortement, ou au contraire un "blocage" où l'inhibition demeure trop sévère.

Cette méthode se combine aisément à d'autres stratégies du DSL (seuil de suppression, recuit simulé, etc.). Lorsqu'on introduit de nouvelles entités ou qu'un **changement** de distribution survient, la **métrique** globale (densité ou entropie) en rend compte, ajustant automatiquement γ .

Grâce à l'entropie, on contrôle à la fois la *quantité* totale de liens et leur *répartition*. Un certain niveau de sélectivité peut être recherché. Une entropie trop élevée indique une prolifération de liens intermédiaires, ce qui peut nuire à la clarté des clusters. À l'inverse, une entropie trop faible traduit une concentration excessive des poids sur un petit nombre de connexions, ce qui risque d'éliminer trop de liaisons utiles.

Conclusion

Le calcul d'un indice global — qu'il s'agisse de la densité I(t) ou de l'entropie H(t) — offre une façon élégante de réguler γ (voir aussi 7.4.2.1). En adaptant la compétition latérale aux évolutions du réseau, on évite qu'il ne devienne trop riche en liaisons "moyennes" (densité trop forte ou entropie trop élevée) ou au contraire trop appauvri en connexions utiles. Mathématiquement, cela se traduit par une dynamique couplée :

$$\begin{cases} \omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) + \eta \left[S(i,j) - \tau \, \omega_{i,j}(t) \right] - \gamma(t) \sum_{k \neq j} \, \omega_{i,k}(t), \\ \gamma(t+1) = \gamma(t) + f \left(\text{MesureGlobale}(t) \right), \end{cases}$$

qui améliore la **stabilité** et la **sélectivité** du réseau tout au long de l'**auto-organisation**. Cette logique d'**adaptation globale** peut s'appliquer dans divers contextes d'apprentissage non supervisé, renforçant la **robustesse** et l'**efficacité** du **Deep Synergy Learning**.

7.4.2.3. Éviter l'Excès d'Inhibition qui Bloquerait la Formation de Clusters Cohérents

Dans le cadre d'une **inhibition dynamique** (voir §7.4.2) visant à **réguler** la compétition entre liens sortants depuis une même entité \mathcal{E}_i , on utilise une équation du type

$$\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) + \eta \left[S(i,j) - \tau \omega_{i,j}(t) \right] - \gamma \sum_{k \neq i} \omega_{i,k}(t),$$

où $\gamma > 0$ constitue le **paramètre d'inhibition**. L'objectif, rappelé en §7.4.2.1 et §7.4.2.2, est de **contraindre** chaque entité \mathcal{E}_i à sélectionner un *petit* nombre de liaisons vraiment *pertinentes*, plutôt que d'entretenir simultanément de multiples liens moyens.

Lorsque γ devient trop élevé, l'inhibition peut empêcher la croissance des poids $\omega_{i,j}$, même si la synergie S(i,j) est favorable. Cela peut bloquer la formation des clusters et disperser le réseau. Il est alors nécessaire d'ajuster γ pour éviter un affaiblissement excessif des liaisons.

A. Mécanisme du Blocage par Excès d'Inhibition

Le **terme** $-\gamma \sum_{k\neq j} \omega_{i,k}(t)$ dans la mise à jour agit comme une **pénalité** de compétition, fondée sur la masse totale de liens sortants depuis \mathcal{E}_i . Une valeur trop forte de γ crée une situation où la somme

$$\gamma \sum_{k \neq i} \omega_{i,k}(t)$$

risque de **dépasser** le gain $\eta \left[S(i,j) - \tau \omega_{i,j}(t) \right]$ alloué à la liaison $\omega_{i,j}$. Même lorsque la synergie S(i,j) n'est pas négligeable, la contribution négative liée à la compétition peut se révéler plus importante que le renforcement positif, d'où une **variation** $\Delta \omega_{i,j}(t)$ négative ou presque nulle.

Cet effet entraîne un **blocage**, empêchant les liaisons $\omega_{i,j}$ de dépasser un seuil critique pour se consolider. Les entités \mathcal{E}_i évoluent alors vers une configuration où les poids restent faibles, limitant la formation de clusters. Si la synergie n'est pas suffisamment élevée pour surmonter la pénalisation, la structure du réseau devient trop dispersée et ne reflète plus les regroupements naturels des entités.

B. Ajustement de γ pour Éviter le Blocage

La solution repose sur un **ajustement progressif** de γ . Les stratégies d'**auto-adaptation** évoquées précédemment s'appuient sur des métriques globales comme la densité des liens ou l'entropie du réseau. Lorsque ces indicateurs révèlent une **compétition trop forte**, il devient nécessaire de **réduire** γ afin de permettre à certaines liaisons de se renforcer et d'assurer une meilleure structuration des clusters.

Un **exemple** consiste à surveiller la *densité sortante* de chaque entité \mathcal{E}_i ,

$$d_i(t) = \sum_j \omega_{i,j}(t),$$

qui doit rester au-dessus d'un certain seuil (par exemple, κ). Si la plupart des $d_i(t)$ stagnent en dessous de κ , on décrémente γ . Sur un plan mathématique, cela revient à écrire

$$\gamma(t+1) = \gamma(t) - \alpha \left[\kappa - \overline{d}(t)\right],$$

dès lors que $\overline{d}(t) < \kappa$. Ce mécanisme de **rétroaction négative** assure un **équilibre dynamique** dans la formation des clusters. Lorsque le réseau devient *sous-connecté*, la diminution progressive de γ relâche la contrainte d'inhibition, permettant aux poids $\omega_{i,j}$ de croître et aux connexions pertinentes de se renforcer.

D'autres variantes consistent à utiliser l'entropie globale ou l'indice de densité moyen I(t) abordés en §7.4.2.2, pour s'assurer que le réseau ne dérive pas vers une situation où trop peu de liens se forment.

C. Maintien d'un Juste Milieu

Le **fondement** du DSL repose sur la dialectique entre le **renforcement** (lié à la synergie S) et la **décroissance** (terme $\tau \omega_{i,j}$), auxquels s'ajoute la **compétition latérale** $-\gamma \sum_{k\neq j} \omega_{i,k}(t)$. Trouver un "juste milieu" implique :

- 1. Un γ suffisamment positif pour **restreindre** la croissance simultanée de multiples liaisons "moyennes" et **forcer** un choix sélectif,
- 2. Un γ pas trop élevé afin de **permettre** la co-existence d'au moins deux ou trois liaisons fortes chez \mathcal{E}_i , condition souvent nécessaire à la **formation** de clusters un tant soit peu riches.

Lorsque γ franchit un **cap critique**, le réseau "sèche" et ne génère plus que des *micro-connexions* isolées, sans véritable regroupement de synergies. L'auto-organisation se retrouve alors *bridée*, ne reflétant pas le potentiel d'interaction entre entités.

7.4.3. Méthodes de Seuil Adaptatif

L'introduction d'un seuil θ dans le SCN permet de filtrer les connexions les plus faibles afin d'éviter une prolifération de liaisons peu significatives. Lorsque $\omega_{i,j}$ passe sous θ , il est remis à zéro, réduisant ainsi la complexité du réseau et favorisant une meilleure distinction des clusters.

7.4.3.1. Imposer $\omega_{i,j} = 0$ si $\omega_{i,j} < \theta(t)$

Dans le **Deep Synergy Learning (DSL)**, il est fréquent de vouloir **supprimer** (ou rendre **nulle**) toute liaison jugée insuffisamment élevée, afin de **clarifier** la structure du **Synergistic Connection Network (SCN)** et de maintenir la **parsimonie** des liens. Cette idée se concrétise via une **règle de seuil**, généralement appliquée en **post-traitement** après la mise à jour "classique" des poids $\omega_{i,j}$.

A. Règle de Seuil (« Hard Threshold »)

Après avoir calculé $\omega_{i,j}(t+1)$ selon la règle du DSL — décrite, par exemple, en 7.4.1 ou 7.4.2 — on impose :

$$\omega_{i,j}(t+1) = \begin{cases} \omega_{i,j}(t+1), & \text{si } \omega_{i,j}(t+1) \ge \theta(t), \\ 0, & \text{sinon.} \end{cases}$$

où $\theta(t)$ est un **seuil** (constant ou variable) dictant la "limite" en deçà de laquelle on **annule** la liaison. D'un point de vue purement **algorithmique**, on :

- Met à jour la matrice $\{\omega_{i,i}(t)\}$ à partir du DSL (chap. 7.4.1 et 7.4.2).
- Applique la suppression des connexions faibles. Tout $\omega_{i,j}(t+1)$ inférieur à $\theta(t)$ est mis à zéro.

Interprétation

On applique un seuil strict. Une liaison trop faible est considérée comme superflue et

supprimée directement. Le **réseau** ne conserve que les **pondérations** supérieures ou égales à $\theta(t)$, ce qui **réduit** le nombre de liens actifs et **renforce** la sélectivité.

B. Rôle dans la Parcimonie

Le recours à une **règle de seuil** permet d'introduire un principe de **parsimonie**, réduisant la densité du réseau en éliminant les liaisons peu significatives. D'autres mécanismes comme l'**inhibition** ou la **saturation** limitent déjà la prolifération des connexions moyennes, mais le **seuil strict** agit comme un **filtre final**, garantissant une **topologie plus épurée**.

- **Avantage** : Améliore la lisibilité du réseau et simplifie les calculs. En supprimant les liens $<\theta$, on réduit la complexité de mise à jour, surtout si l'on décide de ne plus recalculer $\omega_{i,j}$ une fois qu'il est mis à zéro.
- Inconvénient : Risque de supprimer prématurément un lien légèrement inférieur à θ , qui aurait pu être renforcé si la synergie augmentait. Ce problème peut être atténué par une politique de réactivation ou un seuil adaptatif.

C. Justification Mathématique

Une justification du **seuil strict** repose sur une **analyse coût-utilité** des liaisons $\omega_{i,j}$. Dans les approches d'optimisation régularisée comme ℓ_1 , les liens de faible amplitude apportent un gain marginal à la fonction d'énergie ou d'affinité globale. Toutefois, leur maintien alourdit la structure et augmente la complexité du réseau, en raison des coûts de stockage, de calcul et du bruit potentiel qu'ils introduisent. En appliquant un **filtrage rigoureux**, seules les liaisons les plus pertinentes sont conservées, ce qui améliore à la fois l'efficacité et la clarté du réseau.

En mettre la **valeur** à zéro se rapproche d'une **projection** sur un ensemble **épars**, où les plus petits coefficients sont *purement annulés*.

Matriciellement, on peut voir le "coup de ciseau" comme une **projection** \mathcal{P}_{θ} :

$$\widetilde{\omega}_{i,j}(t+1) = \max\{\omega_{i,j}(t+1), 0\} \mathbf{1}(\omega_{i,j}(t+1) \geq \theta(t)).$$

(ou une forme voisine). Dès que $\omega_{i,j}(t+1)$ s'avère en dessous du seuil $\theta(t)$, on force la valeur à 0. Ceci renvoie à des concepts d'**opérateurs proximaux** régulièrement utilisés en **optimisation parcimonieuse**.

D. Choix de θ

Comme l'indique la notation $\theta(t)$, le **seuil** peut lui aussi *évoluer* au fil du temps. Deux grandes approches :

- Seuil fixe $\theta > 0$: on choisit dès le départ une valeur (petite ou moyenne) qui convient à la dimension $\|\omega\|$.
- Seuil adaptatif $\theta(t)$: on fait monter (ou descendre) le seuil à mesure que l'apprentissage progresse, poussant le réseau à se "consolider" en un petit nombre de liaisons fortes.

Un θ trop **grand** coupe *trop* de liens, risquant de **fragmenter** exagérément le SCN et d'empêcher la formation de clusters de taille correcte.

Un θ trop **faible** laisse survivre de multiples liens moyens ou faibles, nuisant à la sélectivité et augmentant la **complexité** algorithmique.

En pratique, l'utilisateur (ou l'algorithme d'**auto-adaptation**,) règle θ en cherchant un compromis entre parcimonie et cohérence du réseau (clusters suffisamment soudés).

7.4.3.2. θ Peut Varier au Fil du Temps pour Encourager la Parcimonie Progressive

Dans la **règle de seuil** exposée en 7.4.3.1, fixer θ de façon *constante* peut conduire soit à un élagage *trop précoce*, soit à un maintien prolongé de nombreux liens "moyens". Il est alors souvent plus judicieux de **faire évoluer** θ au cours des itérations, pour réaliser une **transition** d'un réseau initialement tolérant (préservant la possibilité d'une large exploration) vers un réseau final plus **parsimonieux** (ne gardant que les connexions robustes).

A. Formalisation : $\theta(t)$ comme Fonction Croissante ou Mixte

Une manière simple de faire **monter** le seuil θ avec l'itération t est de définir

$$\theta(t) = \theta_0 + \beta t \quad (\text{ou } \beta \sqrt{t}),$$

où $\theta_0 > 0$ est la valeur initiale (modeste) et β un petit coefficient de croissance. Tant que t reste faible, $\theta(t) \approx \theta_0$ demeure peu strict, autorisant la **survie** de nombreuses liaisons moyennes. À mesure que t grandit, $\theta(t)$ devient plus exigeant et **écarte** graduellement les liens trop faibles.

D'autres lois s'avèrent utiles selon la vitesse de resserrement souhaitée :

• Logarithmique

$$\theta(t) = \theta_0 (1 + \alpha \ln(1+t)),$$

assurant un **resserrement** lent (la fonction ln croît modérément).

• Exponentielle

$$\theta(t) = \theta_0 \exp(\alpha t)$$

favorisant un **resserrement** très rapide.

Dans tous les cas, on aboutit à l'idée qu'une liaison $\omega_{i,j}(t)$ doit désormais être **supérieure** à $\theta(t)$, laquelle *augmente* avec le temps. Les liens qui ne suivent pas cette exigence finissent **coupés** (remis à zéro).

On peut résumer l'approche comme suit :

$$\omega_{i,j}(t+1) = \begin{cases} \omega_{i,j}^*(t+1), & \text{si } \omega_{i,j}^*(t+1) \ge \theta(t+1), \\ 0, & \text{sinon,} \end{cases}$$

où $\omega_{i,j}^*(t+1)$ désigne la **mise à jour** DSL (inhibition, saturation, etc.) avant **seuillage**, et $\theta(t+1) \ge \theta(t)$. En imposant une barre de plus en plus haute, on **forcer** progressivement la **sélectivité** dans le réseau.

B. Impact sur la Dynamique du DSL

Lorsque $\theta(t)$ reste faible au début de l'apprentissage, un plus grand nombre de liaisons $\omega_{i,j}$ sont maintenues, ce qui favorise l'exploration des synergies potentielles et empêche un verrouillage prématuré dans une configuration sous-optimale. Certains liens initialement modestes peuvent ainsi se renforcer progressivement, suivant l'évolution de la synergie S(i,j).

À mesure que $\theta(t)$ augmente, de nombreux liens qui dépassaient auparavant le seuil sont éliminés. Cette sélection naturelle conserve uniquement les connexions les plus fortes, consolidant les synergies établies. Le réseau devient alors plus clair, avec des clusters bien définis, sans l'influence perturbatrice des liaisons de moyenne intensité.

On peut représenter la règle sur deux niveaux :

Mise à jour :

$$\omega_{i,j}^*(t+1) = \omega_{i,j}(t) + \eta \left[S(i,j) - \tau \, \omega_{i,j}(t) \right] \, \pm \, \dots \quad \text{(inhibition, etc.)}.$$

Post-Traitement:

$$\omega_{i,j}(t+1) = \begin{cases} \omega_{i,j}^*(t+1), & \text{si } \omega_{i,j}^*(t+1) \geq \theta(t+1), \\ 0, & \text{sinon.} \end{cases}$$

Avec $\theta(t)$ **croissant**, on *resserre* la condition de conservation sur $\omega_{i,j}$.

C. Avantages et Limites

L'un des principaux bénéfices de cette approche est son **équilibre entre exploration et stabilisation**. En début de processus, un certain **degré de permissivité** est maintenu, ce qui permet au SCN d'explorer diverses configurations sans restriction excessive. Progressivement, à mesure que l'apprentissage avance, une **sélection plus stricte** des connexions s'opère, favorisant la consolidation des liens les plus robustes. Cette dynamique permet d'obtenir une structure **éparse et lisible**, où les sous-groupes significatifs apparaissent avec plus de clarté.

Le paramétrage de la croissance de $\theta(t)$ représente un enjeu crucial, car son évolution influence directement la formation et la stabilité des clusters. Une augmentation trop rapide risque d'éliminer des liens avant qu'ils n'aient eu le temps de se consolider, empêchant ainsi l'émergence de structures cohérentes. À l'inverse, une montée trop lente maintient des connexions peu significatives, ce qui alourdit le réseau et peut retarder sa convergence vers une organisation plus nette. En phase finale, un seuil trop élevé risque de couper des liens qui auraient pu jouer un rôle structurant. Pour éviter ces effets indésirables, l'introduction d'une réactivation conditionnelle ou d'une fenêtre de tolérance peut permettre de préserver les connexions prometteuses tout en limitant l'accumulation de liens inutiles.

Cette approche peut être combinée efficacement avec d'autres stratégies d'optimisation du SCN .

- L'inhibition compétitive (Section 7.4.1): cette méthode limite naturellement la prolifération des liens pendant l'apprentissage, avant que le filtrage final ne soit appliqué via $\theta(t)$.
- Le recuit stochastique (Section 7.3): en maintenant du bruit en début d'apprentissage, le réseau peut explorer différentes solutions. Progressivement, à mesure que le recuit progresse, $\theta(t)$ monte, ce qui stabilise et cristallise les structures finales du réseau.

Ces combinaisons permettent d'affiner la stratégie d'apprentissage du SCN, en équilibrant les phases d'exploration et de stabilisation pour garantir une convergence plus efficace et une segmentation des clusters plus précise.

7.4.3.3. Exemples : $\theta(t) = \theta_0 \cdot (1 + \beta t)$ ou Forme Logarithmique

Pour **encourager** la *parsimonie progressive* dans la mise à jour du Synergistic Connection Network (SCN), on peut faire **varier** le seuil θ au cours du temps, au lieu de le fixer définitivement (voir 7.4.3.2). Plusieurs **lois** d'évolution sont possibles, allant d'une **croissance** linéaire à une **croissance** logarithmique ou exponentielle. L'objectif est de **commencer** l'apprentissage avec un seuil **peu exigeant** (préservant la possibilité de diverses liaisons "moyennes") pour, **progressivement**, le rendre plus **élevé** et ainsi sélectionner un nombre restreint de liens vraiment forts.

A. Forme Linéaire : $\theta(t) = \theta_0 (1 + \beta t)$

On pose

$$\theta(t) = \theta_0 (1 + \beta t)$$

où $\theta_0 > 0$ est la valeur **initiale** et $\beta \ge 0$ un **taux** de croissance. Lorsque t (le *temps* ou l'*itération*) augmente, $\theta(t)$ s'élève de façon **linéaire**, obligeant peu à peu chaque liaison $\omega_{i,j}(t)$ à dépasser un **seuil** de plus en plus haut pour rester active.

Au **démarrage** $(t \approx 0)$, $\theta(t) \approx \theta_0$: les liaisons de force $\omega_{i,j} \approx \theta_0$ ou un peu plus restent **autorisées**.

Au fur et à mesure (t grandit), $\theta(t)$ grimpe, excluant nombre de liens "moyens". Seules subsistent les $\omega_{i,j}$ nettement au-dessus du seuil.

Dans un SCN déjà influencé par d'autres mécanismes tels que l'inhibition ou la saturation, l'augmentation progressive de $\theta(t)$ joue un rôle structurant à deux niveaux.

L'augmentation graduelle de $\theta(t)$ permet de **préserver une phase d'exploration initiale** où le réseau maintient une **densité plus importante** de connexions. Durant cette période, les liens peuvent évoluer librement, ce qui favorise la formation de structures intermédiaires et l'exploration de différentes organisations possibles avant toute restriction trop stricte.

À mesure que $\theta(t)$ continue d'augmenter, un **tri sélectif** s'opère sur l'ensemble des connexions. En fin de processus, seules les liaisons qui ont **suffisamment grandi et résisté à la concurrence** sont conservées, tandis que les autres sont progressivement éliminées. Ce filtrage assure une structure finale optimisée, où les connexions maintenues sont les plus pertinentes et les plus stables face aux contraintes du SCN.

On ajoute à la fin de chaque itération la règle de *post-traitement* :

$$\omega_{i,j}(t+1) = \begin{cases} \omega_{i,j}(t+1), & \text{si } \omega_{i,j}(t+1) \ge \theta(t+1), \\ 0, & \text{sinon.} \end{cases}$$

avec $\theta(t+1) = \theta_0 + \beta(t+1)$. Un β trop grand peut cependant *couper* rapidement de nombreux liens, tandis qu'un β trop petit laisse survivre longtemps beaucoup de connexions intermédiaires.

B. Forme Logarithmique: $\theta(t) = \theta_0 \ln(1 + \gamma t)$ ou $\theta_0 \ln(t + 2)$

Une **fonction** logarithmique ou quasi-logarithmique offre une **montée** moins brutale que la forme linéaire :

$$\theta(t) = \theta_0 \ln(1 + \gamma t)$$
 ou $\theta_0 \ln(t + 2)$,

avec $\theta_0 > 0$ et $\gamma > 0$.

- Au tout début $(t \approx 0)$, $\ln(1 + \gamma t) \approx \gamma t$, l'augmentation demeure modeste.
- Pour des valeurs de t plus élevées, $\theta(t)$ grandit toujours, mais **moins vite** qu'une fonction linéaire.

L'augmentation progressive de $\theta(t)$ évite les **effets "ciseaux"**, empêchant le seuil de devenir **trop élevé trop vite** et laissant ainsi plus de temps aux liaisons pour se renforcer lorsque la synergie S(i,j) le justifie.

En phase finale, bien que le seuil atteigne une valeur conséquente, la **réduction des liens** s'opère de manière progressive plutôt que brutale, ce qui simplifie la structure tout en maintenant une transition plus fluide.

Exemples Numériques

- $\theta(t) = \theta_0 \ln(t+2)$:
 - o À t = 0, $\theta(0) = \theta_0 \ln(2) \approx 0.693 \,\theta_0$.
 - o À t = 100, $\theta(100) = \theta_0 \ln(102) \approx 4.625 \theta_0$.
 - o À t = 1000, $\theta(1000) = \theta_0 \ln(1002) \approx 6.91 \theta_0$.
- $\theta(t) = \theta_0 \ln(1 + \gamma t)$: on peut régler γ pour accélérer ou freiner la *vitesse* de croissance du seuil.

C. Impact sur la Dynamique et Formation des Clusters

Quel que soit le *choix* (linéaire, log, exponentiel), la philosophe reste :

Phase initiale: $\theta(t)$ faible, \Rightarrow beaucoup de liaisons au-dessus du seuil, *exploration large* du réseau.

Phase intermédiaire : $\theta(t)$ commence à s'élever, \Rightarrow élimination des connexions qui ne se renforcent pas assez.

Phase finale: $\theta(t)$ est devenu nettement plus strict, \Rightarrow le réseau **s'épure** pour ne garder que les **clusters** solides.

Le **compromis** :

- Un $\theta(t)$ croissant **trop rapidement** risque de "décapiter" prématurément certains liens moyennement prometteurs (qui avaient besoin de plus de temps pour se renforcer).
- Un $\theta(t)$ croissant **trop lentement** laisse une densité importante de liens "moyens" fort longtemps, ce qui peut polluer la *structure* et *ralentir* la différenciation en clusters.

Dans la pratique, cette évolution adaptative du **seuil** complète bien d'autres mécanismes (inhibition locale, recuit simulé, etc.). En particulier, l'**inhibition** incite déjà chaque entité \mathcal{E}_i à privilégier quelques liaisons fortes ; le **seuil** dynamique "officialise" définitivement la coupure des liens faibles ou moyens, *après* un temps d'observation suffisant.

7.5. Méthodes Hybrides et Heuristiques

Au-delà du **recuit simulé** (7.3) et des mécanismes de **compétition avancée** (inhibition, saturation), il existe divers **schémas hybrides** ou **heuristiques** qui peuvent renforcer l'efficacité de la dynamique DSL et en améliorer la **convergence**. L'idée générale consiste à "greffer" des routines complémentaires (sparsification, algorithmes évolutionnaires, multi-run, etc.) sur le **cœur** de la mise à jour $\omega_{i,i}(t+1)$. Ces approches fournissent :

- **Un contrôle** plus fin de la structure du SCN (par exemple, en limitant explicitement le nombre de liens),
- **Des solutions** plus globales (en combinant la descente DSL avec des méthodes d'exploration plus large, comme les algorithmes génétiques),
- Une robustesse accrue (réaliser plusieurs runs, fusionner, comparer, etc.).

7.5.1. Sparsification Contrôlée

La **sparsification** vise à **réduire** la densité de la matrice ω . Sans ce type de mécanisme, le réseau DSL pourrait rapidement compter un grand nombre de liens $\omega_{i,j}$ "moyennement forts", ce qui complique la **lecture** de la structure et accroît le **coût** de mise à jour. Une **sparsification** maintient les liaisons jugées essentielles et supprime (ou évite la formation de) celles dont la synergie est faible ou redondante.

7.5.1.1. k-NN Local : Chaque Entité ne Garde que k Liens Maximum

Dans un réseau SCN, il est parfois nécessaire de limiter la **densité** des connexions pour garantir une structure claire et éviter une complexité excessive. Une méthode courante consiste à fixer, pour chaque entité \mathcal{E}_i , un **maximum** de k liaisons sortantes. Cette approche, appelée **règle k-NN local**, consiste à ne conserver que les k liens les plus forts de \mathcal{E}_i tout en supprimant les autres.

A. Principe k-NN Local

On considère un réseau comportant n entités. Après chaque étape de mise à jour des poids $\{\omega_{i,j}\}$ (via la règle DSL, éventuellement avec inhibition, voir 7.4), on applique un **filtrage** :

$$\omega_{i,j}(t+1) = \begin{cases} \omega_{i,j}(t+1), & \text{si } j \in \text{TopK}(i,t+1), \\ 0, & \text{sinon.} \end{cases}$$

Ici, TopK(i, t + 1) est l'ensemble des k indices j pour lesquels $\omega_{i,j}(t + 1)$ est la plus grande (ou parmi les plus grandes) après la mise à jour. Autrement dit, on **trie** tous les liens $\omega_{i,j}$ sortant de \mathcal{E}_i par ordre décroissant et ne **conserve** que les k meilleurs, mettant les autres à 0.

L'approche permet de **réduire la complexité** en bornant à k le degré sortant de chaque entité, limitant ainsi la densité totale du réseau à O(n k) au lieu de $O(n^2)$. Cette contrainte favorise une **sélectivité accrue**, où chaque nœud \mathcal{E}_i ne conserve que les liaisons **les plus synergiques**,

évitant l'accumulation de connexions de force moyenne. Sur le plan **visuel et algorithmique**, le SCN devient plus **épars**, facilitant ainsi son analyse et sa stabilisation.

Cette méthode présente toutefois certains **risques**. Un lien $\omega_{i,j}$ en cours de consolidation peut être supprimé trop tôt s'il est jugé insuffisamment fort à un instant t, alors qu'il aurait pu se renforcer progressivement. Le choix du paramètre k est également crucial. Une valeur trop faible risque de limiter la formation des clusters, tandis qu'une valeur trop élevée ne filtre pas assez les connexions et laisse subsister un SCN trop dense.

B. Motivations Mathématiques

Sans un mécanisme de coupe, un **DSL** peut produire un grand nombre de liaisons de force moyenne, ce qui alourdit le calcul de la mise à jour et de l'inhibition. Traiter $O(n^2)$ connexions devient alors un défi en termes de complexité. Le **k-NN local** apporte une solution en limitant à k le nombre de connexions actives par entité \mathcal{E}_i . Cela réduit le graphe global à un maximum de O(nk) liaisons non nulles, allégeant ainsi significativement les coûts de traitement.

D'un point de vue **théorique**, restreindre chaque nœud à conserver uniquement ses **k** liens les plus forts s'apparente à une **construction** k-NN classique dans les graphes de similarité. Cette approche élimine les connexions **moyennes** ou **faibles**, jugées peu significatives pour la structure globale, tout en allégeant la complexité du réseau. La **parsimonie** ainsi introduite facilite l'identification des **clusters**, car chaque entité privilégie un petit nombre de connexions "préférentielles", rendant la segmentation plus nette.

La **règle** de k-NN local ne relève pas d'une descente de gradient pure, mais fonctionne comme une **projection** appliquée après la mise à jour de $\omega_{i,j}(t+1)$. Elle s'apparente ainsi à un **algorithme proximal** en optimisation, imposant une *k-sparsité* sur chaque ligne de la matrice des poids. En pratique, cette contrainte améliore la **stabilité** et la **lisibilité** du réseau, tout en accélérant la convergence vers des clusters mieux définis.

C. Implication pour la Formation de Clusters

En imposant qu'un nœud \mathcal{E}_i ne garde que k liens, on **accentue** la "sélection" de ses partenaires préférentiels. Les entités tendent à former de **petits groupes** bien reliés, plutôt que de disperser leurs poids sur de nombreux voisins. Ce phénomène renforce la **cohésion** de clusters émergents.

Si $k \approx 1$ ou 2, le réseau devient un ensemble de liaisons quasi *arborescentes*, peut-être trop pauvre pour détecter des *clusters* riches.

SSi $k \approx n$, la régulation devient inefficace, et le réseau conserve une densité élevée sans réelle réduction de complexité.

Typiquement, on **dimensionne** k comme $O(\log(n))$ ou $O(\sqrt{n})$ selon la taille du réseau et le degré de sélectivité souhaité.

Avec un **réseau** dont le nombre d'arêtes est O(nk), la **mise à jour** $\omega_{i,j}(t+1)$ devient plus **rapide** car on ne traite *réellement* que les liens non nuls. L'inhibition latérale $(\sum_{k\neq j} \omega_{i,k})$ est aussi plus concise. On obtient un **gain** substantiel pour des systèmes de grande dimension.

Exemple Numérique Minimal

Supposons un SCN de taille n=10 et choisissons k=3. Après chaque cycle de mise à jour (inhibition, etc.), pour chaque entité \mathcal{E}_i , on :

- **Trie** $\{\omega_{i,j}\}_{j=1..10}$ par ordre décroissant.
- Conserve les 3 plus grands liens.
- Met à zéro les 6 autres.

Le **réseau** obtenu affiche alors au plus $10 \times 3 = 30$ liaisons, voire moins si certaines $\omega_{i,j}$ sont déjà nulles. En termes de **clusters**, chaque \mathcal{E}_i est "connecté" aux 3 voisins pour qui la synergie s'est montrée la plus forte. On répète ce filtrage à chaque itération, favorisant au fur et à mesure l'émergence de groupes soudés.

7.5.1.2. Impact sur la Formation de Clusters et la Rapidité de Mise à Jour

L'adoption d'une **règle k-NN local** (voir § 7.5.1.1) exerce une influence notable sur la **formation** de **clusters** et sur la **vitesse** de la mise à jour dans le cadre du **Deep Synergy Learning** (DSL). L'idée de ne conserver, pour chaque entité \mathcal{E}_i , qu'un nombre **maximal** k de liaisons induit à la fois une simplification de la **topologie** du Synergistic Connection Network (SCN) et une **réduction** du nombre de poids $\omega_{i,j}$ réellement manipulés. Les effets de cette coupure sélective se mesurent tout particulièrement dans la dynamique d'**auto-organisation** des clusters et dans la **rapidité** avec laquelle le réseau converge.

A. Clarification de la Formation de Clusters

La **règle** consistant à imposer, après chaque mise à jour, que seules les k liaisons $\omega_{i,j}$ les plus grandes soient conservées (et les autres ramenées à zéro) aboutit à une **structuration** plus nette des groupes. Dans un **SCN**, les entités cherchant à renforcer leurs liens avec les voisins les plus "synergiques" (voir § 2.2 sur la notion de synergie S(i,j)), le fait de fixer un **seuil** sur le **nombre** de connexions autorisées accroît la **sélectivité** : un nœud \mathcal{E}_i ne peut s'attacher solidement qu'à un ensemble restreint de cibles, ce qui favorise la création de **sous-réseaux** cohérents.

Sur le plan **mathématique**, la conservation de seulement k liaisons revient à imposer, à l'issue de la mise à jour $\omega_{i,i}(t+1)$, la projection

$$\omega_{i,j}(t+1) = \begin{cases} \omega_{i,j}(t+1), & \text{si } j \in \text{TopK}(i,t+1), \\ 0, & \text{sinon.} \end{cases}$$

On incite donc chaque nœud \mathcal{E}_i à privilégier un petit nombre de liens forts, plutôt que de diffuser ses ressources sur de multiples connexions moyennes. Les entités ayant des affinités fortes tendent à se regrouper en clusters plus "lisibles". Les liaisons intra-cluster se renforcent, alors que les liaisons inter-cluster trop faibles sont coupées lors du tri, ce qui accentue la compartimentation.

Il s'ensuit que la lecture des **composantes** dans le graphe final devient plus aisée : on repère rapidement des **sous-groupes** de nœuds fortement interconnectés, sans que le graphe ne s'encombre de nombreuses arêtes de faible amplitude. La **qualité** de la partition en clusters peut ainsi s'en trouver améliorée, surtout si la valeur de k est adaptée aux **dimensions** et à la **diversité** des entités.

B. Rapidité de Mise à Jour Accrue

Réduire le **degré** sortant de chaque nœud à k liaisons non nulles allège considérablement le travail de mise à jour, car le réseau ne comporte plus $O(n^2)$ arêtes mais plutôt O(n k). Lorsque le **Deep Synergy Learning** s'exécute à chaque itération, la pondération $\omega_{i,j}(t+1)$ est ajustée selon une **règle** de la forme

$$\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) + \eta \left[S(i,j) - \tau \, \omega_{i,j}(t) \right] \pm \cdots$$

ou encore intégrant un terme d'**inhibition** (cf. § 7.4). En pratique, si de nombreux $\omega_{i,j}$ sont fixés à zéro, le coût de calcul diminue significativement. La mise à jour locale ne s'applique alors qu'aux liens **actifs**, optimisant ainsi l'efficacité du processus (voir également § 2.2.3 sur la parcimonie).

Ce **gain** est d'autant plus crucial dans des réseaux de grande taille, où la matrice $\{\omega_{i,j}\}$ pourrait autrement contenir plusieurs dizaines de millions de poids. Avec la règle k-NN local, chaque entité \mathcal{E}_i ne manipule que k liens sortants, en réduisant proportionnellement le **temps** de parcours et d'inversion éventuelle pour calculer des sommes comme $\sum_{k\neq j} \omega_{i,k}(t)$.

La mise à jour plus rapide accélère également la **convergence** du SCN. En réduisant l'influence des poids de faible amplitude, les liens forts s'établissent plus vite et les liens faibles disparaissent rapidement. Les entités s'orientent efficacement vers leurs voisins les plus adaptés, ce qui stabilise la structure des **clusters**. Bien qu'un risque de suppression prématurée de certaines liaisons subsiste, cet effet est souvent compensé par une meilleure identification des **clusters** dominants.

7.5.2. Approches de Type Genetic Algorithm

Dans la recherche de **méthodes heuristiques** pour échapper aux minima locaux ou explorer l'espace $\{\omega_{i,j}\}$ de manière plus **globale** (voir §§7.2.2.3, 7.3.1, 7.4.2), les **algorithmes génétiques** (Genetic Algorithms, GA) fournissent un cadre relativement simple et puissant. Ils consistent, rappelons-le, à faire **évoluer** une population de *solutions* (ici, des structures de pondérations ω) en leur appliquant des **opérateurs** de mutation, de crossover, etc., tout en sélectionnant les plus "adaptés" (ceux qui minimisent le mieux la fonction d'énergie $\mathcal J$ ou maximisent un critère de cohésion du SCN).

7.5.2.1. Codage d'une "solution" = structure de ω

Dans une **approche génétique** (voir la section 7.5.2 dans son ensemble), il est nécessaire de définir la façon dont un **individu** (ou *solution candidate*) encode la **structure** du réseau, c'està-dire l'ensemble des **pondérations** $\omega_{i,j}$ dans un **Synergistic Connection Network** (SCN). Ce **codage** doit être suffisamment général pour représenter n'importe quelle configuration $\{\omega_{i,j}\}$, mais aussi suffisamment **concise** pour permettre la mise en œuvre pratique des opérations de **croisement** et de **mutation** (voir § 7.5.2.2).

A. Principe du Codage Génétique

Dans un algorithme génétique (AG) standard, on manipule une population \mathcal{P} d'individus, chaque individu représentant une *configuration possible* du SCN. Cette configuration

correspond aux valeurs des liaisons $\omega_{i,j}$. Un individu peut donc se voir comme un vecteur W résumant toutes les composantes $\omega_{i,j}$ pour $1 \le i < j \le n$.

Dans le cas où le réseau est **orienté**, on considère plutôt la totalité des paires (i,j) avec $i \neq j$. Mathématiquement, cela donne une **dimension** dim $\approx n(n-1)$, qui peut atteindre $O(n^2)$. L'individu peut alors être un **tableau** (ou une **chaîne**) de longueur $O(n^2)$.

Lorsque les pondérations $\omega_{i,j}$ sont de nature **réelle**, il est possible d'utiliser un **encodage** en valeurs flottantes. Si l'on reste dans un **cadre** d'algorithmes génétiques plus "classiques", on peut vouloir discrétiser ou quantifier chaque $\omega_{i,j}$ sur un certain nombre de **bits**, créant ainsi un individu en **codage binaire**. On retrouve alors une structure du type

$$\mathbf{W} = \begin{pmatrix} b_{1,2}^1, \dots, b_{1,2}^q, \dots, b_{i,j}^1, \dots, b_{i,j}^q, \dots \\ \text{bits de } \omega_{1,2} & \text{bits de } \omega_{i,j} \end{pmatrix},$$

où q représente la **précision** choisie pour chaque pondération.

B. Représentation Binaire, Réelle ou Hybride

En algorithmes génétiques, la représentation binaire demeure très commune, car elle facilite l'implémentation d'opérateurs de **croisement** et de **mutation** au niveau des bits (voir § 7.5.2.2). Toutefois, dans le cadre d'un **Deep Synergy Learning** (DSL) où $\omega_{i,j}$ est typiquement un **réel positif** (ou nul), il est tout à fait possible d'employer un **AG à valeurs réelles**, dans ce cas chaque individu manipule directement les $\omega_{i,j} \in \mathbb{R}$.

Sur le plan **mathématique**, on se situe alors dans \mathbb{R}^{\dim} avec dim $\approx n^2$. L'opérateur de mutation correspond à une **perturbation gaussienne** ou uniforme appliquée à chaque $\omega_{i,j}$, tandis que le croisement combine par exemple de façon **arithmétique** $(\alpha \, \omega_{i,j}^{(\text{père})} + (1-\alpha) \, \omega_{i,j}^{(\text{mère})})$ les valeurs parentales.

C. Fonction d'Évaluation : Énergie ou Cohésion de Clusters

Pour évaluer la qualité d'une solution W, on définit une fonction de coût $\mathcal{J}(W)$ reflétant l'objectif du DSL, par exemple on peut juger du niveau d'auto-organisation, de la cohérence en clusters ou de l'énergie associée à la synergie (voir le chapitre 2.2 pour les formules d'énergie usuelles).

Une approche classique consiste à considérer le fitness d'un individu sous la forme :

Fitness(**W**) =
$$\frac{1}{1 + \mathcal{J}(\mathbf{W})}$$
 ou $-\mathcal{J}(\mathbf{W})$,

de sorte que **minimiser** $\mathcal{J}(\mathbf{W})$ équivaut à **maximiser** la fitness.

Les **individus** de l'algorithme génétique se voient ainsi **comparés** selon la valeur de $\mathcal{J}(\mathbf{W})$, et les "meilleurs" (ceux affichant un plus bas coût) sont privilégiés lors de la **sélection** (voir § 7.5.2.2).

D. Exemple Numérique Minimal

Considérons un **SCN** où n=4. On suppose le réseau *non orienté*, de sorte qu'il suffit de coder $\binom{4}{2}=6$ pondérations $\omega_{1,2},\omega_{1,3},\omega_{1,4},\omega_{2,3},\omega_{2,4},\omega_{3,4}$. Un **individu W** dans ce GA se présentera sous la forme :

$$\mathbf{W} = (\omega_{1,2}, \, \omega_{1,3}, \, \omega_{1,4}, \, \omega_{2,3}, \, \omega_{2,4}, \, \omega_{3,4}).$$

Si l'on choisit un **codage binaire** (8 bits par composante), cela donne une **chaîne** de $6 \times 8 = 48$ bits. Chaque manipulation génétique (crossover, mutation, etc.) portera sur cette chaîne, modifiant des **blocs** (ou des bits) correspondant à telle ou telle liaison $\omega_{i,j}$.

E. Intégration avec la Dynamique DSL

Il est possible d'utiliser cette **codification** de ω dans un *Algorithme Génétique pur*, où la mise à jour n'est faite que par les opérateurs GA (sélection, croisement, mutation). Néanmoins, on peut aussi **combiner** l'AG et la **descente locale** (ou la **règle** DSL), de sorte que chaque individu "s'améliore" localement via un mini-cycle DSL avant d'être réincorporé dans la population. Ceci est un **schéma hybride** :

- 3. On part d'un individu **W**.
- 4. On applique quelques pas de la règle **DSL** ($\omega_{i,j}(t+1) = \cdots$) pour obtenir un **minimum** local **W***.
- 5. On code **W*** en binaire ou en réel pour le **soumettre** à la population du GA.

De cette façon, le GA gère la **diversité** globale et la recombinaison, tandis que la **descente DSL** agit comme un **opérateur** de "raffinement" local, ce qui peut accélérer la **convergence** vers une structure optimisée.

7.5.2.2. Opérateurs de Mutation (Ajout/Rajeunissement de Liens) et Crossover (Mélange de Deux Structures)

Les algorithmes génétiques appliqués au **Deep Synergy Learning** (DSL) consistent à faire évoluer un **ensemble** de configurations $\omega_{i,j}$ (voir § 7.5.2.1) en leur appliquant des "métaphores" inspirées de la **sélection naturelle**. Chaque **individu** est une représentation d'un SCN (Synergistic Connection Network) complet, c'est-à-dire une matrice ou un vecteur de pondérations. Pour **faire progresser** la population d'itération en itération, on définit deux **grands** opérateurs, la **mutation** qui modifie localement les liaisons et le **crossover** qui combine deux réseaux parents en un nouvel enfant.

A. Rappel: Codage d'un "individu"

Un *individu* est une **structure** $\omega = \{\omega_{i,j}\}$, soit sous forme d'une **matrice** $n \times n$ (cas orienté) ou d'un **vecteur** de dimension n(n-1)/2 (cas non orienté). Chaque individu possède une **fitness**, par exemple Fitness(\mathbf{v}) = $-\mathcal{J}(\mathbf{v})$, où \mathcal{J} désigne la **fonction d'énergie** mesurant la qualité des clusters ou le degré de synergie (voir § 2.2 sur la définition de l'énergie).

D'un point de vue **algorithmique**, on maintient une **population** de taille M, notée $\mathcal{P} = \Omega^{(1)}, \dots, \Omega^{(M)}$. À chaque **génération**, on évalue le fitness de chaque $\Omega^{(p)}$, puis on **sélectionne**, en fonction de leur score, les individus qui se reproduiront avant de leur appliquer des

opérateurs de mutation et de crossover. Après ces modifications, une **nouvelle** population est obtenue, évaluée à son tour, et ainsi de suite jusqu'à atteindre la convergence ou épuiser les ressources de calcul.

La **mutation** et le **crossover** constituent l'essence même d'un **algorithme génétique**, car ils permettent d'explorer l'espace $\omega_{i,j}$ de manière plus large qu'une simple descente locale (cf. § 7.5.2.1).

B. Opérateurs de Mutation

La **mutation** a pour but d'introduire des **modifications** locales et **aléatoires** dans la structure $\{\omega_{i,j}\}$. À chaque génération, on sélectionne certains individus (ou certaines liaisons) pour leur infliger des changements stochastiques, de manière à maintenir la **diversité** dans la population et éviter un blocage dans un unique minimum local.

Dans un SCN, la mutation peut prendre la forme d'une altération directe de la pondération $\omega_{i,j}$. On peut :

- Ajouter (ou amplifier) un lien qui était proche de zéro, en lui assignant une valeur positive, afin de "tester" de nouvelles connexions entre deux entités (i, j).
- **Supprimer** (ou **dégrader**) un lien existant, en ramenant $\omega_{i,j}$ à zéro ou près de zéro. Cela simule la disparition d'une connexion précédemment considérée.
- **Rajeunir** un lien, c'est-à-dire perturber sa valeur $\omega_{i,j}$ de manière aléatoire (par exemple en l'augmentant ou en la réduisant de façon stochastique). Si $\omega_{i,j}$ était jusqu'alors moyen, cette opération peut le rendre plus fort ou plus faible et influer sur la cohésion du cluster.

On peut décrire la **mutation** d'une liaison $\omega_{i,j}$ par une équation du type

$$\omega_{i,j}^{(\mathrm{new})} = egin{cases} 0, & \mathrm{avec} \ \mathrm{une} \ \mathrm{probabilit\acute{e}} \ p_{\mathrm{cut}}, \ \omega_{i,j}^{(\mathrm{old})} + \delta, & \mathrm{avec} \ \mathrm{une} \ \mathrm{probabilit\acute{e}} \ p_{\mathrm{mut}}, \ \omega_{i,j}^{(\mathrm{old})}, & \mathrm{sinon}. \end{cases}$$

où δ est un échantillon tiré d'une distribution gaussienne (ou autre) centrée en zéro, et où $p_{\rm cut}$ et $p_{\rm mut}$ sont des probabilités de "couper" ou de "rajeunir" la liaison. Les valeurs δ peuvent être proportionnelles à $\omega_{i,j}^{\rm (old)}$ ou indépendantes, selon la conception choisie.

Un **taux de mutation** trop élevé peut entraîner une **instabilité** importante, rendant les solutions trop fluctuantes et empêchant leur convergence. À l'inverse, un taux trop faible risque de conduire à une **spécialisation** prématurée de la population autour d'un minimum local. Il est donc crucial de trouver un **compromis**, en maintenant une source de perturbation suffisante tout en permettant aux schémas de liaisons $\omega_{i,j}$ les plus efficaces de se stabiliser progressivement.

C. Opérateur de Crossover (Mélange de Deux Structures)

Le **crossover** mélange deux "parents" (deux configurations $\Omega^{(A)}$ et $\Omega^{(B)}$) pour générer un "enfant" $\Omega^{(C)}$. Il s'agit de transférer des "morceaux" de la structure de A et B au sein de C, dans l'espoir de **combiner** les points forts des deux parents.

Si $\omega_{i,j}^{(A)}$ et $\omega_{i,j}^{(B)}$ sont les poids sur la liaison (i,j) dans les deux parents, on peut définir

$$\omega_{i,j}^{(C)} = \begin{cases} \omega_{i,j}^{(A)}, & \text{avec probabilité 0.5,} \\ \omega_{i,j}^{(B)}, & \text{avec probabilité 0.5,} \end{cases}$$

afin de tirer chaque lien de l'un ou l'autre parent. Dans un **crossover** plus évolué (dit arithmétique, par exemple), on prend un **mélange** linéaire :

$$\omega_{i,j}^{(C)} = \alpha \, \omega_{i,j}^{(A)} + (1 - \alpha) \, \omega_{i,j}^{(B)},$$

pour un certain $\alpha \in [0,1]$. Cela génère une interpolation entre les valeurs parentales. De la sorte, des clusters solides présents chez le premier parent peuvent coexister avec d'autres clusters dominants présents chez le second parent, si la répartition de liaisons ne se contredit pas trop.

Dans la pratique, on peut aligner **toutes** les composantes $\omega_{i,j}$ dans un **vecteur** de dimension $O(n^2)$, puis appliquer un "one-point crossover" classique en choisissant un index κ . Les composantes situées avant κ sont héritées du parent A, tandis que celles situées après κ proviennent du parent B. On peut également opter pour un **deux-points crossover**, introduisant plusieurs coupures dans la liste. Dans certains cas, un **post-traitement** est nécessaire afin d'éviter d'éventuelles incohérences, telles que des liens négatifs ou des saturations.

Le **crossover** est un opérateur **massif**, alors que la mutation agit sur un petit nombre de liaisons, le croisement élabore un nouveau réseau en intégrant de larges portions de schémas de liaisons entiers, idéalement de bonne qualité. En combinant ainsi deux solutions, l'**algorithme génétique** peut explorer plus loin que ne le permettraient deux descentes locales indépendantes, avec l'espoir de recombiner des **clusters** cohérents issus de chaque parent.

D. Rôle dans la Recherche Globale et Combinaison avec le DSL

Dans un **algorithme génétique** complet, les opérateurs de mutation et de crossover s'appliquent **à chaque génération** sur la population en cours afin de **générer** une nouvelle population. Les liens $\omega_{i,j}$ sont modifiés à la fois localement par une mutation aléatoire et globalement par un mélange entre individus. Ce double mécanisme évite l'enfermement dans un **minimum local**, comme expliqué au chapitre 7.2 sur les risques de convergence prématurée, et favorise la découverte de structures singulières où deux clusters forts issus de parents différents peuvent se retrouver fusionnés chez l'enfant.

Dans certains schémas **hybrides**, on imbrique la **règle DSL** (mise à jour auto-organisée) avec l'**AG**. Chaque individu subit d'abord quelques itérations de la descente DSL pour affiner localement sa matrice ω . Ensuite, les meilleurs individus sont sélectionnés pour effectuer un croisement et une mutation, avant de reformer une nouvelle population sur laquelle la descente DSL est réappliquée.

Cette alternance rend la **recherche globale** plus efficace, fusionnant le "tamis" local du DSL et la large exploration combinatoire de l'**AG**.

7.5.2.3. Coexistence avec la dynamique DSL?

Même en adoptant un **algorithme génétique** ou une autre heuristique globale pour guider la structure de $\omega_{i,j}$, il n'est pas question d'**abandonner** la logique d'auto-organisation propre au **DSL**. Il s'agit plutôt d'une **cohabitation**, où la dynamique du DSL continue d'effectuer ses mises à jour locales tandis que l'algorithme heuristique assure périodiquement ou en parallèle une **exploration** plus large de l'espace des pondérations.

A. Principe de la Coexistence

En **mode alterné**, on peut définir un cycle d'itérations DSL (disons T étapes) durant lesquelles $\omega_{i,j}$ évoluent selon la règle locale $\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) + \eta[S(i,j) - \tau \omega_{i,j}(t)]$. Puis, à la fin de ces T itérations, un **module génétique** vient "relire" l'état Ω et produire quelques "mutations" ou "crossovers" afin de créer de nouvelles configurations.

En **mode parallèle**, on peut imaginer un thread ou un processus secondaire qui, à intervalles réguliers, évalue la "qualité" de la solution courante et opère des modifications globales, pendant que la dynamique DSL se poursuit sur un autre thread. L'enjeu est de **synchroniser** les écritures dans Ω (accès concurrent aux liens $\omega_{i,j}$).

Le **DSL** prend en charge la **descente** ou la stabilisation locale (7.2.2.1), permettant de raffiner la structure d'un cluster ou de renforcer des liens pertinents.

Les **heuristiques globales** (dont l'algorithme génétique) servent à **s'échapper** des configurations trop figées (7.2.2.2) en "brassant" plus largement l'espace $\{\omega_{i,j}\}$. Par exemple, en clonant plusieurs solutions (états de Ω), en les "croisant" et en "mutant" des parties significatives du réseau.

B. Mécanisme pratique d'une itération "mixte"

À un instant t, on évalue la fonction d'énergie $\mathcal{J}(\Omega(t))$ ou un critère dérivé (ex. modularité, cohésion, etc.). Si la solution est satisfaisante, on la marque comme "individu" de bonne qualité dans la **population** gérée par l'algorithme génétique.

Mathématiquement, on peut enregistrer la matrice $\Omega(t)$ entière comme un **chromosome C**.

L'AG (algorithme génétique) sélectionne deux "individus" (matrices $\Omega^{(p)}$, $\Omega^{(q)}$) et opère un "crossover":

$$\Omega_{i,j}^{(\text{child})} = \begin{cases} \Omega_{i,j}^{(p)}, & \text{avec probabilité 0.5,} \\ \Omega_{i,j}^{(q)}, & \text{avec probabilité 0.5,} \end{cases}$$

ou un schéma plus sophistiqué (moyenne, bloc...). Puis on **mute** certains liens $\Omega_{i,j} \leftarrow \Omega_{i,j} + \delta$ aléatoirement.

On peut *remplacer* la configuration courante du SCN par $\Omega^{\text{(child)}}$ ou **mixer** les deux (ex. partiellement). Ensuite, la **dynamique DSL** reprend son cours local, consolidant les liens cohérents et affaiblissant ceux incohérents.

Le **but** est que si la solution enfant s'avère inefficace, la descente DSL la rectifie rapidement, tandis que si elle présente un potentiel global plus élevé avec des clusters inédits, le DSL viendra renforcer ce potentiel.

C. Avantages et Considérations Mathématiques

Au lieu de se limiter à la descente DSL, l'algorithme génétique introduit une **diversité**, permettant à la progéniture issue d'individus différents d'**explorer** des régions de l'espace $\omega_{i,j}$ que la descente locale n'aurait jamais atteintes. Cette approche **relance** la recherche à un **niveau** macro, ouvrant de nouvelles perspectives d'optimisation.

Sur le plan **mathématique**, si l'on *trop souvent* remplace Ω par des mutations radicales, la dynamique locale DSL perd son effet de raffinement. On doit régler la **périodicité** du "crossover/mutation" et l'intensité des modifications pour ne pas se retrouver dans un état de chaos permanent.

Le **DSL** agit comme un **raffineur** local (sorte de "gradient descent"), tandis que l'**algorithme génétique** tient lieu de "métaheuristique" globale. Ensemble, ils forment une **stratégie** de type "memetic algorithm" (dans la littérature en optimisation) où la "phase locale" (DSL) perfectionne chaque individu, et la "phase globale" (AG) génère de nouvelles configurations à tester.

Exemples Numériques

Mini-réseau : sur un jeu de 15 entités, la descente DSL seule peut aboutir à 2 clusters, mais parfois coincés dans une répartition déséquilibrée. L'AG, en "croisant" 2 solutions stables distinctes, obtient un enfant potentiellement plus adapté, que DSL localement consolide, découvrant un troisième cluster plus fin.

Validation: on compare la fonction $\mathcal{J}(\Omega)$ ou la "modularité" de la solution avant et après l'injection de l'hybride. Souvent, on observe un **gain** par rapport à l'usage unique d'une descente locale.

7.5.3. Recherche Multi-Début ou Multi-Run

Dans de nombreux problèmes d'optimisation complexes (y compris ceux régis par la mise à jour DSL), la dynamique de descente locale (ou pseudo-descente) peut dépendre fortement des **conditions initiales**. Un moyen de **limiter** le risque d'enfermement dans un minimum local défavorable consiste à recourir à des **initialisations multiples** (multi-début) ou des **exécutions multiples** (multi-run). L'idée est de lancer la même dynamique DSL un certain nombre de fois, depuis des points $\{\omega_{i,j}(0)\}$ différents (ou avec des perturbations initiales distinctes), puis de **comparer** ou **combiner** les solutions obtenues pour accroître les chances de trouver (ou d'approcher) un minimum plus global de la fonction d'énergie \mathcal{J} .

7.5.3.1. Exécuter la Dynamique DSL Plusieurs Fois avec des Initialisations Différentes

Dans le **Deep Synergy Learning** (DSL), la fonction d'énergie $\mathcal{J}(\Omega)$ (voir chap. 7.2.1) peut présenter des **multiples** attracteurs ou minima locaux (cf. § 7.2.2). Il est alors naturel de se prémunir contre un **verrouillage** précoce en lançant plusieurs **exécutions** (ou "runs") de la dynamique DSL, chacune depuis une **initialisation** distincte des poids $\omega_{i,j}$. Cette approche, dite de *multi-run* ou *multi-start*, vise à explorer différentes régions de l'espace $\{\omega\}$, afin d'augmenter les chances de **découvrir** un minimum local plus profond, voire global, qu'un unique run n'atteindrait pas.

A. Principe du Multi-Run

Le **principe** consiste à exécuter plusieurs fois l'algorithme DSL, qui met à jour la **matrice** $\{\omega_{i,j}(t)\}$ en fonction des règles habituelles (voir § 2.2.2 ou § 7.2) :

$$\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) + \eta \left[S(i,j) - \tau \,\omega_{i,j}(t) \right] \,\pm \, \ldots$$

ou une variante intégrant l'**inhibition** (chap. 7.4) ou des mécanismes spécifiques (chap. 7.2.3). À la fin de chaque run k, on obtient une configuration finale $\Omega_{\text{final}}^{(k)}$. On répète ainsi :

Run
$$k \to \{\omega_{i,j}(t)\}_{t=0}^{T_k}$$
 avec initialisation $\omega_{i,j}^{(k)}(0)$.

Les **initialisations** $\omega_{i,j}^{(k)}(0)$ diffèrent d'un run à l'autre, ce qui permet de **couvrir** plusieurs bassins d'attraction. L'évolution DSL étant sensible aux conditions initiales (espace potentiellement non convexe), on espère ainsi **échapper** à un minimum local trop restreint en choisissant de "nouvelles" portes d'entrée dans l'espace $\{\omega\}$.

B. Initialisation Aléatoire ou Stratégique

Le **choix** des conditions initiales $\omega_{i,j}^{(k)}(0)$ peut se faire de diverses manières :

Aléatoire (uniforme ou gaussien).

On peut tirer chaque liaison $\omega_{i,j}^{(k)}(0)$ de façon **uniforme** dans un intervalle $[-\delta, \delta]$ ou $[0, \delta]$ si l'on souhaite rester dans des pondérations positives. Cette méthode maximise la **diversité** des départs, autorisant des trajectoires d'évolution très variées du SCN.

Biaisé par la géométrie ou la similarité.

Si l'on connaît une **structure** latente (par exemple un embedding $\mathbf{x}_i \in \mathbb{R}^d$ pour chaque entité \mathcal{E}_i), on peut initialiser $\omega_{i,j}^{(k)}(0)$ en fonction d'une distance $\|\mathbf{x}_i - \mathbf{x}_j\|$. Les runs diffèrent alors par des **perturbations** stochastiques sur ces valeurs. Cela donne un point de départ déjà "cohérent" avec la topologie du problème, tout en conservant la chance de s'en éloigner un peu.

Réutiliser d'anciennes solutions + "Shake".

À la fin d'un run, on obtient $\Omega_{\text{final}}^{(k)}$. On peut s'en servir comme **initialisation** d'un nouveau run k+1, après y avoir injecté un **bruit** modéré (un "shake" aléatoire). C'est un schéma de *random restart* où l'on repart d'une solution existante en la "déstabilisant" légèrement, cherchant un nouveau bassin d'attraction à proximité.

C. Analyse de Convergence et Sélection Finale

Chaque **run** se prolonge jusqu'à la **stabilisation** (ou un nombre d'itérations T_k imposé). On obtient ainsi un ensemble de **configurations finales** $\{\Omega_{\text{final}}^{(1)}, ..., \Omega_{\text{final}}^{(R)}\}$. On **compare** alors leurs valeurs de la fonction $\mathcal{J}(\Omega)$:

$$\mathbf{\Omega}_{\mathrm{best}} = \mathrm{arg} \min_{k \in \{1, \dots, R\}} \mathcal{J} \Big(\mathbf{\Omega}_{\mathrm{final}}^{(k)} \Big),$$

ou toute autre mesure de qualité (par exemple la **cohésion** en clusters). Cette **comparaison** permet de **choisir** la configuration la plus avantageuse, c'est-à-dire celle offrant le minimum d'énergie ou le maximum de modularité (voir § 2.2.3, § 7.2.1 pour les notions associées).

Dans certains cas, les **runs** se révèlent converger à des topologies très similaires. Dans d'autres cas, on obtient des configurations sensiblement différentes (clusters structurés différemment), signe de la présence de plusieurs minima locaux stables.

D. Coût Computationnel et Bénéfices

Lancer *R* exécutions du DSL augmente naturellement par *R* la **charge de calcul**, sauf en cas de **parallélisation**. Ce choix repose sur un **compromis**, où un nombre plus élevé de runs accroît la probabilité de **découvrir** un minimum local plus profond ou au moins différent des précédents. Dans les problèmes hautement non convexes, cette approche multi-run est un **classique** de l'optimisation, simple à mettre en œuvre et relativement efficace pour obtenir une "**stratégie** de globalité" sans recourir à des mécanismes internes plus complexes, comme le recuit simulé (§ 7.3) ou les algorithmes génétiques (§ 7.5.2).

En outre, le **multi-run** peut être combiné avec différentes **techniques** d'exploration, comme l'injection d'un bruit plus fort en phase initiale ou l'ajout ponctuel d'un "shake" stochastique (cf. § 7.2.2.3). Chaque exécution peut ainsi intégrer des **aménagements** spécifiques, favorisant une plus grande diversité des chemins de descente et augmentant les chances d'atteindre des solutions optimales variées.

E. Pistes de Variation et Schémas Avancés

L'approche du **planning adaptatif** permet d'associer un **recuit** (cf. § 7.3) à chaque run et d'ajuster le **profil de température** pour les runs suivants, notamment si plusieurs runs se retrouvent coincés dans un même attracteur.

Dans un schéma d'apprentissage continu, il est possible de réutiliser la meilleure solution Ω_{best} obtenue lors d'une session précédente comme point de départ pour la suivante, tout en lançant simultanément quelques runs avec des initialisations totalement aléatoires afin de conserver une diversité dans l'exploration.

Une autre approche consiste en la **fusion de solutions**, où plusieurs matrices finales $\Omega_{\text{final}}^{(k)}$ peuvent être combinées, par **assemblage ou mélange** (voir § 7.5.3.2), afin d'obtenir un **consensus** ou une **moyenne optimisée**, si le problème s'y prête.

7.5.3.2. Fusionner les solutions ou choisir la meilleure par un critère global

Lorsque l'on exécute la **dynamique DSL** (ou tout autre algorithme d'optimisation) en mode **multi-run** — c'est-à-dire en lançant plusieurs "essais" indépendants, avec des initialisations distinctes ou des paramètres légèrement différents — on obtient un **ensemble** de configurations finales $\{\Omega^{(r)}\}_{r=1}^R$. Chaque exécution r produit donc un **SCN** (Synergistic Connection Network) stabilisé, potentiellement un **minimum local** dans l'espace $\{\omega_{i,j}\}$. La question se pose alors : **comment** exploiter ces R solutions ?

En pratique, deux stratégies peuvent être mises en œuvre. La première consiste à **choisir la meilleure solution** selon un **critère global**, tel que l'énergie $\mathcal{J}(\Omega)$, la modularité ou encore la cohésion du réseau. La seconde approche repose sur la **fusion de plusieurs solutions**, permettant de construire un **réseau combiné** ou un **consensus**, intégrant les points forts de chaque exécution afin d'optimiser la structure finale.

A. Choisir la Meilleure Solution par un Critère Global

L'évaluation repose sur la définition d'un **critère** permettant de comparer les différentes solutions obtenues. L'un des plus courants consiste à mesurer l'**énergie** $\mathcal{J}(\Omega^{(r)})$ (cf. chap. 7.2.1) ou une **mesure de qualité**, telle que la modularité ou la densité intra-cluster. La solution retenue, notée $\Omega^{(r^*)}$, est celle qui **minimise** \mathcal{J} ou **maximise** la modularité. Si l'on définit un **score** $Q(\Omega)$, comme un indicateur de qualité du clustering, la sélection s'effectue selon :

$$\Omega^{(r^*)} \quad \text{tel que} \quad r^* = \arg\max_{r \in \{1, \dots, R\}} Q(\Omega^{(r)}).$$

ou selon argmin si l'objectif est de minimiser un coût.

L'un des **avantages** majeurs de cette approche est sa **simplicité**, puisqu'elle permet d'obtenir une solution $\Omega^{(r^*)}$ directement exploitable pour la suite du traitement, en conservant les clusters et les liaisons les plus robustes. Elle apporte également une **clarté structurelle**, en évitant les mélanges d'informations ambiguës et en garantissant la conservation d'une seule structure **cohérente** des poids $\omega_{i,j}$.

Cependant, certaines **limites** doivent être prises en compte. Il arrive que plusieurs solutions $\Omega^{(r)}$ soient **quasi équivalentes** en termes de coût ou très proches en qualité, ce qui peut signifier que plusieurs partitions valables existent. En ne conservant qu'une seule solution, il y a un risque de **perte d'information**, notamment si plusieurs minima locaux de qualité similaire existent. Dans ce cas, rejeter certaines solutions peut priver le modèle d'**alternatives pertinentes** et de perspectives de segmentation différentes du réseau.

B. Fusionner les Solutions : Approche "Consensus" ou "Ensemble"

Chaque exécution r produit un **réseau** $\Omega^{(r)}$. Si ces réseaux présentent des **similarités structurelles** (par exemple, la plupart possèdent un même cluster de base) mais aussi certaines **disparités locales** liées aux minima atteints, il peut être pertinent de **fusionner** ces informations pour créer un **réseau consensuel** plus robuste. Cette approche est similaire aux **méthodes d'ensemble** utilisées en apprentissage machine, telles que le bagging ou le voting, qui visent à améliorer la stabilité et à limiter le sur-apprentissage.

La fusion peut s'opérer en **moyennant** ou en prenant la **médiane** des pondérations $\omega_{i,j}$ sur l'ensemble des exécutions :

$$\omega_{i,j}^{(\text{consensus})} = \frac{1}{R} \sum_{r=1}^{R} \omega_{i,j}^{(r)} \quad \text{ou} \quad \text{med} \Big\{ \omega_{i,j}^{(1)}, \dots, \omega_{i,j}^{(R)} \Big\}.$$

Ainsi, le **SCN final** traduit la **cohérence des solutions** obtenues. Une autre approche consiste à fixer un **seuil**, en conservant une liaison (i,j) si elle apparaît dans plus de **50 % des runs** avec une valeur $\omega_{i,j} > \theta$. Cette méthode génère un réseau plus **discret**, mettant en évidence uniquement les connexions les plus consensuelles.

L'un des principaux **avantages** de cette fusion réside dans sa **robustesse**, car elle atténue les divergences purement locales et réduit l'impact des perturbations stochastiques. Elle apporte également une **vision plus globale** de l'espace des solutions, en renforçant les liens **fortement présents** dans plusieurs runs, tandis que les liaisons trop incertaines sont progressivement atténuées ou éliminées.

Toutefois, cette approche comporte certaines **limites**. Elle peut **diluer la netteté** du réseau, en produisant des liens modérés plutôt que des connexions clairement marquées ou nulles. La **complexité computationnelle** peut aussi devenir un problème si le nombre d'exécutions est très élevé, nécessitant un traitement sur un ensemble de $O(n^2)$ **liens**, ce qui peut s'avérer coûteux en ressources.

C. Choix d'un Critère Global ou d'une Fusion

Dans la **pratique**, le DSL peut adopter l'une ou l'autre stratégie en fonction du **contexte**.

Si l'objectif est d'obtenir un **SCN unique et opérationnel**, comme dans des calculs en temps réel ou des applications robotiques, il est préférable de **choisir** la solution $\Omega^{(r^*)}$ qui minimise $\mathcal J$ ou maximise la modularité. Cette approche garantit un **déploiement simple et direct**, optimisé pour l'exploitation immédiate du réseau.

En revanche, si l'enjeu est d'assurer une **robustesse accrue** ou de générer un **diagnostic plus riche**, une **approche par fusion** est plus adaptée. Ce procédé permet d'extraire un **réseau moyen ou majoritaire**, capable de mieux résister aux variations dues aux minima locaux, tout en mettant en évidence les connexions **consensuelles vs incertaines**.

Quel que soit le choix adopté, il est nécessaire de définir un **critère d'évaluation**. Dans le premier cas, un **score** $score(\Omega)$ basé sur l'énergie, la modularité ou le ratio interne/externe est utilisé pour **sélectionner** la meilleure solution. Dans le second cas, un opérateur Consensus (moyenne, médiane, vote) permet de réaliser une **fusion cohérente** des différentes solutions obtenues.

7.5.3.3. Pistes pour se rapprocher d'un minimum plus global

Dans la mesure où les **heuristiques** (génétiques, colonies de fourmis, etc.) et les **approches multi-run** (7.5.3.2) visent déjà à élargir la recherche dans l'espace des liaisons $\{\omega_{i,j}\}$, on peut se demander quelles **stratégies** supplémentaires permettent d'**approcher** un minimum plus global, c'est-à-dire de surmonter la simple convergence locale de la descente DSL. Les pistes ci-dessous complètent (ou prolongent) les méthodes hybrides pour **maximiser** les chances de trouver une configuration Ω^* de plus faible énergie \mathcal{J} .

A. Combinaison des Heuristiques et du Recuit Simulé

L'association du **recuit simulé** et de l'**approche génétique** permet d'intégrer une phase d'exploration locale à l'intérieur de chaque individu d'une population évolutive. Concrètement, pour un individu donné, représenté par une matrice $\Omega^{(k)}$, un **mini-cycle de recuit** est appliqué afin d'injecter du bruit stochastique et de modifier **localement** la structure du réseau.

Le processus suit plusieurs étapes. D'abord, un individu $\Omega^{(k)}$ est généré. Ensuite, un recuit local est effectué pendant L itérations selon la mise à jour :

$$\omega_{i,j} \; \leftarrow \; \omega_{i,j} + \varDelta_{\mathrm{DSL}}(i,j) + \sigma(t) \, \xi_{i,j}(t),$$

où $\Delta_{\mathrm{DSL}}(i,j)$ représente la mise à jour du SCN et $\xi_{i,j}(t)$ est un bruit dont l'amplitude $\sigma(t)$ décroît avec le temps. Une fois cette phase terminée, l'individu est évalué en fonction de son énergie $\mathcal{J}(\Omega^{(k)})$, puis passe à l'étape de sélection génétique impliquant **crossover et mutation globale**. Cette approche combine ainsi une **perturbation stochastique fine** par recuit et une **exploration plus large** via les algorithmes génétiques.

Pour éviter une **explosion des coûts computationnels**, la gestion du **planning de température** peut être optimisée en limitant le nombre d'itérations de recuit à l'intérieur de chaque individu. Une stratégie consiste à **n'appliquer un recuit court (10–20 itérations) qu'aux individus survivants** après chaque sélection. Cela permet de ne pas s'appuyer uniquement sur la phase de mutation et crossover, mais d'offrir à chaque individu la possibilité d'**affiner sa descente locale**, tout en laissant le processus génétique s'occuper du franchissement des barrières énergétiques globales.

B. Hybridation Inhibition / Heuristiques Multi-run

L'inhibition avancée peut être utilisée pour filtrer efficacement les solutions dans un cadre heuristique global. Un des défis majeurs des algorithmes évolutionnaires est la multiplication excessive des états candidats, notamment lorsque de nombreux "enfants" sont générés. Afin de réduire cet espace de recherche, une forme d'inhibition ou de parcimonie peut être imposée avant l'évaluation de la fonction \mathcal{J} . Mathématiquement, cela revient à normaliser ou contraindre la matrice ω après une mutation, par exemple en limitant la somme maximale des pondérations sortantes par entité, selon la contrainte $\sum_j \omega_{i,j} \leq \kappa$. Ce filtrage permet de focaliser l'optimisation sur des solutions plus parcimonieuses et pertinentes.

L'approche **multi-run avec perturbation** offre un autre levier d'optimisation. Comme mentionné en **(7.5.3.2)**, plusieurs exécutions de la dynamique DSL peuvent être lancées depuis différentes **conditions initiales**. Pour renforcer cette exploration, une **procédure de réajustement** peut être appliquée après chaque run local :

- Analyser la structure Ω atteinte.
- Appliquer une **inhibition drastique**, en coupant les liens les plus faibles sous un seuil adaptatif.
- Réintroduire un bruit stochastique modéré.
- Relancer la dynamique DSL pour quelques itérations.

Cette stratégie, basée sur le principe "shake + inhibition + re-run", vise à déstabiliser les attracteurs locaux et à favoriser la recherche d'une configuration plus optimale en maintenant une diversité contrôlée au sein des solutions générées.

C. Mécanismes de Sélection / Contrôle

L'acceptation de solutions moins bonnes peut être nécessaire dans un paysage énergétique non convexe, où atteindre un minimum global implique parfois une augmentation transitoire de \mathcal{J} . Cette démarche repose sur des critères tels que la règle de Metropolis (recuit simulé) ou un ratio d'acceptation dans un algorithme évolutionnaire, permettant de ne pas systématiquement éliminer un individu moins performant si cela favorise l'évasion d'un puits local. Mathématiquement, cette transition est régulée par un facteur $\Delta \mathcal{J}$, avec une probabilité d'acceptation définie par :

$$\exp(-\Delta J/T)$$

lorsque $\Delta J > 0$, introduisant ainsi une **composante exploratoire** contrôlée.

En parallèle, un **"shake" périodique** peut être instauré indépendamment du recuit, appliqué toutes les *K* itérations DSL. Cette perturbation est définie par :

$$\omega_{i,j} \leftarrow \omega_{i,j} + \epsilon_{i,j}$$

où $\epsilon_{i,j}$ est un **petit bruit symétrique** introduisant une variation contrôlée. L'objectif est de **perturber légèrement la structure** pour permettre au SCN de s'extraire d'un attracteur local, tout en s'assurant que la perturbation soit **assez faible** pour ne pas altérer la cohérence globale du réseau, mais **suffisamment forte** pour briser les barrières de minima trop étroits.

D. Synthèse: Vers un Minimum Plus Global

L'ensemble de ces **pistes** — recuit intégré aux heuristiques, inhibition sélective, multi-run, acceptation probabiliste de solutions moins bonnes, "shake" périodique — forment un **cercle** de méthodes visant à **libérer** la dynamique DSL de ses limitations purement locales. Les **principes** clés sont :

- **Maintenir** la descente locale comme base (car elle stabilise et oriente la formation de clusters),
- **Autoriser** des perturbations stochastiques ou globales capables de franchir les barrières d'énergie,
- **Combiner** éventuellement l'inhibition avancée et la parcimonie pour limiter l'explosion combinatoire,
- Multiplier les chemins d'exploration (ex. runs indépendants), puis fusionner ou comparer les solutions atteintes.

D'un point de vue **mathématique**, on peut voir ces méthodes comme des **routines** d'optimisation "globales" appliquées à la pseudo-fonction \mathcal{J} du SCN, évinçant la contrainte de la simple "descente déterministe". Elles ne **garantissent** pas la découverte de l'optimum global, mais **améliorent** nettement la probabilité d'échapper aux minima locaux, et donc de **rapprocher** le système d'un arrangement Ω^* plus satisfaisant dans la pratique.

7.6. Adaptation Incrémentale et Apprentissage Continu

Un **SCN** peut parfaitement fonctionner en mode **batch**, où l'on dispose d'un jeu d'entités $\{\mathcal{E}_1, ..., \mathcal{E}_n\}$ fixé et où l'on exécute la dynamique DSL en mettant à jour $\omega_{i,j}(t)$ jusqu'à convergence. Cependant, de nombreuses applications nécessitent que le **réseau** s'**adapte** en permanence face à l'apparition de **nouvelles entités** ou à la disparition d'**anciennes**. C'est tout l'enjeu de l'**apprentissage continu** ou **incrémental**, parfois en **flux** (streaming), qui garantit qu'un **SCN** reste **réactif** aux évolutions du contexte, qu'il s'agisse de capteurs, d'utilisateurs ou de données dynamiques.

7.6.1. Mise à Jour en Ligne

Lorsque les entités $\{\mathcal{E}_i\}$ arrivent en **continu**, on ne peut pas se contenter de recalculer totalement la **matrice** $\{\omega_{i,j}\}$ à chaque insertion, un tel $O(n^2)$ reprocessing, répété à chaque nouvelle entité, deviendrait prohibitif. On privilégie des mécanismes **en ligne** (online) où l'on met à jour *localement* la structure du SCN.

7.6.1.1. Scénario où des Entités \mathcal{E}_i ou Flux Sensoriels Arrivent en Continu

Dans le **Deep Synergy Learning** (DSL), un **Synergistic Connection Network** (SCN) peut évoluer au fil du temps lorsque de **nouvelles** entités (ou de nouveaux flux sensoriels) se présentent. Le but est de **mettre à jour** la structure existante sans avoir à relancer un **traitement complet** de toutes les pondérations $\omega_{i,j}$. Cette approche **en continu** (ou *online*) se révèle cruciale dans des contextes d'apprentissage incrémental, de systèmes de recommandation temps réel, ou de traitement de flux de données où des **objets** inédits font leur apparition à chaque instant.

A. Arrivée d'une Nouvelle Entité \mathcal{E}_{n+1}

On suppose qu'au temps t, un **nouvel objet** \mathcal{E}_{n+1} (par exemple un nouveau document, utilisateur, ou capteur) doit être **intégré** au SCN. Mathématiquement, si le réseau contenait déjà n entités, la **matrice** ω de dimension $n \times n$ se voit étendue à $(n+1) \times (n+1)$. On introduit donc de **nouvelles** liaisons $\omega_{(n+1),j}$ et $\omega_{j,(n+1)}$ (selon que le SCN est orienté ou non), initialisées à zéro ou à une petite valeur ω_{init} .

On souhaite alors **connecter** \mathcal{E}_{n+1} à ses pairs $\{\mathcal{E}_1, \dots, \mathcal{E}_n\}$ d'une façon cohérente avec la logique du DSL, c'est-à-dire tenir compte de la **synergie** $S(\mathcal{E}_{n+1}, \mathcal{E}_j)$. Dans un mode strictement *batch*, il faudrait réévaluer **toutes** les paires (i, j). Ici, l'idée est de procéder de façon *partielle* ou *locale*, évitant une refonte complète du réseau.

B. Mise à Jour DSL Partielle

Après avoir inséré la ligne et la colonne correspondant à \mathcal{E}_{n+1} , on applique la **règle** DSL à un *voisinage* limité. Formulée pour chaque nouvel indice (n+1), j, la mise à jour typique s'écrit :

$$\omega_{(n+1),j}(t+1) = \omega_{(n+1),j}(t) + \eta [S(\mathcal{E}_{n+1}, \mathcal{E}_j) - \tau \, \omega_{(n+1),j}(t)].$$

Dans une **approche** vraiment *en ligne*, on ne veut pas calculer la synergie pour tous les j = 1, ..., n. On se limite souvent à un sous-ensemble N((n + 1), k), par exemple les k plus proches entités selon des heuristiques (distance, indice de similarité rapide, etc.). Cela réduit le coût de traitement, tout en permettant à la nouvelle entité d'établir des liens forts avec quelques "voisins" déjà présents.

Ce type d'insertion incrémentale se produit à chaque arrivée de **données** inédites, qu'il s'agisse d'un nouvel **utilisateur**, d'un **segment** de données sensorielles, d'un **flux** ou d'un **document**. Le **SCN** évolue en temps réel :

While new data arrives: AddEntity(
$$\mathcal{E}_{n+1}$$
), PartialUpdate($\{\omega_{(n+1),j}\}$),

et éventuellement **réajuste** l'inhibition ou les coupes de liens pour maintenir la **parsimonie** (voir § 7.4.3). Le **DSL** se conçoit alors comme un **processus** permanent, modifiant localement la structure pour intégrer le nouvel objet.

C. Illustrations Mathématiques

On peut imaginer la matrice étendue :

$$\omega_{\text{extended}}(t) = \begin{pmatrix} \omega_{1,1}(t) & \cdots & \omega_{1,n}(t) & 0 \\ \vdots & \ddots & \vdots & 0 \\ \omega_{n,1}(t) & \cdots & \omega_{n,n}(t) & 0 \\ 0 & \cdots & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

puis, pour quelques pas d'itération, on met à jour $\omega_{(n+1),j}$ et $\omega_{j,(n+1)}$ (selon que le SCN est orienté ou non). Si N((n+1),k) désigne le **voisinage** de \mathcal{E}_{n+1} , il se peut que $\omega_{(n+1),j}$ demeure à 0 pour tout $j \notin N((n+1),k)$. Après un nombre T_{local} d'itérations, \mathcal{E}_{n+1} est considérée comme **intégrée** au réseau, bien que la dynamique puisse continuer à évoluer.

D. Conséquences sur l'Auto-Organisation

L'arrivée d'une entité supplémentaire peut modifier la **composition** des clusters, notamment si \mathcal{E}_{n+1} présente une synergie élevée avec certaines entités déjà groupées. Elle peut ainsi **restructurer** un cluster ou en rejoindre un existant. Cette situation est particulièrement fréquente dans des applications de **classification en ligne** ou de **recommandation**, où un nouvel utilisateur interagit avec quelques **items** déjà présents, entraînant une reconfiguration partielle des **liens**.

Cela présente également l'avantage de maintenir un **SCN** "ouvert" en évitant de figer sa structure à la fin du calcul. Le réseau conserve ainsi sa capacité d'auto-organisation, s'adaptant progressivement aux **incréments** de données au fil du temps.

E. Avantage Comparé à un Batch Complet

L'approche en flux présente plusieurs atouts. Elle évite une réinitialisation complète ou un recalcul intégral à chaque nouvelle entité, garantissant ainsi une scalabilité accrue, puisqu'elle ne nécessite que le traitement de O(k)\mathrm{O}(k) liaisons pour l'entité ajoutée ou un sousensemble donné. Cette méthode offre également une réactivité immédiate, car les entités sont directement intégrées au réseau sans attendre une mise à jour globale.

Toutefois, cette mise à jour **partielle** comporte certains **inconvénients**. Elle peut **manquer certaines synergies à longue portée**, si aucun mécanisme de propagation étendue n'est prévu. De plus, une fréquence d'arrivée élevée des entités peut entraîner **une accumulation d'erreurs**,

notamment si aucun raffinement global n'est appliqué pour ajuster les pondérations et corriger les déséquilibres progressifs du réseau.

7.6.1.2. Recalcule Partiel de la Synergie Uniquement dans le Voisinage de la Nouvelle Entité

Lorsqu'un nouvel objet \mathcal{E}_{n+1} est inséré dans un Synergistic Connection Network (SCN) en mode incrémental, il est souvent inenvisageable de recalculer les valeurs de synergie $S(\mathcal{E}_i, \mathcal{E}_j)$ pour toutes les paires (i,j). En pratique, on préfère se limiter à un voisinage réduit ou à un échantillon pertinent autour de \mathcal{E}_{n+1} . Cette stratégie de recalcule partiel permet un gain substantiel en temps de calcul et en mise à jour, tout en maintenant l'essentiel de la cohérence auto-organisée.

A. Principe de la Mise à Jour Locale

Lorsqu'une entité inédite \mathcal{E}_{n+1} surgit, on étend la **matrice** ω de taille $n \times n$ à $(n+1) \times (n+1)$. Au lieu d'évaluer **toutes** les liaisons $\omega_{(n+1),j}$ pour j=1,...,n, on se concentre sur un sous-ensemble $\mathcal{V}(\mathcal{E}_{n+1}) \subseteq \{1,...,n\}$ correspondant aux **voisins** probables de \mathcal{E}_{n+1} . D'un point de vue **mathématique**, on restreint :

$$\omega_{(n+1),j}(t+1) = \omega_{(n+1),j}(t) + \eta \left[S\left(\mathcal{E}_{n+1}, \mathcal{E}_{j}\right) - \tau \, \omega_{(n+1),j}(t) \right] \quad \text{uniquement pour } j \in \mathcal{V}(\mathcal{E}_{n+1}).$$

Pour tout $j \notin \mathcal{V}$, on fixe $\omega_{(n+1),j}(t+1) = 0$ ou on laisse la valeur d'initialisation (ex. nulle) sans calcul de synergie. Cela garantit que l'**effort** de mise à jour demeure $O(|\mathcal{V}|)$ au lieu de O(n).

B. Choix du Voisinage

Pour déterminer $\mathcal{V}(\mathcal{E}_{n+1})$, on peut recourir à différentes heuristiques :

k-NN: on sélectionne les k entités \mathcal{E}_j déjà présentes ayant la plus haute similarité ou la plus faible distance par rapport à \mathcal{E}_{n+1} . Cela suppose de pouvoir approximer rapidement la distance dist $(\mathcal{E}_{n+1}, \mathcal{E}_i)$ (ou la synergie S).

 ϵ -radius : on prend toutes les entités à moins d'un rayon ϵ dans un espace de représentation, c'est-à-dire

$$\mathcal{V}(\mathcal{E}_{n+1}) = \{ j \mid \operatorname{dist}(\mathcal{E}_{n+1}, \mathcal{E}_i) < \epsilon \}.$$

Si la distribution est homogène, le nombre d'entités à l'intérieur de ce rayon sera limité.

Échantillonnage: parfois, on se contente de tirer au hasard un petit nombre d'entités existantes, à des fins de **test**. Ceci préserve la diversité, au prix d'un contrôle moindre.

Au-delà, on peut envisager des structures d'indexation (k-d trees, ball trees) permettant de retrouver rapidement le *voisinage géométrique* dans un espace latent, réduisant le **coût** O(n) d'une recherche naïve.

C. Mise à Jour DSL et Coût Réduit

En limitant la **dynamique** DSL aux seules liaisons $\omega_{(n+1),j}$ pour $j \in \mathcal{V}$, on évite un **recalcul** global d'ordre $O(n^2)$. Cela conserve le **principe** de mise à jour :

$$\omega_{(n+1),j}(t+1) = \omega_{(n+1),j}(t) + \eta \big[S\big(\mathcal{E}_{n+1}, \mathcal{E}_j\big) - \tau \,\omega_{(n+1),j}(t) \big].$$

Au besoin, on peut exécuter **plusieurs** pas "locaux" de la règle DSL pour stabiliser $\omega_{(n+1),j}$ sur un point d'équilibre, sans toucher aux autres $\omega_{i,j}$. Cela constitue un mini-cycle d'auto-organisation pour l'entité \mathcal{E}_{n+1} et son entourage immédiat.

D. Cohérence Globale et Précision

La **sparsification** induite par ce recalcul partiel (et la fixation à zéro des liaisons non visitées) s'appuie sur l'hypothèse qu'il n'est **pas** crucial de lier \mathcal{E}_{n+1} à des entités lointaines ou peu synergiques. S'il existe un **cluster** approprié pour accueillir \mathcal{E}_{n+1} , ce *voisinage* restreint suffira à guider l'intégration, car les entités de ce cluster se trouveront dans \mathcal{V} .

En revanche, un risque de **fausse exclusion** demeure. Si \mathcal{E}_{n+1} pouvait entretenir une synergie significative avec un nœud \mathcal{E}_j qui n'a pas été considéré comme "proche" initialement, ce lien potentiel est perdu en l'absence de comparaison. Ce **compromis** s'inscrit dans les techniques **approximatives** de k-NN, visant à maintenir une **balance** entre l'exhaustivité des connexions et le coût de calcul.

E. Avantages et Limites

Les **avantages** de cette approche résident principalement dans sa **scalabilité**, puisqu'elle permet au réseau de croître progressivement avec l'arrivée de nouvelles entités sans nécessiter un recalcul exhaustif de la **synergie** pour toutes les paires. Elle garantit également une certaine **localité**, assurant une intégration minimale de \mathcal{E}_{n+1} sans perturber l'ensemble du SCN. Enfin, elle améliore la **rapidité**, en contournant le goulot d'étranglement $O(n^2)$, ce qui la rend particulièrement adaptée aux flux de données à cadence élevée.

Toutefois, cette approche présente des **limites**. La **qualité** des connexions peut être affectée, car certains liens synergiques **lointains** mais potentiellement essentiels risquent d'être négligés. De plus, la **cohérence** globale du réseau peut se détériorer si trop d'entités sont insérées sans recalcul global, ce qui peut altérer progressivement sa structure. Il devient alors nécessaire d'introduire des **phases de consolidation** (voir § 7.6.2) afin de préserver un équilibre à long terme.

7.6.1.3. Maintien d'un SCN toujours "ouvert"

De nombreux systèmes appliquant le **Deep Synergy Learning** (DSL) doivent gérer une **évolution** perpétuelle, où de nouvelles entités apparaissent, tandis que d'autres disparaissent ou voient leur pertinence se modifier radicalement. Dans ce contexte, le **Synergistic Connection Network** (SCN) ne peut plus être perçu comme un **ensemble** statique, mais doit rester dynamique et adaptatif. Il devient alors essentiel de maintenir un SCN "ouvert", constamment actif et prêt à **intégrer** de nouveaux nœuds tout en **désactivant** ceux devenus obsolètes. Cette section explore le fonctionnement d'un tel SCN permanent et les considérations essentielles à son maintien efficace.

A. Principe d'un SCN Permanent

Dans un **SCN classique**, l'apprentissage se déroule sur un **ensemble** $\mathcal{E}_1, ..., \mathcal{E} * n$ fixé, où la **dynamique** DSL permet d'**auto-organiser** les liaisons $\omega * i, j$ jusqu'à convergence ou quasi-stabilisation. Cependant, dans de nombreuses applications telles que les systèmes de

recommandation, les **flux de données** ou la **robotique**, il est irréaliste de supposer que la liste des entités demeure inchangée.

Lorsqu'une **nouvelle entité** \mathcal{E}_{new} apparaît, on étend la **matrice** ω en lui allouant une **ligne** et une **colonne** supplémentaires (ou seulement une demi-matrice si l'on raisonne sur un SCN symétrique, voir § 7.6.1.1). Les nouvelles pondérations $\omega_{(\text{new}),j}$ et $\omega_{j,(\text{new})}$ sont initialisées à des valeurs faibles (souvent zéro). On applique alors la **règle** DSL de façon locale ou partielle (cf. § 7.6.1.2):

$$\omega_{(\text{new}),j}(t+1) = \omega_{(\text{new}),j}(t) + \eta [S(\mathcal{E}_{\text{new}}, \mathcal{E}_j) - \tau \, \omega_{(\text{new}),j}(t)],$$

pour j dans un sous-ensemble restreint (voisinage ou échantillon). Sur le **plan mathématique**, la **somme** $\sum_j \omega_{(\text{new}),j}(t)$ s'ajuste progressivement selon la **synergie** avec les entités existantes, donnant à \mathcal{E}_{new} la possibilité de **trouver** sa place dans la structure de clusters.

Le SCN reste donc **ouvert**, l'apprentissage ne se limite pas à un batch unique, mais se prolonge de manière **continue** ou sur une durée étendue. La dynamique du système demeure active, permettant d'**intégrer** progressivement de nouvelles entités \mathcal{E}_{n+1} , \mathcal{E}_{n+2} , ... au fur et à mesure de leur apparition.

À l'inverse, certaines entités **deviennent** inactives ou obsolètes (par exemple, un capteur retiré, un utilisateur inactif, un concept qui n'est plus pertinent). Un SCN réellement *ouvert* doit pouvoir **diluer** ou **couper** leurs liaisons. S'il apparaît que la synergie $\{S(\mathcal{E}_{\text{old}}, \mathcal{E}_j)\}$ n'est plus jamais significative, ou que cette entité n'a pas été sollicitée depuis longtemps, on peut progressivement **ramener** $\omega_{(\text{old}),j}$ à zéro, jusqu'à éliminer complètement \mathcal{E}_{old} .

Mathématiquement, on introduit une **règle** de désactivation où un nœud \mathcal{E}_{old} est exclu du **SCN** si son activité ou sa synergie moyenne reste en dessous d'un certain **seuil**. Lorsqu'il devient inactif, ses liaisons sont coupées, ce qui permet de maintenir l'espace $\{\omega_{i,j}\}$ à une **taille raisonnable** et d'éviter un gonflement indéfini du réseau.

B. Stabilité et Complexité

Le **SCN** permanent ne vise plus une **convergence** unique et définitive, puisqu'il évolue continuellement. On parle alors d'un **processus** *non stationnaire*, où la **dynamique** DSL s'adapte en **temps réel**.

Dans la mesure où de **nouvelles** entités peuvent arriver fréquemment, la **dimension** du SCN (ex. nombre de nœuds n) croît sans cesse. Le calcul des synergies, s'il est complet, devient $O(n^2)$. À long terme, cette complexité est prohibitive (voir § 7.2.3). D'où la nécessité de recourir à :

- **Techniques** de recalcul partiel (k-NN local, cf. § 7.6.1.2),
- **Inhibition** et **parsimonie** pour forcer une structure éparse (chap. 7.4, 7.5.1),
- Retrait régulier des entités inactives ou peu synergiques,
- **Structures** d'indexation pour retrouver les "voisins" d'une nouvelle entité sans scan exhaustif.

Même dans un **flux** continu, on peut définir des **périodes** durant lesquelles la dynamique DSL se focalise sur la stabilisation des liaisons existantes. Lorsque de nouvelles entités arrivent, on

les intègre partiellement (quelques itérations de mise à jour locale). Le réseau global reste, la plupart du temps, **assez stable** tout en demeurant **ouvert** à l'incorporation d'éléments inédits.

On peut définir un **critère** du type $\|\Delta\omega\| \approx 0$, indiquant une quasi-stabilité des pondérations, ou considérer la valeur de $\mathcal{J}(\omega)$ lorsqu'elle devient presque stationnaire. Dans un **SCN ouvert**, ce **statu quo** n'est jamais absolu, car l'ajout de nouvelles entités peut localement perturber un cluster. Toutefois, l'objectif est d'atteindre un **régime** quasi stationnaire où chaque insertion n'entraîne que des ajustements locaux, permettant au réseau de poursuivre son **évolution** en douceur sans risque d'effondrement.

C. Lien avec les Autres Sections

Un SCN ouvert fait écho à plusieurs stratégies vues précédemment :

- Recuit simulé en continu : on peut injecter du bruit (température non nulle) pour autoriser des "réarrangements" quand trop d'entités nouvelles s'ajoutent (cf. chap. 7.3).
- **Inhibition** auto-adaptative ou règles k-NN : on limite le degré sortant de chaque nœud (cf. chap. 7.4, 7.5.1) pour maîtriser la croissance du réseau.
- Mise à jour locale : on manipule seulement un sous-ensemble de liaisons (n+1,j) (voir § 7.6.1.2), sans recalculer ω de manière globale.
- **Super-nœuds** et **couches** (chap. 6) : l'arrivée d'entités peut également être gérée à des niveaux hiérarchiques.

7.6.2.1. addEntity(E): Initialisation $\omega_{E,j}$ sur un Échantillon? sur k Plus Proches Voisins?

Dans le cadre d'un **Synergistic Connection Network** (SCN) fonctionnant en **apprentissage continu**, l'ajout d'une **nouvelle entité** \mathcal{E}_{new} doit se faire de manière **incrémentale** et **sélective**, sans déclencher un recalcul global de toutes les pondérations $\omega_{i,j}$. Le but est de raccorder \mathcal{E}_{new} de façon cohérente au réseau préexistant, tout en maîtrisant la **complexité** et en préservant la **stabilité** des clusters déjà formés. La fonction addEntity(\mathcal{E}_{new}) opère ainsi une **initialisation** des liaisons $\omega_{(\text{new}),j}$ pour un sous-ensemble d'entités j présélectionnées, soit par **échantillonnage**, soit via un **choix** des k plus proches voisins.

A. Idée Générale de l'Insertion Incrémentale

Lorsque survient un objet nouveau \mathcal{E}_{new} , on augmente la **matrice** ω d'une ligne et d'une colonne, les entrées associées à $\omega_{(\text{new}),j}$ et $\omega_{j,(\text{new})}$ (selon le caractère orienté ou non du SCN) étant initialisées à zéro ou à de faibles valeurs. La question est de savoir **comment** affecter ces pondérations initiales pour ne pas perturber la structure, ni avoir à recourir à un calcul complet O(n) pour tous les liens possibles.

Mathématiquement, on veut d'emblée attribuer des poids $\omega_{(\text{new}),j}(0)$ judicieux pour un *petit* sous-ensemble de nœuds existants. On laisse ensuite la **dynamique** DSL (cf. chap. 2.2.2) continuer son ajustement au fil du temps, de sorte que $\omega_{(\text{new}),j}$ s'établisse ou non selon la **synergie** $S(\mathcal{E}_{\text{new}}, \mathcal{E}_j)$ et les mécanismes d'inhibition, de saturation, etc.

B. Pourquoi une Initialisation Sélective?

L'objectif est triple. D'abord, il s'agit de **réduire** le **coût** d'initialisation, car calculer $\omega_{(\text{new}),j}$ pour **tous** les nœuds $j \in \{1, ..., n\}$ peut entraîner un nombre très élevé de comparaisons ou de mesures de synergie. Ensuite, on cherche à **limiter** la perturbation globale, car connecter \mathcal{E}_{new} à tous les nœuds dès le départ générerait un excès de liaisons non nulles, risquant de **déséquilibrer** la structure. Enfin, il est souvent plus **efficace** de lier \mathcal{E}_{new} à un sous-ensemble restreint de nœuds "prometteurs", laissant ensuite la **mise à jour** DSL ajuster dynamiquement les connexions en fonction de la synergie observée.

C. Stratégies d'Initialisation : Échantillon vs k Plus Proches Voisins

Deux approches principales se distinguent pour choisir les nœuds auxquels la nouvelle entité sera reliée initialement.

On définit un **sous-ensemble** $S \subseteq \{1, ..., n\}$ d'entités déjà présentes (par exemple, un échantillon aléatoire de taille α n si α est petit). On calcule la **synergie** $S(\mathcal{E}_{\text{new}}, \mathcal{E}_j)$ uniquement pour $j \in S$, puis on affecte une pondération initiale :

$$\omega_{(\text{new}),j}(0) = \eta_{\text{init}} S(\mathcal{E}_{\text{new}}, \mathcal{E}_j)$$
 pour $j \in S$, $\omega_{(\text{new}),j}(0) = 0$ sinon.

La constante $\eta_{\text{init}} > 0$ sert à **normaliser** ou à brider la valeur initiale, assurant que $\omega_{(\text{new}),j}(0)$ ne soit pas trop élevée ni trop faible. Ainsi, la nouvelle entité se trouve *branchée* de manière limitée, ce qui permet de **tester** la cohérence avec quelques nœuds représentatifs. Au fil des itérations DSL, si la synergie S se révèle forte avec d'autres entités absentes de S, on peut voir apparaître des liens supplémentaires (cf. chap. 7.4 sur l'inhibition, chap. 7.2.2 sur la création de liaisons).

Cette méthode consiste à **identifier** les k nœuds existants les plus "pertinents" pour \mathcal{E}_{new} . La **pertinence** se définit souvent via la **maximisation** de $S(\mathcal{E}_{\text{new}}, \mathcal{E}_j)$ (par exemple la plus haute similarité ou la plus faible distance). En pratique, on :

- Calcule $S(\mathcal{E}_{\text{new}}, \mathcal{E}_j)$ pour chaque j déjà présent (ou on emploie des techniques d'approximate nearest neighbors pour accélérer).
- Range ces valeurs pour en extraire les k plus grandes.
- Fixe $\omega_{(\text{new}),j}(0) = \eta_{\text{init}} S(\mathcal{E}_{\text{new}}, \mathcal{E}_j)$ pour ces k entités, et 0 ailleurs.

Ce faisant, on **assure** que \mathcal{E}_{new} se lie initialement aux entités jugées *compatibles* ou *synergiques*, favorisant son insertion **rapide** dans un cluster approprié. Le **coût** en calcul demeure O(n) ou $O(n\log n)$ si l'on doit trier la liste ou recourir à une structure d'indexation. Cette complexité reste plus modeste qu'une reconfiguration complète du SCN, notamment lorsque $k \ll n$.

D. Suite de la Dynamique DSL

Après cette **initialisation**, la nouvelle entité \mathcal{E}_{new} poursuit sa trajectoire dans la **dynamique** DSL, pour chaque lien retenu (ou éventuellement créé a posteriori), on itère

$$\omega_{(\text{new}),j}(t+1) = \omega_{(\text{new}),j}(t) + \eta [S(\mathcal{E}_{\text{new}}, \mathcal{E}_j) - \tau \, \omega_{(\text{new}),j}(t)].$$

La structure environnante (clusters, liens d'autres entités) peut se réajuster localement, selon la logique d'auto-organisation (cf. chap. 2.2.3, chap. 7.4). Les liens initiaux jugés peu pertinents

décroîtront rapidement, tandis que des liens non initialisés à l'origine peuvent apparaître si l'algorithme le permet (par exemple par un mécanisme de "création" de liaison lors de la mise à jour, voir chap. 7.2.2 ou 7.5.1).

7.6.2.2. removeEntity(E): Suppression ou Isolement Progressif

Dans un **Synergistic Connection Network** (SCN) à **apprentissage continu**, il arrive qu'une entité \mathcal{E} doive être **retirée** pour diverses raisons (obsolescence, capteur inopérant, utilisateur n'ayant plus d'activité, etc.). Contrairement au mode "batch" où le jeu d'entités reste fixe, on doit ici envisager une **désactivation** graduelle ou un **isolement** progressif de \mathcal{E} afin de préserver la **cohérence** globale des clusters et de limiter les "chocs" sur la structure existante. La fonction removeEntity(\mathcal{E}) correspond à cette étape de **suppression** gérée de manière incrémentale.

A. Problématique de la Suppression

Lorsque l'on décide de retirer \mathcal{E} du **SCN**, on pourrait être tenté de **l'effacer** brusquement de la matrice ω . Mais cette action peut fortement **perturber** les clusters qui comptaient sur \mathcal{E} pour maintenir leur cohésion. Une **coupure** immédiate de tous ses liens $\{\omega_{\mathcal{E},j}\}$ peut générer un *choc* dans l'**organisation**, forçant le réseau à se réadapter de façon violente. À l'inverse, un **isolement** progressif (lentement ramener $\omega_{\mathcal{E},j}$ vers 0) laisse aux autres nœuds le temps de s'ajuster graduellement et d'éviter un dérèglement massif des clusters.

Une **suppression** abrupte $(\omega_{\mathcal{E},j} \to 0 \text{ pour tous } j)$ en une seule itération peut briser des liens cruciaux pour la **cohésion** de certaines communautés. Les entités $\{j\}$ auparavant fortement liées à \mathcal{E} se retrouvent sans soutien, devant trouver d'autres partenaires (ou réajuster leurs poids) en un court laps de temps. Cela peut entraîner des oscillations plus amples ou un **rééquilibrage** brutal.

On préfère souvent échelonner la **disparition** de \mathcal{E} sur plusieurs itérations de la dynamique DSL. On peut, par exemple, décider qu'à chaque pas :

$$\omega_{\mathcal{E},j}(t+1) = \omega_{\mathcal{E},j}(t) + \eta \big[S(\mathcal{E},j) - \tau \, \omega_{\mathcal{E},j}(t) \big] + \Delta_{\text{remove}}(t),$$

où $\Delta_{\text{remove}}(t) \leq 0$ est un terme spécifique qui vient tirer $\omega_{\mathcal{E},j}$ vers 0. Cette force négative peut être proportionnelle à $\omega_{\mathcal{E},j}(t)$ (décroissance exponentielle) ou un facteur constant (décroissance linéaire). Après un nombre d'itérations, $\omega_{\mathcal{E},j} \approx 0$. Les autres entités ont alors le temps de **compenser**, renforçant d'autres liens selon la règle DSL standard.

B. Mécanismes Concrets de Suppression

Plusieurs approches permettent ce retrait graduel, selon la **vitesse** et l'**envergure** de la suppression souhaitée.

On définit un intervalle ou un point de départ $T_{\rm remove}$. À partir de ce moment, on déclenche la décroissance $\Delta_{\rm remove}(t)$:

• Décroissance exponentielle :

$$\Delta_{\text{remove}}(t) = -\alpha \,\omega_{\mathcal{E},j}(t),$$

de sorte qu'à chaque itération, $\omega_{\mathcal{E},j}$ soit diminué proportionnellement à sa valeur.

Décroissance linéaire :

$$\Delta_{\text{remove}}(t) = -\delta$$
,

coupant un petit delta fixe à chaque étape.

Une fois $\omega_{\mathcal{E},j}(t)$ retombé sous un seuil θ , on peut le mettre à 0 définitivement et ne plus le recalculer. Cette phase de "dissipation" s'étale sur $T_{\rm dissip}$ itérations, évitant ainsi un effondrement brutal.

Si un **mécanisme** d'inhibition latérale est en place (cf. chap. 7.4), on peut augmenter localement γ pour l'entité \mathcal{E} , rendant plus difficile le maintien de liens $\omega_{\mathcal{E},j}$. Cette entité subit alors une **pénalisation** plus grande, incitant chaque liaison à baisser plus vite dans la dynamique DSL standard, ce qui génère un "isolement" de \mathcal{E} sans reprogrammer explicitement une décroissance dans Δ_{remove} .

Si l'on accepte un *choc* plus marqué, on peut imposer un **seuil** θ croissant, de sorte qu'une liaison $\omega_{\mathcal{E},j}(t)$ soit coupée dès qu'elle passe en dessous de $\theta(t)$ selon un **seuil strict** ("hard threshold"). Par exemple, on peut initialiser $\theta(0) = \theta_0$ et l'augmenter progressivement au fil du temps, forçant ainsi la quasi-totalité des liens de \mathcal{E} à tomber sous ce nouveau seuil et à être **annulés**. Bien que cette approche soit plus abrupte qu'une décroissance continue, elle présente l'avantage d'être souvent plus simple à implémenter.

C. Conséquences sur les Clusters

À mesure que $\omega_{\mathcal{E}_{n}j}$ décroît, les nœuds j initialement fortement corrélés à \mathcal{E} doivent **réorienter** leurs connexions. La dynamique DSL les conduit à renforcer d'autres liens ou à s'intégrer dans des clusters plus stables. Le **réseau** subit ainsi un ajustement localisé sans bouleversement massif, puisque la décroissance est étalée sur plusieurs itérations. Les entités j s'adaptent progressivement à l'absence de \mathcal{E} . Finalement, lorsque $\omega_{\mathcal{E}_{n}j} \approx 0$ pour tous j, la disparition de \mathcal{E} devient effective et l'on peut alors **physiquement** la retirer de la structure de données, libérant ainsi mémoire et ressources de calcul.

D. Temps de Transition et Paramétrage

Le **choix** de la vitesse de suppression, qu'elle soit exponentielle ou linéaire, et du paramètre associé (α ou δ), dépend de la **tolérance** du système. Un retrait en 10 itérations sera plus abrupt qu'un retrait en 100 itérations. Il est également possible d'appliquer un facteur de **lissage** pour limiter les oscillations et éviter des ajustements trop instables. Dans ce cadre, le processus de disparition d'une entité suit un mode passif où $\mathcal E$ n'échange plus que de faibles pondérations, jusqu'à son **effacement** complet du réseau.

E. Remplacement ou Recyclage

Dans certains scénarios, une entité \mathcal{E} à retirer peut être **remplacée** par une nouvelle entité \mathcal{E}' . On "réutilise" alors l'**index** ou l'**ID** dans la matrice ω , mais en réinitialisant ses valeurs, comme décrit en § 7.6.2.1. On assure ainsi un usage efficient des ressources (ex. si la matrice ω est partagée ou si l'on a un nombre fixe de slots). À l'inverse, si l'on veut conserver la mémoire "physique" d'un SCN potentiellement extensible, on supprime purement et simplement \mathcal{E} après isolement.

7.6.2.3. Conflits si Trop de Changements en Peu de Temps?

Dans un **SCN** (Synergistic Connection Network) maintenu en **apprentissage continu**, il arrive parfois qu'un **trop grand** nombre de modifications (insertions ou retraits d'entités) surviennent dans un court intervalle de temps. Un afflux rapide de **nouvelles** entités $\{\mathcal{E}_{n+1}, ...\}$ ou une vague de **suppression** simultanée de plusieurs entités peut engendrer des **conflits** dans la dynamique DSL, susceptibles de provoquer des **oscillations** ou une désorganisation soudaine. Cette section décrit la **raison** de ces conflits et propose des mécanismes pour **atténuer** ou **éviter** le phénomène.

A. Accumulation de Mises à Jour Simultanées

Lorsqu'on insère ou retire beaucoup d'entités au sein d'un **même** laps de temps, on opère un grand nombre de modifications locales :

- **Insertion** (addEntity(\mathcal{E}_{new}), voir § 7.6.2.1) : on calcule et initialise $\omega_{(\text{new}),j}(0)$ pour un sous-ensemble de nœuds $\{j\}$, puis on enclenche la dynamique DSL sur ces liaisons.
- **Retrait** (removeEntity(\mathcal{E}_{old}), voir § 7.6.2.2) : on réduit $\omega_{(old),j}$ vers 0 sur plusieurs itérations, impliquant une réorganisation des clusters précédemment liés à \mathcal{E}_{old} .

Si **plusieurs** insertions/suppressions se produisent *quasi en même temps*, la **dynamique** DSL doit gérer un nombre considérable de changements potentiels, chacun pouvant impacter localement les pondérations $\omega_{i,j}$. On assiste alors à une **accumulation** de mises à jour dont les effets se recouvrent ou s'interfèrent, rendant la configuration $\omega(t)$ instable pendant un certain temps, voire sujette à des **oscillations** si ces mises à jour se contredisent.

B. Indécisions et Oscillations

Lorsqu'un trop grand nombre d'entités arrivent soudainement dans le réseau, elles vont chercher à se **connecter** aux clusters préexistants. Une **inhibition** (chap. 7.4) ou un seuil imposant peut alors **supprimer** ou **réduire** drastiquement une partie de leurs liaisons. Le **réseau** pourrait alterner entre :

- liaisons moyennes pour plein de nœuds,
- un filtrage brutal (inhibition, saturation) supprimant la plupart de ces liaisons,
- un rétablissement partiel, etc.

D'un point de vue **mathématique**, la somme $\sum_{(i,j)} \omega_{i,j}$ peut fluctuer brusquement, perturbant la "sélectivité" du réseau. Sans phase d'ajustement suffisamment longue, la configuration $\omega(t)$ risque de sauter d'un état partiellement formé à un autre état provisoire.

De même, si on **retire** simultanément de nombreuses entités, on ôte tout à coup un volume important de liaisons, ce qui peut provoquer une **désagrégation** des clusters existants. La dynamique DSL doit "recoller les morceaux" en un temps court, suscitant parfois une sursegmentation éphémère et une reconstitution progressive de groupes.

C. Stratégies d'Évitement ou d'Amortissement

Pour prévenir les conflits liés à un rythme de changements trop rapide, plusieurs solutions existent :

On peut **limiter** le nombre K_{max} d'entités insérables ou supprimables par tranche de temps. Concrètement, si le système reçoit dix demandes d'ajout d'entités, il n'en accepte que deux ou trois immédiatement, puis attend quelques itérations (suffisantes pour un début de stabilisation) avant de procéder aux suivantes. De la même façon pour la suppression, on peut éviter de retirer plus de ℓ_{max} entités en même temps.

Lorsque beaucoup d'ajouts/retraits ont lieu, on peut **baisser** temporairement le taux d'apprentissage η ou la température (si un recuit simulé est présent, chap. 7.3). Cela ralentit la dynamique DSL, diminuant l'amplitude des variations $\Delta \omega_{i,j}$ à chaque pas, et évite que le réseau **oscille** trop violemment.

De manière analogue, pour les entités nouvellement insérées, on peut imposer un "warm-up", en initialisant $\omega_{(\text{new}),j}$ à de très petites valeurs afin de permettre une progression **graduelle** dans la matrice ω . Cette approche permet de limiter l'impact immédiat d'une arrivée massive de nœuds et d'éviter des perturbations brutales dans la structure du réseau.

Les algorithmes DSL peuvent prévoir des **phases** de stabilisation (ou "cool-down") après un certain nombre d'ajouts/suppressions, où aucune nouvelle entité ne s'insère et où l'on réduit le bruit ou la vitesse de mise à jour, pour laisser le SCN se consolider. D'un point de vue **mathématique**, on fixe $\eta \approx 0$ ou on désactive l'insertion/suppression pendant un court intervalle, comme un palier de "repos" qui vise à faire baisser les tensions dans ω .

D. Exemple Mathématique Simplifié

Supposons que, dans un bref intervalle, on **ajoute** 20 entités et on en **retire** 10. Chacune des 20 entités insérées se connecte à un voisinage de taille O(k). Simultanément, les 10 entités retirées commencent à voir leurs poids $\omega_{(\text{old}),j}$ chuter. Cela signifie qu'un volume $O((20 + 10) \times k)$ de liaisons $\omega_{i,j}$ subit un **changement** notable en très peu de pas d'itération. Cette **accumulation** d'influences peut rendre la trajectoire $\omega(t)$ très instable, incitant à une insertion plus "sèquencée" (quelques entités à la fois), ou à diminuer η pour contrôler la vitesse de bascule.

7.6.3. Évasion des Minima Locaux à Long Terme

Lorsque le **SCN** (Synergistic Connection Network) fonctionne sur des durées prolongées, il arrive qu'après une phase de convergence initiale, le réseau se **fossilise** dans une configuration localement stable, mais pas nécessairement optimale à l'échelle globale (cf. §7.2.2). Pour **réouvrir** le système à de nouvelles potentialités de clusters ou à la réaffectation de liens, on recourt à des **perturbations stochastiques** (un "mini recuit") ou à un mécanisme de "vigilance" réactivant la dynamique dans les zones figées.

7.6.3.1. Petite Injection Stochastique Périodique (Mini Recuit) pour Éviter l'Enlisement

Un **Synergistic Connection Network** (SCN) amené à fonctionner au long cours peut, à la suite d'une période de mise à jour, se **figer** dans un **minimum local** ou dans un **cluster** de stabilité relative dont il n'arrive plus à sortir. Une façon d'éviter cet **enlisement** consiste à injecter périodiquement un **bruit stochastique** de faible amplitude dans les pondérations $\omega_{i,j}$. Cette pratique s'apparente au **recuit simulé** (chap. 7.3) mais appliqué de façon **localisée** ou **ponctuelle**, et vise à **redonner** une capacité d'exploration au réseau sans maintenir un bruit permanent.

A. Principe Général

Le **DSL** (Deep Synergy Learning) met à jour les pondérations $\omega_{i,j}$ selon la formule :

$$\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) + \eta \left[S(i,j) - \tau \,\omega_{i,j}(t) \right] + \Delta_{\text{noise}}(i,j,t),$$

où le terme $\Delta_{\text{noise}}(i,j,t)$ est **nul** la plupart du temps, mais prend une **valeur** aléatoire à des intervalles fixés (par exemple, toutes les K itérations). Le bruit Δ_{noise} peut être d'amplitude σ relativement petite, selon une loi gaussienne $\mathcal{N}(0,\sigma^2)$ ou uniforme, et ne s'appliquer qu'à un **sous-ensemble** des liens $\omega_{i,j}$ pour restreindre son **impact**.

Le bruit injecté consiste en une perturbation aléatoire :

$$\Delta_{\text{noise}}(i,j,t) = \begin{cases} \delta_{i,j}(t), & \text{si } t \equiv 0 \pmod{K} \text{ et } (i,j) \in \text{Sample,} \\ 0, & \text{sinon,} \end{cases}$$

où $\delta_{i,j}(t) \sim \mathcal{N}(0, \sigma^2)$ ou toute autre distribution centrée (±1, etc.), et Sample $\subseteq \{(i,j)\}$ est un ensemble de liaisons tiré au hasard ou choisi selon un critère. Cela évite d'appliquer le bruit à toutes les pondérations, ce qui serait trop déstabilisant.

L'objectif est de **réveiller** périodiquement la dynamique afin d'éviter qu'un cluster localement stable ne fige l'évolution du réseau. Ce *mini* bruit peut déstabiliser certaines liaisons juste assez pour les faire sortir de leur "vallée" d'énergie, favorisant ainsi une **exploration** plus large et la découverte de nouvelles configurations **ω**. Contrairement au recuit simulé **complet**, où un bruit continu est maintenu tout au long de l'apprentissage (cf. chap. 7.3), cette approche repose sur une **impulsion** intermittente, moins coûteuse en calcul et mieux adaptée aux systèmes cherchant un équilibre entre stabilité et adaptabilité.

B. Pourquoi cette Injection?

Le SCN contient souvent des **minima locaux**, où la somme des pondérations $\{\omega_{i,j}\}$ se stabilise selon un agencement de clusters qui n'est pas nécessairement un *minimum global*. En introduisant une **perturbation** ponctuelle, on crée une opportunité pour que certaines liaisons $\omega_{i,j}$ se libèrent de leurs valeurs figées, permettant ainsi un **réarrangement partiel** du réseau et une possible amélioration de la structure globale.

D'un point de vue **mathématique**, la trajectoire $\omega(t)$ suit normalement un **gradient** ou une logique de descente (plus ou moins modifiée par l'inhibition ou la saturation). Sans bruit, une fois dans un bassin local, la dynamique se fige ; avec un "mini recuit", on injecte une **composante stochastique** favorisant un saut vers un autre bassin si c'est profitable.

C. Dosage et Fréquence

Pour ne pas **détraquer** la convergence, on choisit soigneusement :

Amplitude σ : trop faible, et le bruit ne suffit pas à libérer un piégeage significatif; trop fort, et la structure peinera à se stabiliser. Une règle empirique est de commencer avec une σ modérée puis de la **réduire** au fil du temps (un "refroidissement" partiel).

Périodicité K: on peut décider de déclencher le "shake" toutes les K itérations, ou toutes les K_j itérations par sous-groupe de liaisons, etc. Cette périodicité doit être **assez espacée** pour laisser la descente DSL faire son effet entre deux "secousses".

On peut, par exemple, décroître σ selon $\sigma(t) = \sigma_0/(1 + \alpha t)$ ou un autre schéma inspiré du recuit simulé (chap. 7.3). L'importance est de **combiner** la réinjection de bruit avec un mécanisme **local** de stabilisation pour ne pas maintenir en permanence un état chaotique.

D. Avantages et Limites

L'introduction de **secousses stochastiques** facilite l'évasion des minima locaux, empêchant une séquence DSL standard de s'enliser dans un cluster sous-optimal. Cette approche apporte une **complémentarité** intéressante, car elle constitue un **ajout léger**, moins intrusif qu'un recuit continu et plus simple à paramétrer. De plus, elle permet un **contrôle fin**, en ciblant un **sous-ensemble spécifique de liaisons**, en particulier celles qui sont restées faibles ou stables trop longtemps, afin d'initier un **réexamen sélectif** de leur pertinence.

Toutefois, cette méthode comporte certains risques. Un bruit trop intense ou trop fréquent peut compromettre la convergence, empêchant le SCN de se stabiliser et le maintenant dans un état d'oscillation perpétuelle. De plus, le réglage des paramètres est crucial, car un mauvais choix de l'amplitude σ , de la périodicité K ou de la proportion de liaisons affectées peut entraîner une désorganisation chronique du réseau, réduisant son efficacité et compromettant sa structure globale.

E. Illustration Mathématique Simplifiée

Supposons un "mini recuit" toutes les K itérations :

$$\Delta_{\text{noise}}(i,j,t) = \begin{cases} \mathcal{N}(0,\sigma^2), & \text{si } t \equiv 0 \; (\text{mod}K) \; \text{et} \; (i,j) \in \text{Sample,} \\ 0, & \text{sinon.} \end{cases}$$

où Sample est un ensemble de liens tirés aléatoirement de taille μn (quelques pourcents de l'ensemble total). On exécute la règle DSL usuelle :

$$\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) + \eta \big[S(i,j) - \tau \,\omega_{i,j}(t) \big] + \Delta_{\text{noise}}(i,j,t).$$

D'un point de vue **théorique**, on espère qu'avec une amplitude σ "raisonnable", cette perturbation **conduit** la suite $\{\omega(t)\}$ à s'éloigner ponctuellement d'un attracteur local pour en "explorer" d'autres. Un argument analogue à la théorie de recuit (chap. 7.3) suggère que cette perturbation peut aider, sous conditions, à trouver une structure plus optimale.

7.6.3.2. Contrôle par "Vigilance": si un Cluster Stagne Trop, on Force un Petit "Reset"

Un SCN fonctionnant en apprentissage continu peut finir par stagner, piégé dans un agencement local de pondérations $\omega_{i,j}$ qui ne reflète plus l'évolution du contexte. Même si certains mécanismes comme le **recuit** ou l'**inhibition** limitent la prolifération des liaisons moyennes et préviennent l'enlisement global (voir § 7.3 et § 7.4), il subsiste des cas où un **cluster** ou un sous-ensemble de nœuds se fige de manière **excessive**. C'est dans ce cadre qu'intervient la notion de **vigilance**, qui consiste à détecter les blocs ne se **renouvelant** plus et à leur imposer un "mini **reset**" local. Cette approche s'inspire de la **théorie ART** (**Adaptive Resonance Theory**) et d'autres modèles neuronaux où un seuil de **vigilance** signale la nécessité de *réorganiser* un sous-groupe devenu inactif.

A. Fondements Mathématiques du "Vigilance Reset"

Le **principe** repose sur l'observation de clusters $\mathcal{C}_{\alpha} \subseteq \{1, ..., n\}$ et l'analyse de leur évolution au fil des itérations t. Si ces clusters **stagnent** trop, c'est-à-dire qu'aucune modification

significative de leur répartition ou de leurs liaisons n'est détectée, un **reset** des poids $\omega_{i,j}$ est appliqué. Cela permet de relancer l'exploration de cette zone et de libérer un cluster qui s'était **enlisé**, favorisant ainsi une nouvelle dynamique d'adaptation.

Le SCN, en suivant la dynamique DSL (voir chap. 2.2), modifie $\omega_{i,j}(t)$ à chaque itération. Si un cluster \mathcal{C}_{α} (un sous-groupe de nœuds) ne change plus de composition interne depuis trop longtemps, on vérifie par exemple :

• La **somme** interne des liaisons :

$$\Omega(\mathcal{C}_{\alpha},t) = \sum_{i,j\in\mathcal{C}_{\alpha}} \omega_{i,j}(t).$$

Si $|\Omega(\mathcal{C}_{\alpha}, t+1) - \Omega(\mathcal{C}_{\alpha}, t)| \approx 0$ sur plusieurs itérations, c'est un signe de figement.

- La **stabilité** du sous-groupe : le set \mathcal{C}_{α} reste identique ou quasi identique, sans entité entrant ni sortant.
- Une variance ou une énergie interne $Var(\mathcal{C}_{\alpha}, t)$ stagnant depuis un certain horizon Δt .

Si ces indicateurs **stagnent** en deçà d'un **seuil** $\varepsilon_{\text{stagn}}$, et ce pendant Δt itérations, on considère que \mathcal{C}_{α} s'est "enlisé".

La vigilance déclenche un reset :

$$\omega_{i,j}(t+1) \leftarrow \omega_{\text{init}}(i,j) \quad \text{pour } i,j \in \mathcal{C}_{\alpha}$$

ou on leur injecte un **bruit** (cf. § 7.6.3.1). De cette façon, on "casse" la configuration du cluster, permettant une "réinjection" de plasticité. Le **reste** du réseau demeure inchangé, donc le **choc** est localisé. Dans une approche plus radicale, on peut même **dissoudre** \mathcal{C}_{α} en mettant ses liaisons à zéro, et laisser la dynamique DSL reconstituer, si nécessaire, de nouveaux liens.

B. Justification et Avantages

Malgré les mécanismes d'inhibition et de bruit global, un DSL peut rester **piégé** dans un *bassin* local pour un sous-groupe donné. Le **vigilance reset** introduit une opportunité de **réouverture**, permettant à ce groupe de **réévaluer ses liaisons** avec les entités voisines. Cette reconsidération peut aboutir à un **regroupement plus optimal**, facilitant l'évasion des sous-minima locaux.

Contrairement à une réinitialisation complète du SCN, cette méthode se limite à la **zone stagnante** \mathcal{C}_{α} . Le cluster concerné peut être effacé ou perturbé, mais sans compromettre l'**historique des liaisons** dans le reste du réseau. Cette approche **sélective**, qui isole uniquement la partie problématique, permet ainsi de préserver la **stabilité générale** du SCN.

Dans un cadre de **flux continu**, de nouvelles entités peuvent apparaître (§ 7.6.2.1). Si un cluster figé les **ignore**, il risque de manquer une adaptation cruciale. La vigilance permet de **détecter cette non-réactivité**, de réinitialiser \mathcal{C}_{α} , et d'optimiser l'intégration des nouvelles arrivées, garantissant ainsi une meilleure adaptation du réseau face aux évolutions dynamiques.

C. Considérations : Paramétrage et Coordination

Le **critère de stagnation** doit être précisément défini en fonction de la **durée** Δt pendant laquelle un cluster reste inchangé, ainsi que d'un seuil $\varepsilon_{\text{stagn}}$. Il est également possible d'exiger un **nombre minimum d'entités stables** avant d'activer un reset.

L'amplitude du reset peut varier selon l'approche choisie. On peut remettre les poids $\omega_{i,j}$ à zéro, les réinitialiser à une petite valeur ω_{init} , ou encore injecter un bruit stochastique $\mathcal{N}(0, \sigma^2)$ afin de conserver une certaine variabilité sans perturber excessivement la structure du réseau.

La **fréquence de contrôle** est également un paramètre clé. Le reset doit-il être évalué **à chaque itération**, ou seulement toutes les *X* itérations ? Un suivi trop fréquent peut entraîner un **coût computationnel élevé**, car il implique de surveiller en permanence l'évolution des sous-clusters.

Enfin, l'interaction avec d'autres mécanismes comme l'inhibition ou le recuit simulé doit être prise en compte. Si un recuit global est déjà activé (cf. chap. 7.3), un reset vigilance plus léger peut suffire. À l'inverse, la vigilance peut être utilisée en dernier recours, lorsque ni le bruit continu ni l'inhibition n'ont permis d'éviter un figement local du SCN.

D. Exemple Mathématique

Supposons qu'un cluster \mathcal{C}_{α} regroupe ℓ entités depuis longtemps. Sa **somme** interne $\Omega(\mathcal{C}_{\alpha},t)$ varie de moins de $\varepsilon_{\text{stagn}}$ sur une fenêtre de Δt itérations. La fonction vigilance décide :

• Reset :

$$\omega_{i,j}(t+1) = \text{rand}(0, \omega_{\text{max}}) \quad \text{ou} \quad 0, \quad i, j \in \mathcal{C}_{\alpha}.$$

• **Relancer** la dynamique DSL pour ℓ entités reconfigurées. Les entités peuvent alors, au pas suivant, se distribuer dans d'autres clusters si elles découvrent de meilleures synergies $\{S(\mathcal{E}_i, \mathcal{E}_k)\}$.

7.6.3.3. Exemples en Robotique ou en IA Symbolique

Les **méthodes** décrites en § 7.6.3.1 sur l'injection stochastique et en § 7.6.3.2 sur la vigilance par reset partiel trouvent de nombreuses applications dans des **domaines** où un **SCN** fonctionne sur le long terme et doit éviter un **enlisement** dans des configurations localement satisfaisantes mais sous-optimales. Deux **cas** emblématiques illustrent cette problématique, avec d'une part un **essaim** de robots collaboratifs en robotique et d'autre part un **réseau** de règles logiques en IA symbolique. Dans ces deux contextes, le principe reste le même en introduisant périodiquement un **bruit** ou un **reset** dans les pondérations $\omega_{i,j}$ afin de **rouvrir** la recherche et éviter qu'elle ne reste bloquée dans un minimum local stable.

A. Exemple en Robotique: Essaim de Robots Collaboratifs

Les **essaims** de robots mobiles, chacun équipé de capteurs (caméra, lidar, ultrasons, etc.), doivent souvent s'**auto-organiser** pour accomplir des tâches collectives (surveillance, exploration, formation de figures, etc.). Le SCN peut représenter la **coopération** entre robots via des pondérations $\omega_{i,j}$, chacune mesurant la force de liaison (ou de synergie) entre deux robots i et j. Une **haute** valeur $\omega_{i,j}$ signifie que les robots i, j coopèrent intensivement (partage de positions, alignement de trajectoire, communication fréquente).

En pratique, un **groupe** de robots peut s'organiser rapidement en un cluster partiel (p. ex. un ensemble A couvre la zone nord, un autre B la zone sud). Il se peut alors qu'un arrangement plus optimal (répartition en trois sous-groupes, ou redistribution différente) soit bloqué par la dynamique DSL, qui converge localement. Cet état, somme toute satisfaisant, n'est pas

nécessairement le *vrai* optimum global en termes de couverture, consommation d'énergie, ou robustesse.

Sans **perturbation** additionnelle, l'**auto-organisation** finira par se figer. Or, si l'environnement est **changeant** (nouveaux obstacles, zones à surveiller déplacées), l'essaim doit se **réorganiser** plus profondément qu'une simple adaptation locale.

L'injection stochastique, ou mini-recuit, consiste à ajouter un bruit aléatoire Δ_{noise} sur certaines pondérations $\omega_{i,j}$ à intervalles réguliers. Un sous-ensemble de liaisons est sélectionné pour recevoir une perturbation gaussienne $\mathcal{N}(0,\sigma^2)$. Ce *shake* permet de **défiger** des liens restés stables, entraînant un **recalcul des clusters** et empêchant un blocage structurel du réseau.

Le **contrôle de vigilance** repose sur une **surveillance de la stagnation** (cf. § 7.6.3.2). Si un groupe \mathcal{C}_{α} de robots ne modifie plus ses connexions depuis un certain temps, un **reset partiel** de ses pondérations ω est appliqué. Cette intervention oblige le sous-groupe à **reconsidérer** ses choix de partenaires (chaque robot étant une entité \mathcal{E}_i), évitant ainsi qu'il ne reste figé dans une configuration **obsolète**.

En **robotique**, cette ouverture par "shake" ou "vigilance" assure une **exploration** plus globale et permet au système de s'adapter à des changements soudains, comme la panne d'un robot ou l'apparition d'une nouvelle zone d'intérêt. D'un point de vue **mathématique**, la somme des pondérations $\sum_{i,j} \omega_{i,j}$ ne se limite plus à un simple attracteur local, car l'introduction de bruit ou de reset local modifie la structure du paysage d'énergie, empêchant ainsi la fossilisation du comportement collectif.

B. Exemple en IA Symbolique : Réseau de Règles Logiques

Les **entités** \mathcal{E}_i peuvent être des **règles** ou des **clauses** dans un système d'inférence symbolique. La **synergie** $S(\mathcal{E}_i, \mathcal{E}_j)$ quantifie la compatibilité logique (cohérence, absence de contradiction) ou la force de co-occurrence d'idées. Les pondérations $\{\omega_{i,j}\}$ décrivent la **solidité** de l'association entre deux règles, favorisant des *clusters* de règles mutuellement compatibles.

La dynamique DSL, par descente locale, peut regrouper certaines règles en un ensemble \mathcal{C}_{α} qui semble stable, mais n'exploite pas nécessairement toute la puissance du système (deux autres clusters pourraient mieux couvrir l'espace de solutions). Parfois, une **contradiction** latente ne se résout pas car le cluster incriminé n'interagit plus assez avec d'autres règles pour la révéler ou la corriger.

De la même manière qu'en robotique, deux mécanismes peuvent être appliqués pour éviter le figement des structures.

Le **mini-recuit** introduit périodiquement, toutes les K itérations, un **bruit** $\Delta_{\text{noise}}(i,j)$ sur les pondérations $\omega_{i,j}$. Cette perturbation permet à certaines règles extérieures de **se renforcer** si une contradiction devient plus apparente, ou inversement, d'affaiblir des liens incohérents qui auraient persisté artificiellement.

La **vigilance de cluster logique** repose sur la **détection d'un sous-ensemble** \mathcal{C}_{α} **de règles** dont la somme interne $\sum_{i,j\in\mathcal{C}_{\alpha}}\omega_{i,j}$ n'a plus évolué de manière significative. Un **reset local** est alors appliqué, ramenant les pondérations $\omega_{i,j}$ du cluster à de très faibles valeurs, ce qui autorise de nouveaux regroupements. Cette approche peut **révéler une structure plus générale** ou mettre en évidence une contradiction qui était jusqu'alors refoulée.

Ainsi, la structure de règles reste flexible à long terme et ne s'enferme pas définitivement dans une cohésion partielle.

7.7. Couplage avec des Approches de Renforcement

Au sein d'un SCN, la mise à jour des pondérations $\omega_{i,j}$ se base principalement sur la synergie S(i,j) entre entités (voir chapitres précédents). Cependant, dans des contextes complexes (robotique multi-agent, systèmes de décision adaptatifs, etc.), il peut s'avérer nécessaire d'introduire un signal de récompense externe (ou "score de performance") afin d'orienter la formation des liens ω vers des configurations qui maximisent une certaine utilité globale.

C'est précisément l'objet du **couplage** entre le DSL et les **approches de renforcement**. L'idée est de laisser la dynamique DSL opérer (renforcement/inhibition des liens), tout en prenant également en compte un **feedback** global ou partiel $\mathcal{R}(t)$, qui reflète la **qualité** de l'état courant. Dans ce chapitre 7.7, nous examinons :

- Comment injecter la **récompense** $\mathcal{R}(t)$ dans la mise à jour ω ?
- Quel rôle joue ce couplage dans un **système** multi-agent où chaque entité est un agent RL (Reinforcement Learning) ?
- Quels sont les **avantages** et **inconvénients** de mélanger les logiques de synergie DSL et de récompense extrinsèque ?

7.7.1. Gestion d'un Signal de Récompense

Dans la dynamique habituelle du DSL, la **mise à jour** de $\omega_{i,j}(t)$ s'écrit, pour chaque couple (i,j), de la forme :

$$\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) + \eta [S(i,j) - \tau \omega_{i,j}(t)] + ...$$

où S(i,j) est la **synergie** (ou similarité) entre i et j. Or, si on souhaite **intégrer** un **signal** $\mathcal{R}(t)$ (récompense globale ou partielle), il faut concevoir un **terme** supplémentaire ou une **modification** de la règle, de façon à privilégier les liens (ou clusters) qui **augmentent** \mathcal{R} .

7.7.1.1. Intégrer un $\mathcal{R}(t)$ Global ou Partiel, Reliant les Entités ω ?

Dans un **Synergistic Connection Network** (SCN), la logique **interne** (fondée sur la synergie S(i,j), voir chap. 2.2) peut être complétée par un **signal** de **récompense** $\mathcal{R}(t)$ délivré par l'**environnement**. Cette récompense, qu'elle soit **globale** (un unique scalaire commun à tout le réseau) ou **partielle** (distincte pour certains nœuds ou sous-groupes), permet d'**orienter** la mise à jour des pondérations $\omega_{i,j}$ vers un **objectif** extrinsèque de performance ou de cohérence fonctionnelle. L'enjeu est de déterminer **comment** et **où** injecter $\mathcal{R}(t)$ dans la dynamique DSL, de sorte que l'**auto-organisation** ne se contente pas d'une simple affinité intrinsèque (S), mais tienne compte d'un **but** global ou local.

A. Définition d'un Signal de Récompense $\mathcal{R}(t)$

Il peut exister différentes formes de récompense dans un système :

Récompense globale : un scalaire unique, $\mathcal{R}(t) \in \mathbb{R}$, fourni à chaque itération t. Par exemple, dans une équipe de robots coopérant pour transporter un objet, $\mathcal{R}(t)$ peut être le score global (distance restante, temps écoulé, etc.).

Récompense partielle : un vecteur $\{\mathcal{R}_i(t)\}_i$, précisant la récompense de chaque entité ou de chaque sous-groupe. Dans un système multi-agent, chaque agent i reçoit sa **propre** contribution $\mathcal{R}_i(t)$. Ou, dans un SCN orienté vers la partition en clusters, chaque **cluster** se voit attribuer une **note** de performance.

Le **DSL** (Deep Synergy Learning) modifie normalement $\omega_{i,j}$ en fonction de S(i,j) et d'un terme $-\tau \omega_{i,j}$. Pour intégrer la **récompense** $\mathcal{R}(t)$, on ajoute un **terme** qui renforce (ou diminue) $\omega_{i,j}$ selon la **valeur** de $\mathcal{R}(t)$. Formellement :

$$\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) + \eta \left[S(i,j) - \tau \,\omega_{i,j}(t) \right] + \Delta_{\text{reward}}(i,j,t),$$

avec

$$\Delta_{\text{reward}}(i,j,t) = f(\mathcal{R}(t), \omega_{i,j}(t), \dots).$$

Le **choix** de la fonction f dépend de la nature de la récompense. Si la récompense est **globale**, on peut répartir $\mathcal{R}(t)$ de manière **diffuse** sur l'ensemble des connexions. Si elle est **partielle**, il est possible de cibler plus précisément les liaisons associées aux entités récompensées, par exemple en appliquant une mise à jour proportionnelle à $\mathcal{R}_i(t) + \mathcal{R}_j(t)$, soit $\Delta_{\text{reward}}(i,j) \propto \mathcal{R}_i(t) + \mathcal{R}_j(t)$.

B. Formulation Mathématique : Couplage entre $\mathcal R$ et ω

Une **approche** simple est de rendre Δ_{reward} **proportionnelle** à $\mathcal{R}(t)$. Par exemple :

$$\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) + \eta \big[S(i,j) - \tau \, \omega_{i,j}(t) \big] + \alpha \, \big(\mathcal{R}(t) \big) \times g(i,j),$$

où $\alpha(\cdot)$ est un coefficient positif qui **croît** avec la valeur de \mathcal{R} . La **fonction** g(i,j) indique dans quelle mesure le lien (i,j) est concerné par la récompense. Si \mathcal{R} est globale, on peut laisser g(i,j)=1 pour tous ; si la récompense est partielle, on peut prendre $g(i,j)=1/2\left(\mathcal{R}_i(t)+\mathcal{R}_j(t)\right)$ ou un autre schéma reflétant la *contribution* des entités i,j.

SSi $\mathcal{R}(t)$ est purement **globale**, le **SCN** ne peut pas identifier *directement* quels liens $\omega_{i,j}$ ont été réellement **bénéfiques**. On applique alors une mise à jour **diffuse**, où toutes les liaisons en bénéficient ou où l'on sélectionne un sous-ensemble jugé actif à l'itération t. Cette approche peut renforcer la **solidarité** globale du réseau, mais elle manque de précision. À l'inverse, une **récompense partielle** $\{\mathcal{R}_i(t)\}$ permet un ajustement plus **fin**, en ciblant spécifiquement les entités dont l'action ou la synergie a été profitable, en augmentant leurs pondérations de manière plus ciblée.

C. Avantages de Fusionner DSL et Récompense

L'intégration d'un feedback $\mathcal{R}(t)$ permet d'aligner l'auto-organisation intrinsèque du SCN sur un objectif fonctionnel. Alors que la synergie S(i,j) favorise des regroupements spontanés en fonction de similarités ou de complémentarités, l'ajout d'une récompense oriente le réseau vers un but extrinsèque (score, survie, mission robotique, etc.), rendant l'apprentissage plus ciblé.

Cette approche assure une **adaptation décentralisée**, où chaque liaison $\omega_{i,j}$ s'actualise en fonction des informations locales $(S(i,j), \omega_{i,j}, \mathcal{R}(t))$, évitant ainsi un besoin de planification centralisée.

En combinant synergie et récompense, la dynamique renforce les liens entre les entités qui possèdent à la fois une bonne compatibilité et une conformité aux objectifs globaux. Ce compromis peut toutefois provoquer des oscillations, lorsque $\mathcal{R}(t)$ entre en conflit avec S(i,j), mais ces ajustements sont parfois nécessaires pour sortir d'un arrangement purement autoorganisé mais inefficace fonctionnellement.

D. Points de Vigilance

Une attention particulière doit être portée à la **corrélation entre** \mathcal{R} **et** S. Si la récompense favorise une structure **en désaccord** avec la synergie naturelle du réseau, des conflits d'optimisation peuvent émerger. Il est alors crucial de **paramétrer finement** η , α , τ , etc., afin d'éviter des **oscillations persistantes**.

Le **bruit ou les fluctuations** de $\mathcal{R}(t)$ constituent un autre défi. Une récompense instable ou fortement bruitée peut **ralentir la convergence** du SCN et prolonger les états transitoires, compliquant la stabilisation du réseau.

Enfin, dans un **cadre multi-agent**, la manière dont la récompense est attribuée influence fortement la dynamique du SCN. Selon qu'elle est distribuée **de façon compétitive ou coopérative** (cf. chap. 7.7.2), la sélection des connexions et la formation des clusters suivront des stratégies différentes, nécessitant un réglage précis des **critères de gain individuels ou collectifs**.

7.7.1.2. Définition : le SCN s'adapte non seulement en fonction de S(i, j) mais aussi d'une "récompense" extrinsèque

Dans le **Deep Synergy Learning** (DSL), la dynamique des pondérations $\{\omega_{i,j}\}$ est généralement gouvernée par une **mesure de synergie** S(i,j), laquelle reflète la *similarité*, la *compatibilité* ou la *co-information* entre deux entités i et j. Cependant, dans de nombreux **contextes** — en particulier ceux issus de l'**apprentissage par renforcement** ou de systèmes **multi-agents** — il est souhaitable de tenir compte d'un **signal** de **récompense** $\mathcal{R}(t)$, extérieur au calcul de synergie intrinsèque, afin d'**orienter** l'auto-organisation du Synergistic Connection Network (SCN) vers un **objectif** de performance ou de satisfaction plus global.

A. Notion de Récompense Extrinsèque

Dans le **DSL**, la **synergie** S(i,j) est issue de **données internes** au réseau, telles que la similitude vectorielle, la co-occurrence ou la compatibilité symbolique. En revanche, la **récompense** $\mathcal{R}(t)$ provient d'un **feedback externe**, indépendant de la simple mesure de synergie. Il s'agit d'un **score** ou d'un **gain** imposé par l'environnement, que ce soit dans un jeu, en robotique ou dans une collaboration multi-agent, et qui reflète la **qualité** de la configuration ou de l'action effectuée à l'instant t.

Ce signal extrinsèque constitue un levier supplémentaire, car il ne s'agit plus uniquement de regrouper des entités en fonction de leur ressemblance ou de leur complémentarité, mais de maximiser un critère imposé par l'environnement. Cette approche rapproche ainsi le SCN

d'une démarche **téléologique**, où la structure des liens évolue en fonction d'un objectif précis, qu'il s'agisse d'une mission, d'une performance ou d'un but fonctionnel.

On peut imaginer un **ensemble** d'agents RL ou de robots collaboratifs dans un certain environnement. À chaque itération, l'**environnement** renvoie une **récompense** $\mathcal{R}(t)$ reflétant la **qualité** de la coopération ou l'**efficacité** de la mission accomplie. Le SCN, au lieu de s'ajuster uniquement via S(i,j), intègre alors un **terme** d'adaptation lié à $\mathcal{R}(t)$. Les pondérations $\omega_{i,j}$ se renforcent ou s'affaiblissent non seulement selon la similarité entre i et j, mais également selon la **pertinence** de leur coopération vis-à-vis de l'objectif global (ou local).

B. Mécanisme d'Adaptation avec Récompense

La règle de mise à jour du DSL, habituellement

$$\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) + \eta [S(i,j) - \tau \omega_{i,j}(t)],$$

peut être étendue en ajoutant un **terme** associant la **récompense** $\mathcal{R}(t)$. Par exemple :

$$\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) + \eta \big[S(i,j) - \tau \, \omega_{i,j}(t) \big] + \alpha \, \Delta_{\text{reward}}(i,j,t).$$

Le **terme** $\Delta_{\text{reward}}(i,j,t)$ dépend d'une fonction du signal $\mathcal{R}(t)$, éventuellement pondérée par la contribution (ou l'activité) des entités i et j. Par exemple, si la récompense est globale, on peut la distribuer de façon égale à tous les liens (ou seulement à ceux "actifs"). Si elle est locale, on peut l'appliquer **sélectivement** aux liaisons ayant réellement participé au gain.

Une **récompense globale** repose sur un **scalaire unique** $\mathcal{R}(t)$, appliqué à l'ensemble du SCN. Dans ce cas, chaque connexion $\omega_{i,j}$ peut recevoir un **bonus proportionnel** à $\mathcal{R}(t)$, suivant une logique où **tout le réseau est récompensé collectivement**, comme dans un **système coopératif multi-agent**.

À l'inverse, une récompense partielle utilise un vecteur $\{\mathcal{R}_i(t)\}$ ou même une récompense spécifique à chaque lien $\mathcal{R}_{i,j}(t)$, permettant d'évaluer la performance locale des connexions. Cela autorise une mise à jour ciblée des pondérations $\omega_{i,j}$, en tenant compte de l'efficacité spécifique de chaque interaction.

D'un point de vue **mathématique**, ces mécanismes introduisent une **force supplémentaire** qui oriente l'auto-organisation du SCN. L'intuition sous-jacente est la suivante :

La synergie interne S(i,j) détermine le degré d'affinité naturelle entre i et j, Le signal extrinsèque \mathcal{R} module $\omega_{i,j}$, en l'augmentant ou en le réduisant selon que leur coopération contribue ou non à l'objectif global.

C. Intérêt : Convergence Vers un But Extrinsèque

Sans récompense, le **SCN** se limite à **clusteriser** les entités en fonction de leur similitude ou complémentarité (voir chap. 2). Avec la récompense, une **direction** extrinsèque apparaît, amenant certaines entités **profitables** au regard du critère \mathcal{R} à se regrouper, même si leur synergie S(i,j) initiale est faible. Cette dynamique enrichit la logique d'**auto-organisation**, en intégrant un facteur d'optimisation externe au simple principe de regroupement structurel.

Dans une configuration multi-agent coopérative (robots, jeux collectifs), la récompense $\mathcal{R}(t)$ reflète le succès de la **collaboration**. Le SCN apprend donc à renforcer les liens $\omega_{i,j}$ entre agents qui, mis ensemble, produisent un gain meilleur — c'est une **forme** d'apprentissage par renforcement distribué (voir § 7.7.2 pour un approfondissement).

Le couplage $S(i,j) + \mathcal{R}(t)$ nécessite de **paramétrer** les coefficients (ex. η , α , τ) pour éviter des oscillations si la récompense contredit la synergie. Au niveau **mathématique**, on peut interpréter cela comme l'ajout d'une composante d'énergie $\mathcal{J}_{\mathcal{R}}$ à la fonction de coût, conduisant à un **potentiel** global $\mathcal{J}_{\text{total}} = \mathcal{J}_{\text{Synergy}} + \mathcal{J}_{\mathcal{R}}$. Le SCN cherche à minimiser simultanément l'énergie "intrinsèque" (mesurant la cohésion interne) et l'énergie "extrinsèque" (liée à la récompense négative ou positive).

7.7.2. Multi-Agents : DSL comme Réseau de Coopération

Le **DSL** (Deep Synergy Learning) ne se limite pas aux entités **passives**, comme des données ou des vecteurs, mais peut aussi s'appliquer à des **agents dynamiques** prenant des **décisions** et recevant des **retours**, sous forme de récompenses ou de signaux d'erreur. Dans un cadre **multiagents**, chaque entité du **SCN** correspond à un **agent** d'apprentissage par renforcement (**RL**), et les liaisons $\omega_{i,j}$ entre agents i et j quantifient la manière dont leurs **actions** se **synergisent** ou, au contraire, se **contrarient** mutuellement. Le **SCN** ainsi construit fonctionne comme un **réseau de coopération**, où la **dynamique** DSL ajuste en continu les relations entre agents, tandis que le signal de renforcement modifie progressivement les liens pour optimiser la collaboration.

7.7.2.1. Chaque Agent RL Dispose de Liaisons $\omega_{i,j}$ avec d'Autres Agents, Modulées Selon la Synergie de Leurs Actions

Dans un **système multi-agent** utilisant l'apprentissage par renforcement (RL), il est fréquent de souhaiter **coordonner** un ensemble d'agents $\{\mathcal{A}_1, ..., \mathcal{A}_n\}$. Le **Synergistic Connection Network** (SCN) offre une architecture **distribuée** et **adaptative** pour gérer la *coopération* ou la *coopétition* entre ces agents. L'idée est de **mapper** chaque agent RL à un **nœud** du SCN, et d'utiliser les pondérations $\{\omega_{i,j}\}$ pour évaluer et renforcer la **synergie** entre les actions de différents agents. Ainsi, chaque agent conserve sa **politique** de RL, tandis que le SCN régule les liaisons $\omega_{i,j}$ en fonction de la **compatibilité** observée dans leurs comportements, laissant émerger, au fil du temps, des **sous-groupes** d'agents étroitement coopératifs.

A. Principe: Entités \equiv Agents, Liaisons \equiv Coopération

Le **DSL** (Deep Synergy Learning) définit un **réseau** de nœuds, ici assimilés à des **agents RL**. Chaque liaison $\omega_{i,j}$ mesure la **coopération** (ou le degré de "cohésion") entre l'agent i et l'agent j. Plus la **synergie** entre leurs actions se manifeste, plus $\omega_{i,j}$ s'élève ; si leurs actions se contredisent ou se révèlent incompatibles, $\omega_{i,j}$ diminue.

Sur le plan **algorithmique**, cela signifie qu'à chaque itération ou chaque "pas" temporel, où tous les agents choisissent leurs **actions** $\alpha_i^{(t)}$, le SCN observe et mesure la **synergie** $S_{i,j}(t)$ entre les choix de i et j. On met alors à jour la liaison $\omega_{i,j}$ selon une règle DSL, généralement :

$$\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) + \eta \left[S_{i,j}(t) - \tau \,\omega_{i,j}(t) \right],$$

en tenant compte éventuellement d'autres facteurs (inhibition, bruit, etc.). Les $\omega_{i,j}$ élevés induisent que les deux agents i et j sont fortement **coopératifs** ou que leurs actions se coordonnent dans l'environnement.

B. Modélisation Mathématique de la Synergie des Actions

Chaque **agent** \mathcal{A}_i suit le cadre classique de l'apprentissage par renforcement (**RL**). Il perçoit un **état** $o_i^{(t)}$, qu'il s'agisse d'observations locales ou globales, sélectionne une **action** $\alpha_i^{(t)}$, puis reçoit éventuellement une **récompense** $\mathcal{R}_i(t)$ en fonction des conséquences de son choix. La **synergie** $S_{i,j}(t)$ entre deux agents i et j peut être calculée à partir :

- D'une **compatibilité** ou d'un indice d'**alignement** entre $\alpha_i^{(t)}$ et $\alpha_j^{(t)}$. Par exemple, si les deux robots se positionnent de façon complémentaire pour soulever un objet, $S_{i,j}(t)$ est élevé; s'ils se gênent ou se déplacent en contradiction, $S_{i,j}(t)$ est faible ou négative.
- D'un **feedback** plus complexe où l'environnement évalue la conjonction $(\alpha_i^{(t)}, \alpha_j^{(t)})$. Cela peut être une fonction $f(\alpha_i, \alpha_j, ...)$ dépendant de la situation courante.

Au fil de l'itération temporelle $t \rightarrow t + 1$, on applique :

$$\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) + \eta [S_{i,j}(t) - \tau \omega_{i,j}(t)]$$
 (forme de base).

Ainsi, plus les actions des deux agents sont "complémentaires" ou "coopératives", plus $\omega_{i,j}$ augmente, renforçant la probabilité de collaboration future. Inversement, si leurs actions se contredisent, $\omega_{i,j}$ baisse, reflétant un **décrochement** de la coopération.

Dans certaines variantes, on intègre un **terme** d'inhibition (cf. chap. 7.4), un **bruit** (chap. 7.3) ou un **feedback** extrinsèque (chap. 7.7.1) pour influencer la trajectoire des liaisons.

C. Émergence de "Teams" ou Sous-groupes Coopératifs

Le **DSL** conduit souvent à la formation de **clusters** d'agents, où un **groupe** $\mathcal{C}_{\alpha} \subseteq \{1, ..., n\}$ présente des liaisons $\omega_{i,j}$ élevées, reflétant un fort degré de coopération ou de complémentarité dans leurs actions. Mathématiquement, une **équipe** se caractérise par une **somme** (ou une moyenne) interne des pondérations, donnée par $\sum_{i,j\in\mathcal{C}_{\alpha}}\omega_{i,j}$, qui est nettement supérieure à la somme des liaisons reliant ce groupe aux autres entités du réseau.

Cette émergence de sous-groupes coopératifs se réalise **automatiquement** via la **dynamique** DSL, plutôt que par un protocole centralisé. Au fil des itérations, certaines paires (ou sous-ensembles) d'agents coopèrent souvent, ont des synergies positives, et donc **stabilisent** leurs liaisons ; d'autres demeurent plus isolés ou concurrents, aux liaisons plus faibles.

La particularité d'un **SCN** réside dans son changement **permanent**. Les actions $\alpha_i^{(t)}$ des agents, en constante évolution en raison de leur phase d'**exploration**, influencent directement la synergie $S_{i,j}(t)$. Cette dynamique peut entraîner la **fragmentation** ou la **fusion** des équipes, en fonction de l'évolution de la tâche ou de la distribution des récompenses.

D. Mérites et Limites de l'Approche

L'un des principaux atouts de cette approche est la **décision décentralisée**, où chaque agent suit sa propre **politique d'apprentissage par renforcement (RL)**. La coopération **émerge naturellement** via la mise à jour distribuée des liaisons $\omega_{i,j}$, éliminant ainsi le besoin d'un **coordinateur centralisé**.

L'auto-organisation représente un avantage essentiel, car les équipes coopératives ne sont pas prédéfinies, mais émergent naturellement des observations et actions des agents. C'est la

synergie $S_{i,j}$ qui façonne progressivement la structure du réseau, adaptant dynamiquement les connexions en fonction des interactions et des performances des agents. Ainsi, la structure du réseau s'adapte continuellement, reflétant les ajustements stratégiques des agents au fil du temps.

Enfin, cette approche offre une **grande plasticité**. Lorsqu'un changement de tâche ou d'environnement survient, la synergie $S_{i,j}$ est affectée en conséquence, et le **DSL** reconfigure naturellement le SCN. Cela permet aux agents auparavant isolés de former de nouvelles équipes si cela devient bénéfique.

Toutefois, cette approche présente également certaines **contraintes**. Le **coût computationnel** peut être élevé, notamment lorsque l'on doit maintenir $\omega_{i,j}$ pour un nombre quadratique de paires d'agents $O(n^2)$. Des stratégies de **parcimonie** (telles que la limitation aux k **plus proches voisins** ou l'inhibition) peuvent être nécessaires pour réduire cette complexité.

Un autre défi réside dans la **mesure de la synergie** $S_{i,j}(t)$. Il est essentiel de disposer d'un critère fiable pour évaluer la **compatibilité** entre actions des agents, ce qui peut être **non trivial** dans des scénarios **complexes** ou **partiellement observés**.

Enfin, la **stabilité du réseau** peut être mise à l'épreuve. Selon les valeurs des paramètres η et la dynamique de la synergie, certaines liaisons ω peuvent donner lieu à **oscillations** ou **conflits**, en particulier si des agents conservent des comportements **incohérents ou antagonistes**.

7.7.2.2. Avantage : Auto-Formation de "Team" d'Agents, Désavantage : Complexité Combinatoire

Lorsqu'un SCN est appliqué à un système multi-agents en apprentissage par renforcement, chaque nœud représente un agent $(\mathcal{A}_1, ..., \mathcal{A}_n)$ et chaque liaison $\omega_{i,j}$ mesure la coopération ou la synergie entre les agents i et j. Cette approche permet au SCN de former et de réorganiser des équipes dynamiques en fonction des interactions observées. L'auto-organisation qui en découle dispense de définir des sous-groupes a priori, laissant la structure émerger naturellement des comportements des agents. Cependant, cette approche soulève un défi majeur, à savoir la complexité combinatoire induite par la diversité des liaisons et des configurations possibles au sein du réseau.

A. Avantage: Auto-Formation de "Teams" d'Agents

Dans un tel réseau, chaque agent \mathcal{A}_i exécute sa **politique** de RL, observe un **état**, choisit une **action** α_i , et perçoit une **récompense** \mathcal{R}_i . En parallèle, le SCN calcule une **synergie** $S(\mathcal{A}_i, \mathcal{A}_j)$ à partir de la compatibilité ou de la conjonction des actions α_i , α_j . Si deux agents coopèrent ou complètent leurs rôles, la synergie est élevée. Si leurs actions interfèrent ou s'opposent, la synergie est faible, voire négative.

La **dynamique** du DSL met alors à jour les pondérations $\omega_{i,j}$ de façon proportionnelle à la synergie $S(\mathcal{A}_i, \mathcal{A}_j)$. Les agents qui s'avèrent utiles ensemble (actions concertées) voient leur liaison se renforcer, reflétant la formation d'un **lien coopératif**.

Au fil des itérations, on constate l'**auto-formation** de "teams" (ou **sous-groupes**) d'agents. Les agents à forte synergie mutuelle $\{\omega_{i,j}\}$ se regroupent naturellement en un cluster. Sur le plan **mathématique**, on caractérise ce cluster \mathcal{C} par une somme interne $\sum_{i,j\in\mathcal{C}} \omega_{i,j}$ élevée et des

liaisons plus modestes vers les agents hors de C. Ainsi, la **coopération** fait naître un bloc fortement interconnecté, sans qu'on ait eu besoin de spécifier a priori une partition.

Ces équipes auto-formées offrent un **gain** opérationnel, car les agents d'un même groupe partagent de l'information et ajustent leurs politiques RL pour **maximiser** leur synergie ou atteindre un objectif commun. En renforçant leur **cohésion** interne, ils développent une **intelligence collective** qui dépasse la simple addition des performances individuelles. Le **DSL** met continuellement à jour les liaisons $\{\omega_{i,j}\}$, permettant aux agents de se **réorganiser** en fonction des évolutions de la tâche ou de la récompense. Cela garantit un système multi-agent **adaptatif** et **collaboratif**, capable d'optimiser sa dynamique en temps réel.

Lorsque l'environnement ou la **mission** évolue, la **synergie** $S(\mathcal{A}_i, \mathcal{A}_j)$ peut fluctuer, entraînant un réajustement des liaisons $\omega_{i,j}$ dans le **SCN**. Certains sous-groupes peuvent se **dissoudre**, tandis que d'autres émergent en fonction des nouvelles interactions. Cette **plasticité** constitue un atout majeur, permettant aux agents de **s'auto-répartir** dynamiquement en équipes selon les **exigences** du moment, sans qu'une coordination centralisée soit nécessaire.

B. Désavantage : Complexité Combinatoire

Si l'auto-formation de teams constitue une force du SCN, elle implique une **croissance** combinatoire des connexions et de leurs évolutions, particulièrement lorsque le **nombre** d'agents n s'élève.

Avec n agents, le **réseau** potentiel comprend $O(n^2)$ pondérations $\omega_{i,j}$. La **dynamique** DSL exige de mettre à jour chacune de ces liaisons, ou d'en vérifier la **synergie** associée, à chaque itération. Dans un cadre multi-agent, si n devient très grand, ce **coût** (en calcul et en mémoire) peut devenir prohibitif. Pour chaque pas de temps, on doit gérer l'évolution d'un volume important de **liens**, ce qui est peu scalable.

La **structure** de partition en sous-groupes coopératifs présente une **combinatoire** exponentielle, car le **SCN** peut explorer un très grand nombre de configurations possibles de regroupements, fonctionnant comme un **clustering** multi-agent dynamique. Sans mécanismes de **sparsité**, tels que l'**inhibition** ou les **coupes**, ou sans approche de type **recuit** pour éviter l'enfermement dans des minima locaux, le réseau risque de se retrouver piégé dans des solutions sous-optimales, peinant à explorer efficacement l'espace des partitions possibles.

Plusieurs moyens peuvent restreindre cette **combinatoire** :

- **1. k-NN ou seuil** : on limite chaque agent A_i à k voisins privilégiés. On ne maintient $\omega_{i,j}$ que pour ce voisinage.
- **2. Inhibition**: on accentue la compétition entre liaisons, poussant le SCN à "choisir" seulement quelques connexions par agent, rendant la topologie plus éparse (cf. chap. 7.4).
- **3. Recuit stochastique** ou "shake": on injecte un **bruit** ou un **reset** partiel pour éviter la stagnation et accélérer la découverte d'autres partitions (chap. 7.3, 7.6.3).

7.7.3. Exemples de Collaboration RL-DSL

Dans le cadre d'une **collaboration** entre l'**apprentissage par renforcement** (RL) et la **dynamique** DSL, un exemple particulièrement représentatif est celui d'un **essaim robotique** multi-agent. Chaque robot prend ses **décisions** à travers un schéma de **reinforcement learning**,

tandis que le **Synergistic Connection Network** (SCN) régule l'**organisation** coopérative en ajustant les pondérations ω et en formant des clusters d'agents selon leur synergie. Un scénario type (7.7.3.1) illustre cette interaction, où un essaim de robots coordonne ses actions collectives, telles que la **navigation** et la **répartition des tâches**, en exploitant un **couplage** entre RL et DSL.

7.7.3.1. Cas d'un Essaim Robotique Multi-Agent : RL pour la Sélection d'Actions, DSL pour la Structure Coopérative

Un **essaim** robotique multi-agent rassemble plusieurs **robots** (ou agents) évoluant dans un même environnement et poursuivant un objectif collectif (ex. exploration, transport coordonné, surveillance). Chacun de ces robots suit une **politique** d'apprentissage par **renforcement** (RL) pour décider de ses **actions** (se déplacer, saisir un objet, communiquer, etc.). En parallèle, le **Synergistic Connection Network** (SCN) — propre au **DSL** (Deep Synergy Learning) — maintient des **liaisons** $\omega_{m,n}$ reflétant la *coopération* ou la *compatibilité* entre deux robots Robot_m et Robot_n. Le rôle de ce réseau consiste à **auto-organiser** les sous-groupes de robots (teams) qui se révèlent *synergiques*, sans imposer de partition rigide.

A. Organisation Générale: RL par Robot et SCN Global

Les deux **dynamiques** s'entrelacent pour structurer l'apprentissage et la coopération entre robots.

Le **RL** local est propre à chaque robot Robot_m, qui dispose d'une **politique** π_m ou d'une **Q-fonction** Q_m . À partir d'un **état local** state_m(t), il choisit une **action** $\alpha_m(t)$ et reçoit une **récompense** $\mathcal{R}_m(t)$, qu'elle soit globale ou locale. La mise à jour de la Q-fonction suit un algorithme de type Q-learning ou équivalent.

Parallèlement, le SCN global modélise les robots comme des nœuds interconnectés par des liaisons $\omega_{m,n}$ représentant leur coopération. Ces liaisons évoluent selon la règle DSL (ou une variante), influencées par la similarité des actions α_m , α_n , la complémentarité des rôles, ainsi que la réussite observée lorsqu'ils agissent de manière coordonnée.

Cette **double structure** (apprentissage par renforcement pour chaque robot + SCN global adaptatif) permet d'associer un **apprentissage individuel** à une **coopération émergente**, construisant ainsi une architecture **flexible et auto-adaptative**.

B. Mécanismes de RL Local

Chaque robot suit un **apprentissage par renforcement** classique, organisé en plusieurs étapes .

- État state $_m(t)$: données issues des capteurs, position, informations partagées.
- Action $\alpha_m(t)$: déplacement, saisie, transmission, etc.
- **Récompense** $\mathcal{R}_m(t)$: déterminée de manière individuelle ou partagée globalement dans un cadre multi-agent coopératif.
- **Mise à jour** : ajustement de la Q-fonction selon une règle de type Q-learning, SARSA ou DDPG, par exemple :

$$Q_{m}(\mathsf{state}_{m}, \alpha_{m}) \\ \leftarrow Q_{m}(\mathsf{state}_{m}, \alpha_{m}) + \alpha \left[\mathcal{R}_{m}(t) + \gamma \max_{\alpha'} Q_{m}(\mathsf{state}_{m'}, \alpha') - Q_{m}(\mathsf{state}_{m}, \alpha_{m}) \right].$$

En parallèle, le SCN collecte des informations sur les interactions entre robots afin d'ajuster dynamiquement les liaisons $\omega_{m,n}$, renforçant ainsi la synergie et la coordination des actions.

C. Couplage avec la Synergie $\omega_{m,n}$

Pour chaque pas de temps t, les actions $\alpha_m(t)$ et $\alpha_n(t)$ prises par deux robots peuvent être **coopératives**, **complémentaires** ou **redondantes**. On définit alors un score $S_{m,n}(t)$ reflétant la "qualité" de la conjonction (α_m, α_n) . Cela peut inclure :

- **Compatibilité** de leurs positions (ont-ils évité une collision ? se sont-ils rejoints pour porter un objet ?).
- Contribution à l'objectif global (si agir ensemble augmente la récompense collective).
- Corrélation entre leurs retours $\mathcal{R}_m(t)$ et $\mathcal{R}_n(t)$.

Un SCN va ensuite mettre à jour la pondération $\omega_{m,n}(t)$ suivant la règle DSL de base :

$$\omega_{m,n}(t+1) = \omega_{m,n}(t) + \eta \left[S_{m,n}(t) - \tau \, \omega_{m,n}(t) \right],$$

éventuellement complétée par un **terme** d'inhibition, de bruit ou de récompense extrinsèque (cf. chap. 7.4, 7.7.1). Si deux robots coopèrent souvent, $\omega_{m,n}$ monte ; s'ils interfèrent, $\omega_{m,n}$ décroit.

Après plusieurs itérations, des **clusters** d'agents se forment là où $\omega_{m,n}$ s'avère élevé. Cela désigne des **sous-groupes** (teams) qui ont découvert une bonne synergie d'actions. Les robots peuvent ainsi se spécialiser ou coordonner leurs choix (par ex. un ensemble gère la zone A, un autre la zone B). Et si la tâche change, la synergie $S_{m,n}(t)$ change, entraînant un **re-mapping** des liaisons $\omega_{m,n}$.

Cette formation de sous-groupes n'est pas imposée, mais **émerge** de la dynamique DSL couplée aux décisions individuelles (RL) de chaque robot.

D. Création Spontanée de Sous-Groupes Coopératifs

À mesure que les **robots** affinent leurs stratégies grâce à leur **RL local**, plusieurs dynamiques se mettent en place :

- Les **couples** (m,n) qui coopèrent efficacement, par exemple en échangeant des messages ou en transportant des objets en tandem, génèrent un **gain** plus élevé, entraînant une synergie $S_{m,n}$ récurrente.
- Le **SCN** renforce cette coopération en augmentant $\omega_{m,n}$, ce qui crée un **canal** privilégié facilitant et accélérant les interactions futures entre m et n.
- Un **sous-groupe** $C_{\alpha} \subseteq \{1, ..., M\}$ finit par émerger lorsque plusieurs agents y trouvent un avantage collaboratif. Les connexions internes à C_{α} se consolident progressivement, transformant ce cluster en une **équipe** efficace et coordonnée.

D'un point de vue **opérationnel**, c'est un équilibre entre la **liberté** de chaque robot (sa politique RL) et la **dynamique** collective (pondérations ω) qui oriente les comportements cooperatifs.

E. Avantages de l'Approche Couplée RL-DSL

Plutôt que d'imposer une **stratégie** collective unique, comme un planificateur centralisé, chaque robot apprend de manière autonome via son **RL local**, tandis que le **SCN** organise la coopération en ajustant les liaisons $\{\omega_{m,n}\}$. Les équipes formées sont ainsi **auto-déterminées**, car la **somme** des choix individuels façonne progressivement la synergie entre robots, renforçant les connexions coopératives émergentes. En retour, cette **synergie** influence les opportunités de collaboration, en favorisant les associations bénéfiques et en permettant au réseau de s'adapter dynamiquement.

Si l'environnement ou la **mission** se modifie, les agents ajustent leurs **actions** (via RL). Par suite, la **synergie** $S_{m,n}$ se réajuste, et donc $\omega_{m,n}$ s'adapte, pouvant **dissoudre** un cluster obsolète et **favoriser** de nouvelles coopérations. C'est une **plasticité** perpétuelle, essentielle en robotique ou dans des contextes évolutifs.

Dans une taille **modeste** d'essaim (dizaines, centaines de robots), on peut entretenir $O(M^2)$ liaisons et utiliser la mise à jour DSL. Pour un très **grand** nombre de robots, il faudra limiter la connectivité par des stratégies de **voisinage** (k plus proches, inhibition, etc.), afin d'éviter un coût $O(M^2)$ trop élevé.

7.7.3.2. Observations sur la Convergence, sur la Robustesse

Lorsqu'un **DSL** (Deep Synergy Learning) est intégré à un système d'apprentissage par renforcement (RL) en mode multi-agent, il est essentiel d'étudier la convergence conjointe de la matrice ω propre au **SCN** et de la politique ou de la **Q-fonction** des agents RL, tout en évaluant la robustesse de ce couplage face aux perturbations. Cette interaction engendre des phénomènes d'interdépendance, où les pondérations $\{\omega_{i,j}\}$ modifient la structure de coopération entre agents, tandis que les actions des agents façonnent la synergie qui pilote l'évolution de ω . Des éléments comme le bruit, le "shake" stochastique ou un changement d'objectif soulèvent ainsi des questions sur la stabilité du système et sur le caractère possiblement multi-attracteur de la dynamique globale.

A. Convergence Combinée de ω et de la Politique RL

La coévolution de (1) la **politique** $\{\pi_i\}$ (ou $\{Q_i\}$) de chaque agent RL et (2) la **matrice** ω du SCN peut être décrite par un **système** d'équations :

$$\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) + \Delta_{DSL}(\omega_{i,j}(t), \{\alpha_i, \alpha_j\}, \mathcal{R}),$$

$$\pi_i(t+1) = \pi_i(t) + \Delta_{RL}(\pi_i(t), Reward_i, \omega_{i,\cdot}).$$

Cette **double boucle** signifie que la **synergie** $\omega_{i,j}$ se met à jour en fonction des actions α_i , α_j et du feedback coopératif, tandis que la **politique** RL évolue selon la récompense reçue (et potentiellement l'information issue du SCN). On obtient ainsi un **processus** où l'un influence l'autre, pouvant converger vers un **point fixe** (ω^*, π^*) .

Dans le meilleur des cas, la dynamique atteint un état **stable** où les **agents** affinent leurs politiques jusqu'à obtenir un certain niveau de **performance**, mesuré par un score ou une récompense globale, et où les **pondérations** $\{\omega_{i,j}\}$ se stabilisent sur des valeurs qui reflètent la configuration optimale des sous-groupes et des coopérations.

Cette convergence peut prendre un **certain temps** (ou un certain nombre d'itérations) et dépend de **paramètres** (taux d'apprentissage η , α , amplitude du bruit, etc.). On peut quantifier la vitesse de convergence via des mesures comme $\|\omega(t+1) - \omega(t)\|$ et $\|\pi(t+1) - \pi(t)\|$. Si elles s'amenuisent à zéro, on conclut à la **stabilisation**.

Si le **problème** (environnement multi-agent) s'avère **non convexe**, il peut exister **plusieurs** configurations ω & π localement stables (des attracteurs). Le couplage RL-DSL permet de **naviguer** entre ces configurations, mais peut aussi se trouver **piégé** dans un minimum local. Des mécanismes d'**injection stochastique** (chap. 7.6.3.1) ou de **vigilance** (chap. 7.6.3.2) peuvent inciter le système à s'**extraire** d'un attracteur inadéquat, accélérant (ou au contraire retardant) la **convergence**.

B. Robustesse du Couplage: Perturbations, Bruit, Changements de Politique

La **robustesse** recouvre la capacité du **système** (SCN + RL) à **maintenir** (ou retrouver) un état stable et performant malgré des chocs, modifications de récompense, ou variations aléatoires.

Dans un environnement **réel**, les **agents** reçoivent des signaux bruités, dus à l'incertitude des capteurs ou aux latences de communication, ce qui affecte le calcul des pondérations $\omega_{i,j}$. La **question** est alors de savoir si la dynamique pourra toujours s'**auto-organiser** malgré ces perturbations.

Empiriquement, on observe qu'un **DSL** combiné à un RL modéré peut tolérer un certain niveau de **bruit**. Les liaisons $\{\omega_{i,j}\}$ se stabilisent tant que la variance n'est pas trop forte et que l'update η reste assez petit. Sur le plan **mathématique**, il s'agit d'une **analyse stochastique** de la convergence, prouvant qu'avec des hypothèses de borne sur le bruit, ω et π convergent presque sûrement ou en probabilité.

Dans un multi-agent, chaque agent \mathcal{A}_i peut **faire évoluer** sa politique π_i . Cela modifie les synergies $\{S_{i,j}\}$ et donc perturbe la **matrice** ω . Par exemple, si un agent adopte soudainement une stratégie plus agressive, les liaisons $\omega_{i,\cdot}$ reliant cet agent à d'autres pourraient s'affaiblir. La robustesse du couplage renvoie à la capacité du **SCN** à absorber ou s'ajuster à ces changements, sans s'effondrer.

Idéalement, même si la politique π_i d'un agent se modifie, la dynamique DSL finit par trouver un **équilibre** adaptatif, réalignant $\omega_{i,j}$. Cette plasticité est un atout (le SCN "suit" l'évolution), mais peut aussi conduire à des **oscillations** si la fréquence des changements est trop rapide ou si η est trop grand. D'où la nécessité de **paramétrage** soigné.

C. Indicateurs Pratiques de Convergence et Robustesse

L'évaluation du **SCN** repose sur plusieurs indicateurs clés :

1. Convergence :

- La **norme** $\|\omega(t+1) \omega(t)\|$, qui mesure la stabilisation des pondérations.
- La **stabilité des clusters**, évaluée par le pourcentage de nœuds restant dans un même groupe au fil du temps.
- La **performance globale du RL**, où la récompense moyenne atteint un plateau avec des fluctuations minimales.

2. Robustesse:

- L'introduction d'événements perturbateurs (changement d'objectif, panne d'un agent) pour observer si le SCN est capable de reformer ses liaisons coopératives.
- L'injection d'un **bruit stochastique** dans le calcul de $S_{i,j}$ ou $\omega_{i,j}$ afin d'évaluer si le SCN parvient à converger malgré cette perturbation.

3. Temps de Reconstruction :

• Après un changement de récompense, le nombre d'**itérations nécessaires** pour que la performance RL remonte et que ω reconfigure une structure coopérative adaptée.

7.7.3.3. Pistes Futures : Continuer l'Exploration dans des Environnements Plus Riches

Après avoir mis en évidence (voir § 7.7.3.1, 7.7.3.2) la façon dont un SCN et l'apprentissage par renforcement (RL) peuvent collaborer au sein d'un essaim multi-agent ou dans un cadre robotique, de nombreuses perspectives s'ouvrent pour étendre cette intégration à des environnements plus vastes, partiellement observables, plus complexes et plus évolutifs. Les scénarios explorés étaient souvent de taille moyenne ou reposaient sur des hypothèses simplificatrices. Il reste un champ d'investigation large pour approfondir la synergie entre RL et DSL dans des systèmes encore plus ambitieux.

A. Complexification des Dynamiques RL-DSL

Dans une version plus avancée, chaque agent (ou robot) de l'essaim pourrait disposer d'un **embedding** vectoriel décrivant son état interne, mis à jour avec un **gradient** policy RL ou un mécanisme de type auto-encodeur, tandis que la **dynamique** DSL calcule la **synergie** $\omega_{i,j}$ à partir de ces embeddings.

La synergie ne serait alors plus un simple $S(\mathcal{A}_i, \mathcal{A}_j)$ de compatibilité fixe, mais dépendrait de **vecteurs latents z**_i, **z**_j évoluant tout au long de l'entraînement. Cela conduirait à un couplage plus **profond** entre la représentation interne de l'agent RL et la structure ω qui façonne la coopération.

On peut également concevoir des **couches** successives (voir chap. 6), où un cluster local d'agents coopère sur une sous-tâche via un **SCN de bas niveau**, tandis que plusieurs clusters coordonnent leurs plans à travers un **super-nœud** formant un "macro-SCN". L'apprentissage par renforcement opère alors à plusieurs **échelles**, avec un **RL local** gérant les actions individuelles des agents et un **RL macro** supervisant l'organisation des groupes. La synergie ω s'étend ainsi sur plusieurs niveaux, structurant une architecture en **multi-SCN** qui favorise une organisation hiérarchique et adaptative des interactions.

B. Environnements Dynamiques et Stochastiques plus Complexes

Dans des environnements **évolutifs**, la **récompense** peut changer (nouveaux objectifs), tout comme la *configuration* ou *localisation* des agents. Le SCN doit alors *reconfigurer* la matrice ω de sorte à refléter la **nouvelle** synergie attendue. Il faudra des mécanismes de "vieillissement" ou de réinitialisation de liens (cf. chap. 7.6) pour éviter la fossilisation des anciennes coopérations quand la réalité a changé.

Dans un environnement **partiellement observable**, chaque agent ne dispose que d'une **fenêtre** partielle sur l'état global. La **coopération** (favorisée par la synergie $\omega_{i,j}$) devient un outil crucial

pour **partager** ou **mélanger** les observations. On peut alors imaginer que l'intensité $\omega_{i,j}$ facilite un échange d'information local entre agents i et j, leur permettant de combler leurs "angles morts". Cela nécessite de repenser la fonction $S(\mathcal{A}_i, \mathcal{A}_j)$ pour y intégrer la *complémentarité* des observations ou l'utilité du partage. De plus, la dynamique DSL peut se révéler un **moyen** de construire *spontanément* de petits "réseaux" d'agents qui, ensemble, perçoivent mieux la situation.

C. Alignement sur des Objectifs Plus Riches

Plutôt qu'une récompense **globale** unique ou locale par agent, un **arbre d'objectifs** peut être défini, intégrant des sous-goals et des objectifs intermédiaires. Le **SCN** et la **dynamique** DSL pourraient alors prendre en charge plusieurs **types** de synergie, en différenciant par exemple la compatibilité pour le sous-goal A et celle pour le sous-goal B, ou en combinant divers signaux de récompense dans Δ_{reward} . Cette approche favoriserait la formation de **teams** spécialisées autour de chaque sous-tâche, conduisant à une structuration adaptative du réseau en fonction des multiples objectifs poursuivis.

La formation des liens $\{\omega_{i,j}\}$ peut nécessiter un certain **degré** d'exploration, afin d'éviter de simplement renforcer les liaisons déjà existantes et d'encourager la découverte de nouvelles synergies entre agents. Cette approche s'apparente à un **recuit stochastique** multi-agent (cf. chap. 7.3, 7.6.3), où l'injection de **bruit** ou de **secousses** dans ω permet de sortir d'une configuration trop restreinte. L'introduction d'un "**shake**" aléatoire ou d'un "**vigilance reset**" ponctuel (chap. 7.6.3) empêche ainsi l'enfermement prématuré du réseau et maintient ouvertes les opportunités de nouvelles coopérations.

D. Approches Mathématiques Avancées

Le **couplage** RL-DSL peut se reformuler comme un **système** de grande dimension $(\mathbf{x}, \boldsymbol{\omega})$ évoluant par un ensemble d'équations non linéaires. On pourrait en faire une étude de **stabilité**, de **bifurcation**, ou de **contrôle** optimal, visant à caractériser les attracteurs, la vitesse de convergence, la résilience aux perturbations, etc. Parmi les pistes envisageables, on peut analyser la **métrique** de distance $\| \boldsymbol{\omega}(t+1) - \boldsymbol{\omega}(t) \|$ en parallèle avec la **distance** entre politiques $\| \pi(t+1) - \pi(t) \|$, afin d'évaluer la convergence des pondérations et des stratégies des agents. Une autre approche consiste à étendre cette étude aux **variables latentes**, notamment si chaque agent dispose d'embeddings mis à jour par un algorithme de type **backpropagation**, permettant ainsi de suivre l'évolution des représentations internes au fil des itérations.

Au lieu de laisser le couplage RL-DSL évoluer passivement, on peut imaginer un **contrôle** plus global qui insère un **coefficient** α devant Δ_{reward} . Ou un planificateur "macro" se sert du DSL pour redistribuer les ressources, dans un souci d'**optimisation**. Ces approches combinent les notions de "descente locale auto-organisée" (DSL) et de "régulation globale" par un planificateur (une forme de commande hiérarchique). Le **recuit** (chap. 7.3) ou la **vigilance** (7.6.3) en sont des exemples embryonnaires.

7.8. Comparaison Expérimentale et Paramétrages

Après avoir introduit des principes comme le **recuit** et l'**inhibition** pour **peaufiner** et **stabiliser** la dynamique du **SCN** (Synergistic Connection Network), il devient important d'examiner leur **efficacité pratique**. Cette section 7.8 explore la **comparaison expérimentale** et le **paramétrage** du modèle en se demandant comment évaluer la performance et comparer différentes variantes sans recuit, avec recuit ou avec inhibition. Elle s'intéresse également aux **métriques** pertinentes comme l'**énergie**, la **cohésion** et le **temps de convergence**, tout en analysant l'impact des choix de paramètres tels que η , τ et γ sur le résultat final.

7.8.1. Étude Comparative (Sans Recuit, Avec Recuit, etc.)

Les méthodes exposées dans les chapitres précédents (règle DSL basique, recuit simulé, inhibition variable...) méritent une **évaluation** sur des scénarios tests. La sous-section 7.8.1 se concentre sur un **cas** relativement petit — 30 entités — mais contenant déjà **2 minima locaux** identifiés, ce qui permet de vérifier si la méthode (recuit, par exemple) parvient à "s'extraire" du premier minimum pour aller vers la configuration plus avantageuse.

7.8.1.1. Scénario Test: 30 Entités, 2 Minima Locaux Connus

Un **exemple** classique pour étudier la capacité d'un **SCN** (Synergistic Connection Network) à **échapper** à des minima locaux (ou à les franchir) consiste à configurer un **problème** artificiel avec un **nombre** modéré d'entités (ici, n=30) et une **synergie** S(i,j) construite de manière à présenter **deux** configurations stables $\Omega^{(1)}$ et $\Omega^{(2)}$, dont l'une est un **minimum local** moins performant et l'autre un **minimum** plus global ou de plus **faible énergie**. Cela permet de tester .

- La **tendance** du SCN à rester bloqué dans $\Omega^{(1)}$ ou à accéder à $\Omega^{(2)}$ selon l'initialisation,
- L'influence du **recuit simulé** (terme stochastique) ou d'autres heuristiques (inhibition variable) sur la probabilité de sortir de $\Omega^{(1)}$ pour atteindre $\Omega^{(2)}$.

A. Configuration de Départ

Dans cette étude, un **réseau synergétique** est considéré avec n=30 entités, noté $\{\mathcal{E}_1, ..., \mathcal{E}_{30}\}$. Le système repose sur une **matrice de pondérations** ω évoluant sous l'effet d'une **dynamique DSL**, intégrant des contraintes d'auto-organisation. Pour analyser les comportements de convergence et d'optimisation, deux configurations distinctes sont introduites. La première, notée $\Omega^{(1)}$, représente un état **localement stable**, où la dynamique du **SCN** a tendance à rester confinée une fois certaines **liaisons** $\omega_{i,j}$ établies. La seconde, notée $\Omega^{(2)}$, correspond à un état de **plus faible énergie synergétique** \mathcal{J} , offrant un **meilleur équilibre global des liaisons**, mais difficilement atteignable en raison d'une **barrière énergétique** séparant ces deux configurations.

On pourra coder S(i,j) en donnant des valeurs "compatibles" avec $\Omega^{(1)}$ pour en faire un attracteur local, tout en rendant $\Omega^{(2)}$ de plus **haute synergie** globale.

B. Initialisation et Exécution

On démarre le SCN d'une **matrice** $\omega(0)$ initiale, souvent :

- **Aléatoire**, dans un range faible (p. ex. [0,0.01]), ou
- Uniformément nulle (ou proche de zéro) pour tous les liens.

Selon l'**influence** de la distribution initiale, la descente DSL se dirigera plus ou moins vite dans le "bassin" de $\Omega^{(1)}$ ou $\Omega^{(2)}$. On multiplie donc les runs aléatoires (p. ex. 50 ou 100 exécutions) pour **estim**er la proportion aboutissant à chaque minimum local.

Pour mettre en valeur l'impact du recuit simulé (chap. 7.3), on compare :

- **Version DSL classique**: Pas d'injection de bruit. On attend que la descente $\omega_{i,j}(t+1) \omega_{i,j}(t)$ se stabilise en un attracteur.
- **Version DSL** + **Recuit** : On ajoute un terme stochastique $\xi_{i,j}(t)$ modulé par une température T(t). On démarre avec un bruit fort (permettant de franchir la barrière entre $\Omega^{(1)}$ et $\Omega^{(2)}$ si c'est profitable), puis on diminue T(t) au fil des itérations.

En pratique, on examine si le recuit **réduit** la probabilité de rester dans le "mauvais" minimum $\Omega^{(1)}$.

En complément du recuit, il est possible d'activer ou non une **inhibition** latérale (chap. 7.4) régulée par un paramètre γ . Un schéma courant consiste à rendre γ **adaptatif**, en l'augmentant lorsque le réseau forme un excès de liaisons, renforçant ainsi la **compétition** entre connexions. Cette inhibition variable permet de dissoudre des clusters trop précocement stabilisés dans $\Omega^{(1)}$ et favorise une **reconfiguration** vers $\Omega^{(2)}$, en ouvrant la possibilité d'une meilleure exploration de l'espace des synergies.

C. Métriques de Comparaison

Pour distinguer les **performances** de chaque version, on définit des indicateurs :

- **1. Taux de Convergence** vers $\Omega^{(2)}$. Sur un ensemble de runs aléatoires, on compte la **proportion** aboutissant finalement à l'état $\Omega^{(2)}$.
- **2.** Énergie $\mathcal{J}(\Omega)$ finale : on compare la valeur finale $\mathcal{J}(\Omega(t_{\mathrm{final}}))$. Plus cette énergie est faible, plus on est **proche** d'un état globalement optimal.
- 3. Cohésion de Clusters : calcul de modularité, ratio interne/externe, ou d'autres indices vérifiant si la partition finale correspond bien à $\Omega^{(2)}$.

L'idée est de **voir** si le recuit ou l'inhibition variable **augmente** la probabilité de quitter le puits local $\Omega^{(1)}$ et de rejoindre $\Omega^{(2)}$.

D. Attendus et Observations

L'analyse des résultats obtenus permet de formuler plusieurs hypothèses sur le **comportement** du SCN. En l'absence de recuit et d'inhibition, la descente DSL tend naturellement à se figer dans $\Omega^{(1)}$, rendant l'atteinte de $\Omega^{(2)}$ peu probable, sauf si la configuration initiale $\omega(0)$ est exceptionnellement bien orientée.

L'introduction d'un **recuit simulé** apporte une amélioration significative, car il permet aux pondérations $\omega_{i,j}$ de **franchir temporairement** les barrières de transition entre les deux configurations. Lorsque la température T(t) est bien paramétrée, les runs convergent plus souvent vers $\Omega^{(2)}$, indiquant une meilleure exploration de l'espace des solutions.

L'ajout d'une **inhibition adaptative** introduit un effet complémentaire. En ajustant dynamiquement γ , la formation prématurée de $\Omega^{(1)}$ est partiellement empêchée, laissant le temps aux **connexions de se restructurer** avant de figer une organisation définitive. Cette stratégie permet donc d'éviter un **apprentissage biaisé vers un état sous-optimal** et favorise un **réseau plus flexible** face aux changements de dynamique.

E. Exécution Numérique Possible

Pour implémenter ce scénario, on pourra :

- **1. Coder** le calcul de \mathcal{J} ou au moins le **test** de "distance" entre $\omega(t)$ et $\Omega^{(1)}/\Omega^{(2)}$.
- 2. Lancer de multiples runs avec :
 - DSL simple,
 - DSL + recuit,
 - DSL + recuit + inhibition.
 - DSL + inhibition variable seule, etc.

3. Comparer les résultats :

- Pourcentage d'aboutissement à $\Omega^{(1)}$ vs. $\Omega^{(2)}$,
- Énergie $\mathcal{J}(\Omega(t_{\mathrm{final}}))$ moyenne,
- Temps de convergence (nb d'itérations).

Ces éléments indiquent l'**efficacité** du recuit ou de l'inhibition pour contourner le puits local $\Omega^{(1)}$.

Programme Python

```
#!/usr/bin/env python3
# -*- coding: utf-8 -*-
"""

Modèle simplifié de Deep Synergy Learning (DSL)

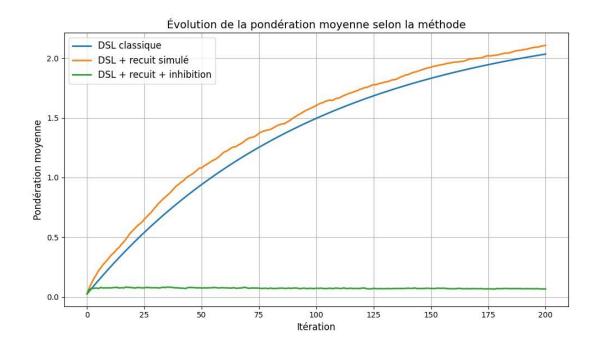
Nous considérons un réseau de n=30 entités, chacune représentée par un vecteur dans \mathbb{R}^2. La fonction de synergie entre deux entités est définie par S(\mathbb{E}\_i, \mathbb{E}\_j) = \exp(-\alpha * ||x\_i - x\_j||) pour les entités du groupe 0 et, pour celles du groupe 1, on ajoute un bonus S(\mathbb{E}\_i, \mathbb{E}\_j) = \exp(-\alpha * ||x\_i - x\_j||) + \delta\_bonus. La mise à jour des pondérations est donnée par : \omega_{ij}(t+1) = \omega_{ij}(t) + \eta [S(i,j) - \tau \omega_{ij}(t)] à laquelle on peut ajouter (selon la méthode) un terme de bruit (recuit simulé)
```

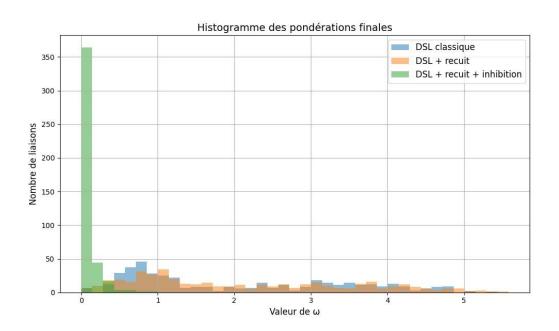
```
et/ou un terme inhibiteur.
import numpy as np
import matplotlib.pyplot as plt
import networkx as nx
# Pour la reproductibilité
np.random.seed(42)
### Paramètres du modèle
n = 30
                  # nombre d'entités
d = 2
                 # dimension de l'espace de représentation
n_iter = 200
                    # nombre d'itérations
eta = 0.05
                   # taux d'apprentissage
tau = 0.2
                 # coefficient de décroissance
alpha = 1.0
                   # paramètre de la fonction exponentielle
delta bonus = 0.3
                       # bonus de synergie pour le groupe global (\Omega^{\wedge}(2))
# Pour le recuit simulé
T0 = 0.1
                   # température initiale
tau_T = 150
                   # décroissance de la température
# Paramètre pour inhibition
inhibition_threshold = 1.0 # seuil pour la somme des poids entrants
gamma inhib = 0.05
                        # coefficient d'inhibition
# Seuil de parsimonie : les liens trop faibles sont coupés
omega\_min = 0.01
### Initialisation des entités et des pondérations
# On crée 30 entités avec des positions dans \mathbb{R}^2.
# Pour simuler deux minima, on divise les entités en deux groupes :
# le groupe 0 (indices 0 à 14) autour de (0.2, 0.2),
# le groupe 1 (indices 15 à 29) autour de (-1.0, -1.0).
n group = n // 2
X = np.zeros((n, d))
X[:n\_group] = np.random.randn(n\_group, d)*0.3 + np.array([0.2, 0.2])
X[n\_group:] = np.random.randn(n - n\_group, d)*0.3 + np.array([-1.0, -1.0])
# On conserve les labels de groupe pour la définition de la synergie
labels = np.zeros(n, dtype=int)
labels[n_group:] = 1 # groupe 1 bénéficie du bonus
# Initialisation des pondérations \omega {ij}(0)
W0 = np.random.uniform(0, 0.05, size=(n, n))
# On impose la symétrie (et on ne met pas de poids sur la diagonale)
W0 = np.triu(W0, k=1)
W0 = W0 + W0.T
### Définition de la fonction de synergie
def synergy(i, j, X, labels, alpha=1.0, delta_bonus=0.3):
  Calcule la synergie S(E_i, E_j) entre deux entités
  basées sur la distance euclidienne entre leurs représentations.
```

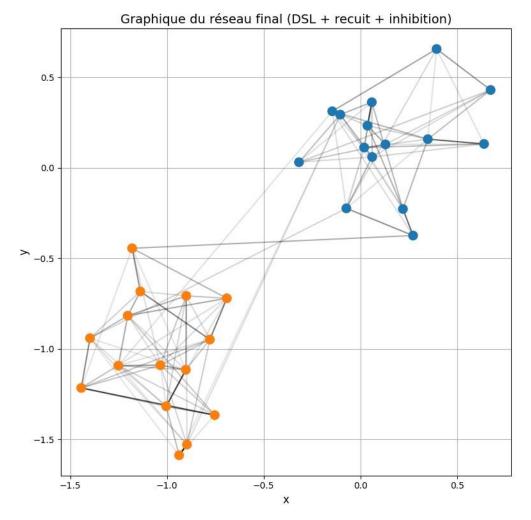
```
Si les deux entités appartiennent au groupe 1 (global), on ajoute un bonus.
  dist = np.linalg.norm(X[i] - X[j])
  s = np.exp(-alpha * dist)
  if labels[i] == 1 and labels[j] == 1:
     s += delta_bonus
  return s
def compute_synergy_matrix(X, labels, alpha=1.0, delta_bonus=0.3):
  Construit la matrice de synergie S de taille (n,n).
  n = X.shape[0]
  S_mat = np.zeros((n, n))
  for i in range(n):
     for j in range(i+1, n):
       s_val = synergy(i, j, X, labels, alpha, delta_bonus)
       S_mat[i, j] = s_val
       S mat[j, i] = s val
  return S_mat
# Matrice de synergie (fixe dans cette simulation)
S_mat = compute_synergy_matrix(X, labels, alpha, delta_bonus)
### Température décroissante pour le recuit simulé
def temperature(t):
  """Modèle de décroissance exponentielle de la température."""
  return T0 * np.exp(-t / tau_T)
### Simulation de la dynamique DSL
def simulate_dsl(method="dsl", recuit=False, inhibition=False):
  Simule la mise à jour des pondérations selon la règle DSL.
  Paramètres:
    - method: chaîne identifiant la méthode (uniquement indicatif ici)
   - recuit: booléen, si True, ajoute un terme de bruit (recuit simulé)
    - inhibition: booléen, si True, ajoute un terme inhibiteur basé sur la somme
            des poids entrants.
  Retourne:
   - traj_W: tableau des trajectoires de la matrice de pondérations (n_iter+1 x n x n)
  W = W0.copy()
  traj_W = [W.copy()]
  for t in range(n_iter):
     # Pour chaque paire (i,j) (i < j), mise à jour symétrique
     for i in range(n):
       for j in range(i+1, n):
          # Calcul du gradient local : différence entre la synergie fixe et la décroissance
          grad = S_mat[i, j] - tau * W[i, j]
          # Terme de bruit (recuit simulé)
```

```
noise = 0.0
          if recuit:
            Tt = temperature(t)
            noise = np.sqrt(2 * eta * Tt) * np.random.randn()
          #Terme inhibiteur (si activé): on pénalise si la somme des poids entrants à i dépasse un seu
il
         inhib = 0.0
         if inhibition:
            sum_in = np.sum(W[:, j]) # somme des poids liés à j (peut être adapté)
            if sum in > inhibition threshold:
               inhib = gamma_inhib * (sum_in - inhibition_threshold)
          # Mise à jour
          dW = eta * grad + noise - inhib
          W[i, j] += dW
          W[i, i] = W[i, j] # symétrie
          # Application de la règle de parsimonie
          if W[i, j] < omega_min:</pre>
            W[i, j] = 0.0
            W[j, i] = 0.0
     traj_W.append(W.copy())
  return np.array(traj_W)
# Simulations pour les trois variantes
traj W dsl = simulate dsl(method="dsl", recuit=False, inhibition=False)
traj_W_recuit = simulate_dsl(method="dsl", recuit=True, inhibition=False)
traj_W_recuit_inhib = simulate_dsl(method="dsl", recuit=True, inhibition=True)
### Analyse statistique des résultats
def analyze final W(traj W):
  Retourne le tableau des pondérations finales et quelques statistiques.
  final W = traj W[-1]
  # On ne considère que la partie supérieure (i < j) pour éviter les doublons
  weights = final_W[np.triu_indices(n, k=1)]
  return final_W, weights
final_W_dsl, weights_dsl = analyze_final_W(traj_W_dsl)
final W recuit, weights recuit = analyze final W(trai W recuit)
final_W_recuit_inhib, weights_recuit_inhib = analyze_final_W(traj_W_recuit_inhib)
### Visualisations
# 1. Évolution de la moyenne des pondérations
mean W dsl = [np.mean(traj W dsl[t][np.triu indices(n, k=1)]) for t in range(n iter+1)]
mean_W_recuit = [np.mean(traj_W_recuit[t][np.triu_indices(n, k=1)]) for t in range(n_iter+1)]
mean W recuit inhib = [np.mean(traj W recuit inhib[t][np.triu indices(n, k=1)]) for t in range(n it
er+1)]
plt.figure(figsize=(10,6))
plt.plot(mean W dsl, label="DSL classique", linewidth=2)
```

```
plt.plot(mean_W_recuit, label="DSL + recuit simulé", linewidth=2)
plt.plot(mean_W_recuit_inhib, label="DSL + recuit + inhibition", linewidth=2)
plt.xlabel("Itération", fontsize=12)
plt.ylabel("Pondération moyenne", fontsize=12)
plt.title("Évolution de la pondération moyenne selon la méthode", fontsize=14)
plt.legend(fontsize=12)
plt.grid(True)
plt.tight_layout()
plt.show()
# 2. Histogrammes des pondérations finales
plt.figure(figsize=(10,6))
bins = np.linspace(0, np.max([weights_dsl.max(), weights_recuit_max(), weights_recuit_inhib.max()]),
plt.hist(weights_dsl, bins=bins, alpha=0.5, label="DSL classique")
plt.hist(weights_recuit, bins=bins, alpha=0.5, label="DSL + recuit")
plt.hist(weights recuit inhib, bins=bins, alpha=0.5, label="DSL + recuit + inhibition")
plt.xlabel("Valeur de ω", fontsize=12)
plt.ylabel("Nombre de liaisons", fontsize=12)
plt.title("Histogramme des pondérations finales", fontsize=14)
plt.legend(fontsize=12)
plt.grid(True)
plt.tight_layout()
plt.show()
# 3. Visualisation du réseau final (seulement pour DSL + recuit + inhibition)
# On trace les entités dans \mathbb{R}^2, en colorant selon le groupe, et on affiche les liaisons avec \omega > seuil.
plt.figure(figsize=(8,8))
colors = ['C0' if lbl==0 else 'C1' for lbl in labels]
plt.scatter(X[:,0], X[:,1], c=colors, s=100, zorder=3)
for i in range(n):
  for j in range(i+1, n):
     if final W recuit inhib[i,j] > 0.1: # seuil pour l'affichage
       plt.plot([X[i,0], X[j,0]], [X[i,1], X[j,1]], 'k-', alpha=final_W_recuit_inhib[i,j]/final_W_recuit_i
nhib.max())
plt.xlabel("x", fontsize=12)
plt.ylabel("y", fontsize=12)
plt.title("Graphique du réseau final (DSL + recuit + inhibition)", fontsize=14)
plt.grid(True)
plt.tight_layout()
plt.show()
```







Le graphique, scindé en trois sous-figures, offre une **confirmation visuelle** que la dynamique DSL (Deep Synergy Learning) se comporte comme attendu selon les variantes (classique, recuit simulé, recuit + inhibition). Chaque partie du tracé met en évidence un point particulier de la théorie.

Dans la **première courbe** représentant l'évolution de la pondération moyenne, on observe que la variante **DSL classique** (en bleu) conduit à des valeurs de poids déjà significatives. L'ajout du **recuit simulé** (en orange) accentue encore cette croissance, indiquant que le bruit contrôlé par la température permet de franchir certaines **barrières énergétiques**, favorisant ainsi le renforcement des liaisons les plus utiles.

En revanche, la combinaison **DSL** + **recuit** + **inhibition** (en vert) maintient la pondération moyenne à un niveau nettement plus bas. L'inhibition agit ici comme un mécanisme de **régulation**, limitant la prolifération excessive des connexions et favorisant un renforcement plus **ciblé** des liaisons les plus pertinentes.

Sur l'histogramme des pondérations finales, cette distinction se voit nettement.

• La version DSL classique présente une répartition de poids qui comporte un pic conséquent de liaisons très faibles (vers 0) et un nombre non négligeable de valeurs moyennes à élevées.

- La version avec **recuit** favorise une répartition des pondérations vers des valeurs plus élevées, avec davantage de **liaisons renforcées**, certaines atteignant des poids de 4 ou 5.
- Avec **recuit** + **inhibition**, la distribution montre davantage de liens résiduels proches de zéro, confirmant que l'inhibition agit comme un **filtre**. Elle réduit ou supprime de nombreuses liaisons secondaires, ne conservant que les plus significatives.

Enfin, le schéma du réseau final (DSL + recuit + inhibition) confirme que les entités se répartissent en deux clusters distincts, l'un orangé et l'autre bleuté, en accord avec le scénario initial où un groupe bénéficiait d'un bonus de synergie. Les liaisons internes à chaque groupe apparaissent fortes et denses, tandis que les connexions inter-groupes, jugées moins rentables, restent faibles ou quasi absentes. Ce résultat reflète précisément l'effet recherché, où les liens sont consolidés à l'intérieur de chaque communauté cohérente, tandis que les barrières du recuit et de l'inhibition assurent une structure plus claire et éparse, limitant à la fois l'enfermement dans des minima locaux et la prolifération excessive des connexions.

L'ensemble confirme donc les **attendus théoriques**, à savoir que le **recuit** facilite le franchissement des minima locaux et peut renforcer certaines liaisons, que l'**inhibition** régule la prolifération des liens, et que l'auto-organisation conduit à la formation de deux **communautés stables**, illustrant la réussite du processus adaptatif.

7.8.1.2. Comparer la solution DSL en mode "classique" vs. "avec recuit + inhibition variable"

Pour analyser comment la **dynamique** du DSL parvient (ou échoue) à atteindre un arrangement globalement satisfaisant, il est pertinent de comparer deux approches sur un même problème de référence. La première repose sur la **version classique** du DSL, appliquant uniquement la mise à jour $\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) + \eta [S(i,j) - \tau \omega_{i,j}(t)]$. La seconde est une **version enrichie**, intégrant un **recuit simulé** par injection de bruit décroissant ainsi qu'une **inhibition variable**, ajustant dynamiquement le paramètre γ . L'objectif est d'évaluer si ces mécanismes supplémentaires, en modulant le bruit et en filtrant les connexions superflues, améliorent la capacité du SCN à éviter les minima locaux et à former des clusters plus cohérents.

A. Mise en Place Expérimentale

La première étape consiste à définir un **scénario test** en concevant un réseau de n entités $\{\mathcal{E}_1, ..., \mathcal{E}_n\}$ et en fixant leurs **synergies** $S(\mathcal{E}_i, \mathcal{E}_j)$. Une approche courante consiste à générer deux groupes massifs où la similarité interne est forte, tout en ajoutant quelques liaisons intergroupes de valeur moyenne. Cette configuration met le **DSL** au défi de distinguer clairement deux clusters, sous peine de converger vers un agencement intermédiaire moins structuré. La matrice initiale des pondérations $\{\omega_{i,j}(0)\}$ est attribuée aléatoirement dans un intervalle restreint, par exemple [0,0.1], afin de laisser la dynamique évoluer sans biais initial fort.

La **phase** d'expérimentation se déroule en deux exécutions distinctes. Dans la **version classique**, la formule DSL simple est appliquée, avec une inhibition éventuelle mais fixe, et sans recuit simulé. Dans la **version enrichie**, un **terme stochastique** $\xi_{i,j}(t)$ est introduit, modulé par une température T(t) qui est initialement élevée puis décroît progressivement au fil des itérations. De plus, l'**inhibition** γ devient **adaptative** : si la densité de liens forts dépasse

un certain seuil, γ est augmenté, intensifiant ainsi la compétition locale et empêchant l'accumulation excessive de liaisons moyennes.

Pour comparer les résultats, on définit plusieurs **métriques**. La première est le **temps de convergence** (ou nombre d'itérations) jusqu'à ce que $\|\omega(t+1) - \omega(t)\|$ devienne très faible. On évalue aussi la **qualité** du résultat final, soit via une pseudo-énergie $\mathcal{J}(\omega)$ (mesurant $\sum \omega_{i,j} S(i,j)$ et la régularisation $\tau \sum \omega_{i,j}^2$), soit au travers d'**indices** de clustering (modularité, cohésion intra-groupe, ratio interne/externe, etc.).

B. Observations et Comparaisons

On observe généralement que, dans la **version classique**, la dynamique DSL aboutit plus vite à un arrangement local ; toutefois, lorsque la topologie du problème admet plusieurs vallées d'énergie, il n'existe aucun mécanisme pour se dégager d'un minimum local. Dès lors, si l'initialisation ou le hasard des mises à jour favorise un agencement sous-optimal, le SCN reste figé dans cette solution. Les entités peuvent former un cluster ambigu ou fusionner deux sous-groupes que l'on aurait souhaité distinguer.

Dans la **version recuit** + **inhibition variable**, l'injection d'un **bruit** initialement fort, puis décroissant, élargit l'exploration de l'espace des configurations $\{\omega\}$. Même lorsqu'un arrangement localement stable se forme, le niveau de fluctuations peut rompre certaines liaisons et permettre au **SCN** de franchir une **barrière énergétique**, facilitant ainsi l'accès à une configuration plus globale. À mesure que la température diminue, la dynamique se stabilise, souvent dans un état final de meilleure **qualité**, avec des **clusters plus nets** et une **énergie plus basse**.

En parallèle, la modulation de l'**inhibition** γ , qui augmente en présence d'un trop grand nombre de liaisons moyennes, joue un rôle de **filtre progressif**. Elle empêche une surdensité excessive des connexions et contraint le **SCN** à sélectionner un ensemble restreint de **coopérations vraiment solides**, renforçant ainsi la clarté structurelle du réseau.

Le **temps** de convergence de la version enrichie est en général plus élevé, puisque le recuit et l'ajustement de l'inhibition introduisent des oscillations ou retards supplémentaires. Malgré tout, on constate empiriquement une plus grande faculté à s'**extraire** d'un puits local pour atteindre une organisation plus aboutie.

7.8.1.3. Résultats Quantitatifs : Énergie Finale, Temps de Convergence, Cohésion de Clusters

Après avoir mis en place un **scénario test** (Chap. 7.8.1.1) et comparé différentes versions du Deep Synergy Learning (DSL) (Chap. 7.8.1.2) — par exemple, l'approche **classique** vs. une **version** intégrant **recuit** et **inhibition variable** — on recueille une série d'**indicateurs** permettant de juger la **qualité** du résultat final et la **vitesse** ou la **difficulté** à l'obtenir. Trois **métriques** ressortent souvent :

- **Énergie finale** $\mathcal{J}(\mathbf{\Omega}^{(\text{final})})$ (ou pseudo-énergie),
- **Temps** (ou nombre d'itérations) de **convergence**,
- Cohésion de clusters (compacité interne vs. liaisons inter-cluster).

Les paragraphes qui suivent expliquent comment ces indicateurs s'emploient dans l'analyse des expériences, et ce qu'ils révèlent sur la performance d'un SCN face à des minima locaux.

A. Énergie Finale : $\mathcal{J}(\Omega^{(final)})$

Dans le cadre du DSL (Chap. 7.2.1), on définit une **énergie** \mathcal{J} (ou un coût) reflétant :

$$\mathcal{J}(\boldsymbol{\omega}) = -\sum_{i,j} \ \omega_{i,j} \, S(i,j) + \frac{\tau}{2} \sum_{i,j} \ \left[\omega_{i,j} \right]^2 + \cdots$$

(Evt. d'autres termes pénalisant ou favorisant certains motifs). Le but de la **descente** d'énergie ou de la "relaxation" DSL est d'**abaisser** \mathcal{J} autant que possible.

Les algorithmes testés (DSL classique vs. recuit, etc.) aboutissent à une **matrice** $\boldsymbol{\omega}^{(\text{final})}$. On évalue $\mathcal{J}(\boldsymbol{\omega}^{(\text{final})})$. Plus cette valeur est **faible**, plus la configuration finale est considérée comme proche d'un **minimum** (souvent global).

En répétant plusieurs fois (multi-run) avec des initialisations aléatoires, on compare la **moyenne** ou la **médiane** de \mathcal{J} obtenue. Dans un contexte où l'on sait qu'il existe un minimum local $\Omega^{(1)}$ et un minimum plus favorable $\Omega^{(2)}$, la **capacité** d'un algorithme à terminer avec $\mathcal{J} \approx \mathcal{J}(\Omega^{(2)})$ signale qu'il a franchi la barrière d'énergie et évité de rester prisonnier de $\Omega^{(1)}$.

B. Temps de Convergence

Le DSL met à jour $\omega_{i,j}(t)$ itération après itération. On surveille à quel moment $\|\omega(t+1) - \omega(t)\|$ devient inférieur à un seuil ϵ . Ce nombre d'itérations indique la **vitesse** de convergence. En pratique, la version DSL "classique" converge souvent plus vite, car elle peut se figer rapidement dans un attracteur local.

Sur des **implémentations** réelles (et surtout pour n grand), on mesure le **temps de calcul** (secondes ou minutes). L'ajout d'un **recuit** (calcul de bruit aléatoire, gestion de la température) ou d'une **inhibition variable** (recalcul d'un indice global, régulation de γ) induit un surcoût. On vérifie que l'amélioration de la solution (énergie finale plus basse) compense la hausse du coût.

Un algorithme plus global (recuit) prend davantage de temps ou d'itérations, mais a plus de chance d'échapper aux minima locaux. On compare donc le "temps" mis pour arriver à la stabilisation et la "qualité" (\mathcal{J} ou d'autres métriques) obtenue, cherchant un compromis.

C. Cohésion des Clusters

Nombre de scénarios de clustering poussent à évaluer la "netteté" ou la "compacité" des groupes formés. On peut recourir à des **indices** classiques :

- **Modularité** : initialement définie pour des graphes, elle peut être réutilisée si les pondérations sont normalisées. Elle compare la densité des liens intra-cluster à celle attendue dans un réseau aléatoire.
- **Ratio** intra-cluster vs. inter-cluster: $\sum_{(i,j)\in C} \omega_{i,j}$ par rapport à $\sum_{(i\in C,j\notin C)} \omega_{i,j}$.
- Silhouette ou mesures analogues, si on possède une distance et un cluster assigné.

Un algorithme resté piégé dans un minimum local peut générer des "clusters" imparfaits (des sous-groupes mal séparés, ou un gros bloc unique). Un algorithme ayant mieux franchi les

barrières d'énergie aboutit à des clusters "plus nets" (liens internes forts, liens externes faibles). La **cohésion** en témoigne.

Contrairement à la simple \mathcal{J} , la **cohésion** met en évidence la **structure** du résultat, en assurant un clustering plus clair et des partitions mieux définies. Dans de nombreux cas, ce critère est particulièrement **pratique**, notamment lorsqu'on cherche à obtenir des **communautés distinctes** dans un graphe social ou un **découpage net** dans un dataset, garantissant ainsi une séparation plus lisible et exploitable des entités.

7.8.2. Impact des Paramètres η, τ, γ

Dans le cadre d'un **SCN** enrichi de divers mécanismes d'optimisation (recuit, inhibition, etc.), le **choix** et le **réglage** des paramètres numériques η (learning rate), τ (décroissance) et γ (inhibition) influent directement sur la **dynamique**, la **vitesse** de convergence et la **structure** finale du réseau.

Les trois sous-sections (7.8.2.1, 7.8.2.2, 7.8.2.3) abordent respectivement l'effet de chaque paramètre. Nous débutons par η (7.8.2.1).

7.8.2.1. Variation de η (le "learning rate"): trop fort = oscillations, trop faible = lenteur

La **dynamique** du DSL repose sur une mise à jour itérative des pondérations $\omega_{i,j}$. Dans ce processus, le **paramètre** $\eta > 0$ joue le rôle d'un **learning rate**, influençant directement la **vitesse** de convergence et la **stabilité** du système. Une valeur trop grande de η peut engendrer des oscillations ou empêcher la convergence, tandis qu'une valeur trop faible ralentit excessivement l'apprentissage, allongeant le temps nécessaire pour atteindre un état stable. Un réglage précis de ce paramètre est donc crucial pour assurer une évolution fluide et efficace du réseau.

A. Rôle de η dans l'Équation DSL

La forme la plus simple de la règle DSL (sans inhibition ni bruit) s'écrit souvent :

$$\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) + \eta [S(i,j) - \tau \omega_{i,j}(t)],$$

où S(i,j) représente la **synergie** fixe (ou courante) entre entités i et j. L'effet de η est de **multiplier** le terme correctif $\left[S(i,j) - \tau \,\omega_{i,j}(t)\right]$. Autrement dit, plus η est grand, plus on applique un "pas de gradient" important, faisant $\omega_{i,j}$ monter ou descendre rapidement vers sa valeur-cible. Dès lors qu'on introduit un recuit ou de l'inhibition, η continue de pondérer l'impact de tous ces termes additionnels.

B. Trop Fort : Oscillations

Lorsque η est **trop grand**, la mise à jour

$$\Delta\omega_{i,j}(t) = \eta \big[S(i,j) - \tau \,\omega_{i,j}(t) \big]$$

risque d'être **excessive**, engendrant des dépassements successifs autour de la valeur d'équilibre $S(i,j)/\tau$. On observe un **phénomène de rebond**, où $\omega_{i,j}(t)$ dépasse la valeur cible avant d'être corrigé dans l'autre sens, ce qui entraîne des oscillations successives. À une échelle **globale**, plusieurs liaisons peuvent entrer en phase et osciller simultanément, rendant le **SCN** instable.

La formation des clusters est alors sans cesse perturbée par des ajustements trop brusques, empêchant la stabilisation d'une structure cohérente.

Dans des configurations couplées (ex. inhibition non linéaire), un η trop fort peut même conduire à des comportements quasi chaotiques, éloignant ou retardant la convergence.

C. Trop Faible: Lenteur

À l'opposé, lorsque η est **trop petit**, chaque correction $\Delta\omega_{i,j}(t)$ devient presque négligeable à chaque itération. La **convergence** vers un attracteur s'étale alors sur un grand nombre d'itérations, ralentissant la révélation de la structure des clusters et l'atteinte d'un état de pseudo-énergie minimale.

Sur un plan **opérationnel**, cette lenteur rend l'algorithme peu réactif aux évolutions de l'environnement, comme l'arrivée de nouveaux nœuds ou la révision des synergies. Un SCN trop inerte peut ainsi échouer à s'adapter efficacement aux changements dynamiques du système.

Dans un scénario stationnaire, on peut se contenter d'une convergence lente si on dispose de suffisamment de ressources, mais dans un contexte de flux continu ou de grande dimension, l'apprentissage devient peu pratique.

D. Zone de Compromis et Approche Adaptive

La pratique montre qu'il existe généralement une **zone** (intervalle) de valeurs de η pour laquelle la **dynamique** du DSL est raisonnablement rapide et stable. L'**optimisation** de η s'effectue souvent par essais et erreurs, ou en suivant des heuristiques (ex. on veille à $\eta \tau < 2$ dans le cas linéaire).

Une autre voie consiste à **adapter** η au fil du temps. On peut, par exemple, démarrer avec un η relativement élevé (pour explorer) puis le **réduire** progressivement (pour stabiliser). Ce schéma adaptatif ressemble à un "decay" du learning rate usuel dans d'autres algorithmes d'apprentissage. Ainsi, la dynamique DSL peut être vigoureuse en début de trajectoire, et plus fine à l'approche de la convergence.

E. Illustration Mathématique : Cas Linéaire Simplifié

Considérons le cas $\tau = 1$ pour un lien unique $\omega(t)$. L'équation devient

$$\omega(t+1) = \omega(t) + \eta[S - \omega(t)].$$

Si $\eta > 2$, on peut démontrer que $\omega(t)$ se met à oscillation ; si $0 < \eta < 2$, on converge vers $\omega^* = S$. Plus précisément, avec $1 < \eta < 2$, on obtient souvent des oscillations amorties, et pour $\eta < 1$, la convergence s'avère monotone mais plus lente.

7.8.2.2. Variation de τ (décroissance) : trop faible = liens saccadés, trop fort = trop d'amortissement

Dans la mise à jour de base du DS,

$$\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) + \eta \big[S(i,j) - \tau \, \omega_{i,j}(t) \big],$$

le paramètre $\tau > 0$ introduit une forme de **décroissance** (ou "amortissement") agissant sur $\omega_{i,j}$. Intuitivement, plus τ est élevé, plus on "rabaisse" tout lien $\omega_{i,j}$ proportionnellement à sa valeur, forçant ses variations à être vite contrées. Au contraire, un τ très petit laisse les liaisons croître ou diminuer sans être suffisamment rappelées vers zéro. Un **mauvais** choix de τ provoque donc des **oscillations** ou une **faible** structuration des clusters, selon qu'il est trop faible ou trop fort.

A. Quand τ est trop faible

Lorsque τ est très petit, la contribution $-\tau\omega_{i,j}(t)$ est trop faible pour **freiner** efficacement l'évolution de $\omega_{i,j}$. Si la synergie S(i,j) fluctue légèrement ou si un recuit simulé injecte du bruit, les liaisons $\omega_{i,j}$ deviennent **instables**, réagissant de manière excessive aux variations locales. Une **petite** différence entre deux itérations peut alors provoquer un **grand saut**, suivi d'une correction inverse tout aussi marquée, générant des oscillations continues.

Cette situation correspond à un **amortissement insuffisant**, où la valeur cible $S(i,j)/\tau$ n'est pas suffisamment imposée pour **dissiper** les fluctuations et stabiliser la dynamique du SCN.

Dans ces conditions, le **SCN** éprouve des difficultés à **converger** vers un arrangement stable. Les **clusters** ou sous-ensembles coopératifs ne parviennent pas à se maintenir, car des liaisons pourtant utiles peuvent chuter brutalement à la moindre fluctuation de synergie ou sous l'effet d'un mécanisme annexe comme l'**inhibition** ou le **bruit**. Le réseau oscille alors entre différentes configurations sans parvenir à se fixer, donnant lieu à un **comportement erratique** ou à des **micro-cycles** persistants, compliquant la stabilisation du système.

Cette situation est comparable à un **système mass-ressort** avec un coefficient de **frottement** trop faible, où la masse entre en **oscillation** au lieu de converger vers son état d'équilibre. Dans le **DSL**, c'est le terme $\tau \omega_{i,j}(t)$ qui remplit ce rôle d'amortissement. Lorsque τ est trop petit, le système manque de **damping**, ce qui empêche la stabilisation des liens et favorise des fluctuations persistantes au sein du **SCN**.

B. Quand τ est trop fort

À l'autre extrême, un τ très grand entraîne un terme $-\tau\omega_{i,j}(t)$ dominant, provoquant une **décroissance rapide** des pondérations. Dès qu'un lien $\omega_{i,j}$ commence à s'élever, il est aussitôt ramené **proche de zéro** à l'itération suivante. Cette dynamique limite la **durée** des connexions montantes et conduit à une structure de réseau **uniforme et peu différenciée**, où les pondérations restent faibles et empêchent la formation de clusters marqués.

Dans ce cas, même si une synergie S(i,j) est élevée, la force du lien $\omega_{i,j}$ ne peut jamais se maintenir à un niveau significatif. L'inertie du système est trop forte et amortit rapidement toute montée en puissance des connexions. En conséquence, le **SCN** peine à former des **clusters** stables, car aucun lien n'a le temps de se consolider, et la somme $\sum_{i,j} \omega_{i,j} S(i,j)$ reste sous-exploitée.

Un tel réseau ne parvient pas à **valoriser** la synergie perçue, car la décroissance induite par τ prend systématiquement le dessus, empêchant les connexions de se renforcer durablement. Cela conduit à un **SCN** en état quasi nul, où la structure reste diffuse et incapable de générer des **partitions nettes**. Le **clustering** est alors inefficace, car aucune liaison ne persiste assez longtemps pour stabiliser des regroupements d'entités compatibles.

C. Le Juste Milieu et l'Approche Adaptive

Le **rôle** de τ doit s'apprécier conjointement à η . Un η modéré et un τ trop faible donneront encore lieu à des oscillations, un τ trop fort gommera toute différenciation. Il existe généralement un **compromis** où, pour un η donné, on choisit un τ garantissant une **vitesse** de relaxation correcte tout en évitant oscillations ou écrasement.

Il est possible, tout comme pour η , de faire **varier** τ dans le temps. Par exemple, on commence avec un τ plus faible, permettant aux liaisons de prendre forme, puis on augmente τ pour figer (stabiliser) la structure obtenue. Cela ressemble, dans l'analogie mass-ressort, à un frottement qui grandit avec le temps pour "sceller" la position finale.

Souvent, la valeur de τ se fixe par essai/erreur ou par un protocole de cross-validation sur quelques benchmarks, afin de trouver un **point** où la formation de clusters est suffisamment soutenue pour émerger, tout en assurant que les oscillations s'avèrent amorties. Dans des systèmes comportant recuit ou inhibition, on reparamètre τ également en fonction de ces autres mécanismes.

7.8.2.3. Variation de γ (Inhibition) : Parcimonie, Densité du Réseau. Graphiques Illustratifs

Dans la dynamique **inhibitrice** (voir chap. 4 et 7.4), un **terme** $-\gamma \sum_{k \neq j} \omega_{i,k}(t)$ est ajouté à la mise à jour des liens $\omega_{i,j}$. Le **paramètre** $\gamma > 0$ régule la **compétition** entre les liaisons sortant d'un même nœud i. Lorsque γ est élevé, un nœud tend à privilégier un **nombre restreint** de connexions fortes, favorisant un **réseau parcimonieux**. À l'inverse, une valeur faible de γ atténue cette compétition, maintenant un **SCN** plus dense, où les connexions restent nombreuses et moins spécialisées.

A. Rappel du Mécanisme d'Inhibition

La **formule** actualisant $\omega_{i,j}$ peut prendre la forme :

$$\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) + \eta \big[S(i,j) - \tau \,\omega_{i,j}(t) \big] - \gamma \sum_{k \neq j} \,\omega_{i,k}(t).$$

Le **terme** $-\gamma \sum_{k\neq j} \omega_{i,k}(t)$ traduit l'**inhibition latérale**, où l'augmentation de certaines liaisons $\omega_{i,k}$ par un nœud i entraîne une pénalisation supplémentaire sur $\omega_{i,j}$. Ce mécanisme limite ainsi le **degré moyen** de i, empêchant la formation de connexions excessives et favorisant une sélection plus stricte des liaisons les plus pertinentes.

B. Variation Dynamique de y

Plutôt que de fixer γ à une valeur **constante**, il est possible de le **faire évoluer** dynamiquement au cours du temps. Une **phase initiale tolérante** avec un γ faible permet au réseau d'explorer un large éventail de liaisons, tandis qu'une **phase finale plus sélective** avec une augmentation progressive de γ favorise la compétition et conduit à un **réseau plus économe** en connexions.

Une approche simple repose sur une **loi linéaire**, où $\gamma(t)$ évolue selon $\gamma_0 + \alpha t$, garantissant une transition progressive entre exploration et spécialisation. Une autre option est une **stratégie adaptative**, ajustant γ en fonction de la densité moyenne des liaisons. Si $\bar{\omega}(t)$ devient trop

élevée, γ est augmenté pour renforcer la sélection, tandis que si elle est trop basse, il est réduit afin d'éviter un appauvrissement excessif des connexions.

C. Parcimonie et Densité: Points Clés

Un réseau **parcimonieux** se caractérise par des degrés moyens faibles, chaque nœud ne conservant qu'un **petit** nombre de connexions réellement pertinentes. Une γ élevée favorise cette parcimonie, car un nœud i ne peut maintenir simultanément plusieurs liaisons fortes sans que la somme $\sum_{k\neq j} \omega_{i,k}$ n'augmente, ce qui entraîne une diminution collective des pondérations $\omega_{i,j}$

La **densité** globale est le pourcentage de couples (i,j) dont le poids $\omega_{i,j}$ excède un seuil θ ou, plus simplement, la **moyenne** $1/n(n-1)\sum_{i\neq j}\omega_{i,j}$. Une γ faible maintient un **niveau** de compétition réduit, ce qui incite plus de liaisons $\omega_{i,j}$ à exister simultanément, rendant le réseau **plus dense**.

D. Graphiques Illustratifs

On peut observer, à la fin d'une simulation ou en cours d'exécution, la relation entre la valeur de γ et la **densité** moyenne des liaisons $\bar{\omega}$. En général, lorsque γ augmente, la densité **diminue**, car une compétition plus forte incite chaque nœud à privilégier un plus petit nombre de connexions.

Si $\gamma(t)$ est **croissant** dans le temps, on peut représenter la **densité** $\bar{\omega}(t)$ ou la "courbe" du degré moyen. Au début, le réseau est **épais**, puis devient plus "parcimonieux" quand $\gamma(t)$ force le tri entre liens vraiment bénéfiques et liens modestes.

Des graphes "instantanés" (ex. degré vs. itération) ou des visualisations du **réseau** montrent que, lorsque γ est faible, on a beaucoup de liaisons transversales, alors que quand γ se renforce, la **structure** en sous-groupes clairement délimités apparaît.

E. Conclusion sur la Variation de y

Le paramètre γ sert à doser la compétition latérale :

- Faible $\gamma \Rightarrow$ réseau dense, chaque entité peut cultiver plusieurs liaisons.
- Fort $\gamma \Longrightarrow$ parcimonie plus marquée, conduisant un nœud à ne garder que ses liens $\omega_{i,j}$ les plus profitables.

Ajuster la **loi** de $\gamma(t)$, par exemple en commençant avec une valeur basse puis en l'**augmentant** progressivement, permet d'abord une **phase** d'exploration large avec de multiples liaisons, puis une **sélection** progressive des connexions les plus pertinentes. Cela aboutit à un **réseau** plus clairsemé et mieux structuré, facilitant l'interprétation et la lisibilité des relations établies.

Les **graphes** (d'évolution de densité, ou de l'indice de parcimonie) illustrent comment la **variation** de γ influe sur la **structuration** du SCN et la **formation** de clusters.

7.8.3. Mesures de Performance (Énergie, Cohésion, Temps de Convergence)

Dans l'optique d'évaluer les **performances** d'un **SCN** ou d'une configuration Ω obtenue après un certain nombre d'itérations, il est utile de disposer de **mesures** quantitatives et qualitatives. Qu'il s'agisse de s'assurer qu'on a **minimisé** l'énergie \mathcal{J} (au sens du modèle introduit en chap.

2.4 et 7.2), de vérifier la **cohésion** interne des clusters, ou encore de chronométrer la **vitesse** de convergence, ces mesures informent sur la **qualité** de la solution et le **coût** algorithmique.

7.8.3.1. $\mathcal{J}(\Omega)$ ou Autre Fonction d'Évaluation (Modularité, Densité Intra-Cluster)

Pour mesurer la **qualité** d'une structure de pondérations Ω (le SCN final) ou pour **comparer** deux configurations, on recourt à des **fonctions** ou **métriques** d'évaluation. La plus fréquente au sein du DSL est l'énergie \mathcal{J} (voir chap. 7.2.1), mais on peut également employer des **indices** de cohésion ou de **modularité**, spécialement si l'on désire évaluer la **qualité** d'un **clustering** implicite. Cette section décrit :

- La fonction d'énergie \mathcal{J} ,
- Les **mesures** de cohésion et de modularité,
- La **complémentarité** entre ces indicateurs dans l'analyse du SCN.

A. Énergie Finale : $\mathcal{J}(\Omega)$

La **descente** DSL s'interprète fréquemment comme la **minimisation** (locale) d'une **fonction** d'énergie. Un schéma générique serait :

$$\mathcal{J}(\mathbf{\Omega}) = -\sum_{i,j} \omega_{i,j} S(i,j) + \frac{\tau}{2} \sum_{i,j} \left[\omega_{i,j} \right]^2 + \dots$$

Le premier terme **encourage** la maximisation de la synergie $\sum \omega_{i,j} S(i,j)$, le second terme **pénalise** la croissance démesurée des liens (via τ), et on peut ajouter d'autres volets (inhibition, etc.).

Une configuration Ω obtenant une valeur $\mathcal{J}(\Omega)$ plus faible est censée être meilleure au sens de la synergie "cohérente" et du "coût" modéré des liaisons. Dans un scénario stationnaire, on compare souvent \mathcal{J} à l'issue de la convergence (la version DSL classique vs. une version enrichie en recuit ou heuristiques). Une différence notable de \mathcal{J} en faveur d'une méthode signale qu'elle échappe mieux aux minima locaux.

Sur un **cas** d'essai (par ex. 30 entités, 2 minima locaux, chap. 7.8.1.1), on calcule $\mathcal{J}(\Omega^{(\text{final})})$. Si la dynamique simple reste piégée dans un arrangement à $\mathcal{J} \approx -100$ et que la version recuit aboutit à $\mathcal{J} \approx -120$, on conclut à une **meilleure** solution pour la seconde.

B. Mesures de Cohésion ou Modularité

Lorsque le DSL a vocation de **clustering** implicite, on s'intéresse à la **densité** ou à la **compacité** des groupes formés. On peut définir :

$$cohesion(C) = \sum_{i,j \in C} \omega_{i,j},$$

le poids interne total. Un **cluster** C s'avère solide si cohesion(C) est grand, et si les liens intercluster demeurent faibles.

La **modularité** (type Newman-Girvan) se calcule sur un **graphe** pondéré. Soit $m = 1/2 \sum_{i,j} \omega_{i,j}$. Pour une partition $\{C_1, ..., C_k\}$ identifiée, la modularité s'évalue en comparant la somme

des liaisons intra-cluster au **hasard** attendu. Une valeur **élevée** (typiquement > 0.3/0.4) indique une séparation nette en communautés.

Dès lors que \mathcal{J} est un **critère** purement énergétique, on peut le compléter par des **mesures** de cohésion ou modularité pour avoir un **angle** plus lisible sur la formation de **clusters**. Un DSL "bien convergé" peut présenter une **énergie** satisfaisante, mais on aime savoir si l'organisation est "lisible" (quelques clusters denses), ce que la modularité ou la densité intra-cluster clarifient.

C. Indicateurs Avancés: Représentation Symbolique ou Probabiliste

Si le **DSL** manipule des entités symboliques comme des règles ou des concepts, un indicateur de **cohérence** sémantique peut être ajouté. Un cluster regroupant des symboles proches dans une **ontologie** obtient un **score élevé**, tandis qu'un cluster mélangeant des symboles contradictoires reçoit un **score plus faible**.

Dans des modèles plus avancés (entités = distributions), la **similarité** S(i,j) elle-même dérive d'une probabilité. On peut alors vérifier si la **partition** finale correspond à un regroupement pertinent, par ex. via l'**entropie** intra-cluster, ou le Kullback-Leibler moyen entre entités d'un même cluster.

D. Choix de la Mesure d'Évaluation

La **fonction** d'énergie \mathcal{J} rend compte de la **logique** interne du DSL, tandis que d'autres mesures (modularité, cohésion) évaluent la **qualité** d'un **clustering** de manière plus standard ou plus "lisible". Les deux angles se complètent :

- \mathcal{J} indique si on a atteint un minimum local/globalseLon la descente DSL,
- La modularité ou la densité intra-cluster informent sur la forme et la clarté des clusters.

Dans certains projets (ex. détection de communautés), on privilégiera la **modularité** ou l'**ARI** (adjusted Rand index, si on possède un ground truth). Dans d'autres (ex. partition symbolique), on recourra à un **score** sémantique. Le **DSL** ne dicte pas un unique critère, donc on choisit selon la tâche et la facilité de mise en œuvre.

7.8.3.2. Temps CPU / Itérations Jusqu'à un Seuil de Stabilité

Lorsqu'on **évalue** un algorithme DSL (Deep Synergy Learning) dans des expériences numériques, on ne se limite pas à la **qualité** du résultat final (ex. \mathcal{J} ou modularité). On souhaite également savoir **combien** de temps de calcul il faut pour y parvenir. Deux **indicateurs** reviennent alors fréquemment :

- Le **temps** (CPU) écoulé, reflétant la **complexité** effective en environnement informatique réel.
- Le **nombre** d'**itérations** jusqu'à ce que le SCN se "stabilise" (au sens où $\|\omega(t+1) \omega(t)\|$ devient minuscule).

Ces mesures s'emploient pour comparer les **dynamiques** (DSL classique vs. recuit, heuristiques, etc.) d'un point de vue **praticable** et **opérationnel**.

A. Mesure du Temps CPU dans le Cadre DSL

Le **DSL** calcule, à chaque itération t, une **nouvelle** version de $\omega_{i,j}(t+1)$. Si le réseau compte n entités, on peut avoir jusqu'à $O(n^2)$ liaisons. Naïvement, la **complexité** d'une itération s'élève donc à $O(n^2)$. En pratique, avec des optimisations ou des restrictions (k-NN, inhibition partielle), le nombre effectif de liaisons à traiter peut-être **réduit**.

Chaque itération coûte approximativement $C_{\text{base}} \times n^2$ unités de temps, où C_{base} dépend de l'implémentation. La somme de ces coûts sur $N_{\text{itér}}$ itérations donne le **temps** total. Ainsi, si l'algorithme effectue un grand nombre d'itérations, le coût croît **fortement**. Cela motive le **suivi** du nombre d'itérations nécessaire à la **stabilisation**.

Supposons qu'une **version** DSL classique converge en 100 itérations, tandis qu'une **version** DSL + recuit (plus complexe) en requiert 200. On doit mesurer aussi l'éventuelle **différence** dans le coût par itération (ex. le recuit ajoute du calcul). Le **temps** CPU global dépend donc (1) du coût par itération, (2) du nombre total d'itérations.

B. Itérations Jusqu'à un Seuil de Stabilité

En l'absence de formulation explicite, on se dote d'un seuil ϵ tel que, lorsqu'au plus grand changement d'un lien entre deux itérations $\max \left| \omega_{i,j}(t+1) - \omega_{i,j}(t) \right| \leq \epsilon$, on considère le **réseau** stabilisé. Une autre option est de regarder la **variation** $\Delta \mathcal{J}(\Omega(t))$ sur la fonction d'énergie, ou l'évolution d'un indice de clusters.

Lorsque le critère ϵ est franchi, on note $N_{\rm it\acute{e}r}$, qui sert d'**indicateur** pour mesurer la **rapidité** de convergence. Un $N_{\rm it\acute{e}r}$ plus faible signifie que l'algorithme atteint plus rapidement un état stable. De plus, cet indicateur est indépendant de la vitesse CPU, ce qui permet une comparaison objective entre différentes méthodes. Par exemple, si un **DSL classique** atteint la stabilité en **150 itérations** tandis qu'une **heuristique globale** en nécessite **600**, cela met en évidence une différence significative en termes de **vitesse** algorithmique.

On doit souvent répéter l'expérience (multi-run) pour différentes **initialisations** $\omega_{i,j}(0)$ (ou bruit stochastique), car $N_{\text{itér}}$ peut fluctuer sensiblement d'un essai à l'autre, selon la "distance" initiale par rapport à un attracteur.

C. Interprétation

Dans un **benchmark**, on compile à la fois (1) le temps CPU total, et (2) le nombre d'itérations. Il peut arriver qu'un algorithme effectue plus d'itérations mais chaque itération soit plus légère (sparse?), ou inversement. Le **produit** $O(n^2) \times N_{\text{itér}}$ constitue un ordre de grandeur pour la **complexité** globale.

Dans des applications temps réel ou en flux (chap. 9), on ne peut pas laisser le DSL tourner indéfiniment. On fixe un **budget** maximal d'itérations ou un **budget** de temps. Un algorithme plus gourmand en itérations risque de s'arrêter prématurément, en-dessous d'une convergence stable.

Si une **version** DSL, plus globale (recuit, inhibition adaptative), accroît la probabilité d'atteindre un minimum global meilleur, elle peut demander plus d'itérations (ou plus de CPU) pour y parvenir. Selon l'objectif (précision vs. temps), on peut préférer la méthode plus simple ou la méthode plus globale.

7.8.3.3. Outils de Visualisation (Carte de Chaleur, Courbes $\omega_{i,j}(t)$)

Pour **analyser** la dynamique d'un **SCN**, il ne suffit pas toujours de s'appuyer uniquement sur des valeurs numériques comme l'énergie finale ou la modularité. Il peut être utile de **visualiser** l'évolution des pondérations $\omega_{i,j}$ au fil des itérations ou d'examiner directement la structure finale du réseau et des **clusters** qui en émergent. Les **outils** de visualisation aident à comprendre :

- Comment se **répartissent** les valeurs $\omega_{i,j}$ dans l'espace des entités,
- Comment $\omega_{i,j}(t)$ varie dans le temps (croissance, décroissance, saturation),
- Où se **regroupent** les entités (clusters).

Deux approches de base se distinguent souvent : la **carte de chaleur** (heatmap) et les **courbes** temporelles des liens.

A. Carte de Chaleur (Heatmap)

La **carte de chaleur** (heatmap) consiste à représenter la matrice $\{\omega_{i,j}\}$ sous forme d'une **image**, chaque case (i,j) est colorée selon la valeur de $\omega_{i,j}$. Lorsque le réseau se stabilise, la heatmap donne un aperçu direct des **régions** (ou blocs) où les pondérations sont fortes, et des zones quasi nulles.

Visualiser ω en "carte de chaleur" permet de **repérer** facilement :

- Des **groupes** : s'il y a un bloc diagonal (ou un bloc "hors-diagonal") de couleurs vives (valeurs élevées), cela signale un **cluster** cohérent.
- Des liens parasites : si certains $\omega_{i,j}$ sont isolés en dehors du bloc principal, on identifie des connexions inattendues ou transversales.
- La **progression**: en affichant la heatmap à différentes itérations (t=0, t=10, t=50...), on voit comment la matrice se densifie (certains blocs deviennent colorés), ou au contraire s'éclaircit quand la compétition ou le recuit modifie les liens.

On définit une **échelle** de couleur (ex. du bleu foncé pour $\omega \approx 0$ au rouge pour ω maximal). Si on introduit un ω_{max} en saturation, on veille à "clipper" les valeurs supérieures. On peut opter pour un tri des entités (ordre des lignes/colonnes) en fonction d'un clustering préalable afin de faire ressortir plus clairement les blocs.

B. Courbes $\omega_{i,i}(t)$

Une autre façon de **suivre** le réseau DSL est de sélectionner quelques paires (i,j) (celles qui représentent un cluster important, ou un lien inter-groupe) et de **tracer**, au fil du temps t, la courbe $\omega_{i,j}(t)$. On peut aussi tracer le "degré" d'un nœud $\sum_j \omega_{i,j}(t)$. Ainsi, on voit si un lien s'élève rapidement, puis se tasse, ou s'il oscille avant de se stabiliser.

Cela aide à **repérer** :

• Des **oscillations** : signaux d'un paramétrage η , τ mal réglé ou d'un γ trop faible (inhibition insuffisante).

- Des **verrous** : si un lien censé être fort stagne vers 0, c'est qu'il subit un amortissement ou qu'il existe une compétition intense avec d'autres liens.
- La **phase** de recuit : on observe la variabilité plus élevée de ω au début, décroissant à mesure que la température baisse.

En couplant les **courbes** $\omega_{i,j}(t)$ à la **carte de chaleur**, on obtient une vision micro (quelques liens clés) et macro (la structure complète du réseau). Ce double point de vue est souvent essentiel à la **compréhension** fine de la dynamique DSL.

C. Autres Visualisations

Si l'on dispose d'un embedding associant chaque entité à un point (ex. PCA ou t-SNE), on peut **montrer** la force des liens $\omega_{i,j}$ comme des arêtes plus ou moins épaisse. On voit ainsi la formation de **clusters** dans l'espace projeté.

Tracer la courbe $\mathcal{J}(\omega(t))$ permet de **suivre** la descente d'énergie, utile pour détecter plateaux, minima locaux ou transitions abruptes.

7.9. Études de Cas

Dans cette section 7.9, nous passons des **principes** et **méthodes** (recuit simulé, heuristiques globales, inhibition avancée, etc.) à des **illustrations concrètes**. L'idée est de valider expérimentalement la dynamique d'**optimisation** et d'**adaptation** dans des scénarios plus ou moins réalistes, pour vérifier :

- La **capacité** du SCN (Synergistic Connection Network) à échapper à des configurations sous-optimales,
- L'efficacité des méthodes introduites (recuit, heuristiques) face à différents minima locaux,
- L'impact sur la formation de clusters, la rapidité de convergence, et la qualité globale.

7.9.1. Cas de Simulation Numérique

AAfin de mieux contrôler les paramètres et de comprendre les phénomènes en jeu, l'analyse débute par un **cas simplifié** avec un **petit réseau** de 10 à 20 entités, conçu pour présenter **2 ou 3 minima locaux** identifiés à l'avance. Cette configuration, bien que réduite, permet d'observer de manière contrôlée la **dynamique** du **DSL** et d'évaluer l'impact des algorithmes d'optimisation, tels que le **recuit simulé** ou les **heuristiques**, dans un cadre expérimental.

7.9.1.1. Petit Réseau de 10-20 Entités avec 2-3 Minima Locaux

Il est souvent **instructif**, pour tester un algorithme DSL (Deep Synergy Learning) et ses variantes (recuit, heuristiques globales, etc.), de se placer sur un **réseau** de taille modeste (d'une dizaine à une vingtaine d'entités). En outre, on peut **fabriquer** ou **configurer** la synergie S(i,j) afin de mettre en évidence **plusieurs** minima locaux, illustrant la **difficulté** d'échapper à certains puits et la nécessité d'heuristiques ou de recuit.

A. Configuration du Réseau

On sélectionne un petit $n \in [10, 20]$. Chaque entité \mathcal{E}_i peut être associée à un **vecteur** \mathbf{x}_i de faible dimension (2D, 3D) ou à un label, de manière à **calculer** la synergie $S(\mathcal{E}_i, \mathcal{E}_j)$. On veille à créer une répartition qui admette plusieurs arrangements de clusters.

Pour garantir l'existence de **plusieurs attracteurs** dans l'évolution du **SCN**, on peut structurer l'espace des connexions en définissant trois **sous-groupes** distincts *A*, *B* et *C*, dont la **cohérence interne** est forte. Afin de permettre l'émergence de plusieurs partitions viables, des **liaisons inter-groupes** de **force intermédiaire** sont ajoutées, rendant possible l'apparition de configurations alternatives.

L'initialisation des **pondérations** $\omega_{i,j}(0)$ est effectuée avec des valeurs faibles ou aléatoires sur un intervalle $[-\epsilon, \epsilon]$, afin de ne pas induire d'organisation prédéterminée. La **dynamique DSL** est ensuite exécutée avec ou sans **recuit simulé** ou heuristique d'optimisation, et la règle d'évolution des poids suit :

$$\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) + \eta [S(i,j) - \tau \omega_{i,j}(t)] + \xi_{i,j}(t),$$

où $\xi_{i,j}(t)$ est un bruit stochastique contrôlé dans le cadre du **recuit simulé**.

L'expérience est répétée sur **20 exécutions** ou plus afin d'analyser la répartition des convergences et d'évaluer **quelle proportion de runs atteint chaque attracteur**, permettant ainsi d'identifier les **configurations dominantes** au sein du SCN.

B. Exemples de Minima Locaux

Dans un SCN, plusieurs configurations d'équilibre peuvent exister, chacune constituant un minimum local où la dynamique DSL tend naturellement à converger. Ces minima correspondent à différentes manières de structurer le réseau en clusters, chacune ayant une énergie associée notée J\mathcal{J}.

Un premier clusterement, noté $\Omega^{(1)}$, regroupe par exemple les entités $\{\mathcal{E}_1, ..., \mathcal{E}_k\}$ dans un groupe A, et $\{\mathcal{E}_{k+1}, ...\}$ dans un groupe B, formant ainsi une partition stable du réseau avec une énergie associée $\mathcal{J}^{(1)}$.

Un second clusterement, $\Omega^{(2)}$, peut être obtenu en **modifiant légèrement la structure** du réseau, par exemple en déplaçant deux entités dans un autre groupe. Ce nouvel état représente une **variation mineure**, mais qui peut suffire à influencer la dynamique d'évolution du SCN. Son énergie $\mathcal{J}^{(2)}$ est souvent proche de $\mathcal{J}^{(1)}$, voire légèrement inférieure si la réorganisation optimise les synergies.

Un troisième clusterement, $\Omega^{(3)}$, peut apparaître en introduisant une configuration encore différente, où la structure des liens et des groupes est légèrement modifiée. Cet état peut être plus **élevé en énergie** ou comparable aux deux premiers, rendant la descente DSL plus complexe en raison de la présence de **plusieurs puits énergétiques similaires**.

La présence de **plusieurs minima locaux** complique l'évolution du SCN, car sans heuristique additionnelle comme le **recuit simulé**, la dynamique DSL risque de rester bloquée dans un état sous-optimal, empêchant l'atteinte d'une **solution globalement plus synergétique**.

C. Indicateurs et Mesures

L'évaluation des différentes configurations atteintes par la dynamique DSL repose sur plusieurs **indicateurs quantitatifs** permettant de caractériser la convergence et la qualité des solutions obtenues.

L'énergie finale $\mathcal{J}(\mathbf{\Omega}^*)$ est l'un des principaux critères permettant de juger l'optimalité d'un état atteint. Elle peut être définie par la fonction \mathcal{J} :

$$\mathcal{J}(\mathbf{\Omega}) = -\sum_{i,j} \omega_{i,j} S(i,j) + \frac{\tau}{2} \sum \omega_{i,j}^2.$$

Lorsque plusieurs exécutions de la dynamique aboutissent à des valeurs similaires $\mathcal{J}^{(1)}$, $\mathcal{J}^{(2)}$, $\mathcal{J}^{(3)}$, cela indique l'existence de **plusieurs attracteurs** énergétiques où le SCN peut se stabiliser.

Le **temps de convergence** constitue un indicateur essentiel, évaluant le nombre d'**itérations** nécessaires pour que la norme de variation des pondérations $\|\omega(t+1) - \omega(t)\|$ atteigne un seuil δ . Cette mesure permet de comparer la rapidité des différentes approches, qu'il s'agisse du **DSL seul**, du **DSL avec recuit simulé** ou du **DSL avec heuristiques additionnelles**.

Enfin, la **cohésion des clusters** est étudiée à l'aide d'indicateurs structurels tels que la **modularité du réseau** ou la **densité intra-cluster**. Ces analyses permettent de déterminer si la partition obtenue est **cohérente et lisible** ou si l'arrangement final des connexions demeure **confus et mal structuré**.

D. Observations

L'analyse des résultats obtenus dans différentes conditions révèle plusieurs comportements typiques du SCN.

Lorsque la dynamique DSL est appliquée sans recuit ni heuristique additionnelle, les simulations montrent une convergence rapide, en un nombre d'itérations relativement faible. Toutefois, cette descente rapide conduit fréquemment à un minimum local, tel que $\Omega^{(1)}$ ou $\Omega^{(2)}$, selon l'initialisation aléatoire du réseau. Le SCN se retrouve ainsi piégé dans une structure stable mais sous-optimale en énergie, rendant difficile la transition vers un état plus synergétique.

L'ajout d'un recuit simulé modéré au début de l'apprentissage permet d'autoriser l'exploration de plusieurs structures alternatives. Dans ce cas, certaines trajectoires dynamiques montrent un basculement d'un attracteur local $\Omega^{(1)}$ vers un état $\Omega^{(2)}$ présentant une énergie plus faible. Toutefois, cette approche a un coût computationnel, car la durée nécessaire pour atteindre la stabilisation finale peut s'accroître en raison de la perturbation stochastique introduite.

Une alternative consiste à **multiplier les exécutions** de la dynamique DSL et à sélectionner, parmi plusieurs runs, la configuration Ω aboutissant à la plus faible énergie finale. Cette approche de type **sélection multiple** peut augmenter significativement la probabilité de convergence vers $\Omega^{(2)}$ ou $\Omega^{(3)}$, bien qu'elle implique un **surcoût global** lié à la répétition des exécutions.

7.9.1.2. Comparaison Recuit vs. Heuristique vs. Basic DSL

Le **Deep Synergy Learning (DSL)** peut se décliner en plusieurs **variantes** lorsqu'il s'agit d'échapper à des minima locaux ou de chercher une configuration de réseaux plus globale. Il est ainsi naturel de mettre en parallèle :

- une **version basique** (sans recuit ni heuristique),
- une **version recuit simulé** (avec injection de bruit et planning de température),
- une **version heuristique globale** (par exemple un petit algorithme génétique appliqué à ω , ou un "shake" ponctuel, ou encore un protocole multi-run).

Cette comparaison se fait généralement sur un **même** problème de référence (voir § 7.9.1.1 pour un réseau de 10–20 entités et 2–3 minima locaux). Le but est de mesurer la **qualité** de la solution finale, le **temps** requis, la robustesse face à l'initialisation, et la **probabilité** d'atteindre un arrangement d'énergie plus faible.

A. Approche Basic DSL

La version dite "classique" du DSL met à jour les pondérations $\omega_{i,j}$ uniquement via des règles locales :

$$\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) + \eta \left[S(i,j) - \tau \,\omega_{i,j}(t) \right].$$

Cette formule converge souvent **rapidement**, avec une compétition ou une inhibition présentes mais appliquées de manière fixe ou modérée. Son principal inconvénient réside dans sa **tendance** à rester piégée dans un minimum local. Dès que la descente locale atteint un puits d'énergie, aucun mécanisme ne favorise réellement une exploration plus large pour en sortir. Dans des tests comportant 2 à 3 minima d'énergie similaire, la descente DSL simple conduit fréquemment à des configurations sub-optimales, bien qu'en termes de **temps de convergence**, elle demeure la plus rapide.

B. Approche DSL + Recuit Simulé

Dans cette version, on ajoute un **terme stochastique** $\xi_{i,j}(t)$ dont l'amplitude est contrôlée par une **température** T(t). Il se produit alors deux étapes majeures dans la dynamique :

- une **phase chaude**, où le bruit est assez fort pour permettre de franchir les barrières d'énergie et donc de sortir des vallées locales,
- une **phase de refroidissement**, où le bruit décroit, stabilisant la configuration dans une région d'énergie plus basse.

Ce recuit simulé requiert un **calibrage** délicat du planning de température (cf. 7.3.1.3). S'il est bien paramétré, on obtient souvent une **amélioration** notable de la solution finale (énergie plus basse, clustering plus cohérent), au prix d'un **plus grand** nombre d'itérations et d'un coût CPU plus élevé, car la phase chaude nécessite du temps pour que la dynamique explore suffisamment et la phase froide ne peut pas être trop abrégée.

$C.\ Approche\ DSL + Heuristique\ Globale$

Plutôt que de moduler la température, on peut se tourner vers des **heuristiques** plus globales ou plus disruptives. Un petit algorithme génétique, par exemple, va considérer plusieurs configurations ω à la fois, les "croiser" ou les "muter", cherchant une solution combinatoire plus "haute". On peut aussi introduire un "shake" régulier, c'est-à-dire réinjecter, toutes les 20 itérations, un bruit fort sur un sous-ensemble de liens ou perturber la matrice ω pour sortir d'un attracteur local.

De telles stratégies peuvent conduire à des **solutions** de très bonne qualité, parfois au-dessus même de ce que permet le recuit, mais leur **mise en œuvre** est souvent plus complexe et leur **coût** potentiellement plus élevé. Les heuristiques globales exigent en effet de multiples évaluations de la fonction d'énergie ou une gestion de populations (dans le cas d'un GA). On peut alors gagner en robustesse, en diminuant la dépendance à l'initialisation, mais la convergence finale peut demander encore plus de temps si on n'opère pas avec parcimonie.

D. Observations Typiques

Dans la majorité des scénarios, la **version** DSL basique atteint assez vite un **minimum local**, s'y fige et donne un niveau d'énergie intermédiaire. Les versions plus avancées (recuit, heuristique) consacrent plus d'itérations et de CPU à l'exploration, échappent aux barrières locales et finissent avec une énergie plus basse. Le paramétrage (planning de température, intensité des shakes, population de l'algorithme génétique) influe beaucoup sur la performance.

Pour un **petit réseau** de 10–20 entités, on peut observer des chiffres concrets :

– la descente simple converge en 150–200 itérations,

- le recuit peut en demander 300-400 pour se "refroidir",
- l'heuristique globale (ex. GA) peut nécessiter 10 ou 20 générations, chacune traitant plusieurs configurations ω .

Cependant, la probabilité d'aboutir à la configuration d'énergie la plus basse grimpe sensiblement avec recuit ou heuristiques (ex. 20 % pour la descente pure vs. 70–80 % pour le recuit, selon la complexité du paysage énergétique).

7.9.1.3. Graphiques et Discussion

Lorsqu'on compare différentes variantes du **DSL** (Deep Synergy Learning) — par exemple, une version "basique", une version "recuit simulé", une version "heuristique globale" — il est souvent essentiel de **visualiser** les résultats et l'évolution de la dynamique, au-delà de simples chiffres (énergie finale, modularité). Les **graphiques** suivants sont très utiles pour **discuter** et **interpréter** les phénomènes :

- Courbe de l'Énergie \mathcal{J} au fil du temps,
- Heatmap ou matrice des pondérations $\omega_{i,j}$,
- Clusterisation ou réseau final (avec éventuellement un affichage 2D/3D).

Ces représentations éclairent la **convergence**, la **structure** des clusters, et la **capacité** de l'algorithme à franchir ou non un minimum local.

A. Représentation de l'Énergie J au fil des Itérations

L'évolution de l'énergie $\mathcal J$ au cours du temps constitue un indicateur essentiel permettant d'analyser la **dynamique de convergence** des différentes variantes de l'algorithme DSL. Pour chaque version du modèle, incluant la **DSL basique**, la **DSL avec recuit simulé** et la **DSL couplée à une heuristique d'optimisation**, on peut représenter la fonction $\mathcal J(\Omega(t))$ en fonction du nombre d'**itérations** t.

Le tracé standard d'une telle courbe adopte un axe des abscisses représentant l'itération t, tandis que l'axe des ordonnées affiche la valeur de l'énergie $\mathcal{J}(t)$, soit sous sa forme brute, soit sous une normalisation facilitant la comparaison entre différentes configurations du SCN.

L'analyse de ces courbes met en évidence des **profils caractéristiques** selon la version de l'algorithme utilisée. Dans le cas de la **DSL basique**, la courbe d'énergie montre une **descente rapide** suivie d'une **stabilisation précoce** autour d'une valeur $\mathcal{J}^{(1)}$, correspondant à un **minimum local** dont le SCN ne parvient pas à s'extraire. Lorsque le **recuit simulé** est introduit, la courbe présente des **oscillations initiales** correspondant aux perturbations thermiques du système (phase chaude). Il est courant d'observer une **légère remontée temporaire** de \mathcal{J} , signe d'une exploration active, suivie d'une **descente progressive** vers un état plus optimal $\mathcal{J}^{(2)}$, inférieur à $\mathcal{J}^{(1)}$.

Lorsque des heuristiques globales sont mises en place, comme des méthodes inspirées de l'optimisation génétique, la courbe d'évolution de l'énergie adopte un profil plus irrégulier, avec des variations en dents de scie dues aux ajustements de sélection et de mutation. Cependant, ces approches peuvent aboutir à un niveau d'énergie plus faible, prouvant leur efficacité dans l'évitement des minima locaux.

L'interprétation des courbes permet de comparer les différentes variantes de l'algorithme. Si une version présente une stabilisation précoce de $\mathcal{J}(t)$ à une valeur élevée, cela indique qu'elle reste bloquée dans un minimum sous-optimal. En revanche, un algorithme capable de réduire \mathcal{J} de manière significative au fil des itérations, ou de repousser cette stabilisation à un temps plus tardif, démontre une meilleure capacité d'exploration et une réduction efficace des barrières énergétiques.

B. Visualisation de la Matrice ω (Heatmap)

La matrice des pondérations $\omega_{i,j}$ peut être représentée sous la forme d'une carte de chaleur (heatmap), où chaque cellule (i,j) est colorée en fonction de la valeur de $\omega_{i,j}$. Cette visualisation permet de suivre l'évolution des connexions du SCN et d'identifier les zones de synergie qui se forment au fil des itérations.

En affichant plusieurs **snapshots temporels** (ex. t = 0,50,100,...), on met en évidence la manière dont les blocs de **connexions fortes** se structurent et comment certaines **liaisons disparaissent progressivement**. Un SCN bien organisé révèle généralement des **clusters distincts** sous la forme de **blocs carrés** bien marqués sur la diagonale, tandis que les liens faibles ou parasites s'effacent sous l'effet de l'inhibition ou du recuit simulé.

La **comparaison entre DSL basique et DSL avec recuit** permet d'observer des différences notables. Dans la version classique, certains liens **parasites inter-clusters** peuvent subsister, rendant la structure du réseau plus floue. Avec un recuit bien paramétré, on obtient un **contraste plus marqué** entre les liaisons fortes (zones de synergie renforcées) et les liaisons faibles (disparition progressive des connexions inutiles), ce qui traduit une meilleure organisation des groupes coopératifs.

C. Clusterisation et Réseau Final

Au-delà de la heatmap, la structure finale du SCN peut être représentée sous la forme d'un **graphe pondéré**, où les **nœuds** correspondent aux entités et les **arêtes** sont pondérées par la valeur de $\omega_{i,j}$. En appliquant un **seuil de filtrage** sur les connexions faibles ($\omega_{i,j} < \theta$), on obtient une **vision épurée** du réseau, mettant en évidence les **sous-groupes fortement connectés** qui émergent naturellement.

Dans le cas d'un **DSL basique**, la structure obtenue peut contenir un plus grand nombre de **liaisons moyennes** qui brouillent la distinction entre clusters. En revanche, avec un **recuit simulé** ou une **heuristique d'optimisation**, la séparation entre groupes est **plus nette**, avec des **connexions intra-cluster renforcées** et une élimination efficace des liaisons inter-groupes non pertinentes. Ce type d'analyse permet aussi de vérifier si un **cluster alternatif** (comme $\Omega^{(2)}$ au lieu de $\Omega^{(1)}$) a pu émerger sous l'effet des heuristiques utilisées.

D. Discussion

L'analyse des courbes d'énergie permet souvent de mettre en évidence un croisement des dynamiques. Dans un scénario typique, la courbe $\mathcal{J}(t)$ du DSL basique affiche une descente rapide puis une stabilisation précoce, illustrant l'enfermement dans un minimum local. À l'inverse, un recuit simulé ou une heuristique plus agressive prolonge la phase d'exploration, permettant parfois de franchir une barrière énergétique et d'atteindre un niveau d'énergie plus bas.

Cette amélioration se traduit concrètement par une **meilleure organisation des clusters**, ce qui est visible à travers les heatmaps et les graphes obtenus. Une meilleure séparation des sous-

groupes, avec des connexions bien définies et une **élimination efficace des liens parasites**, démontre la capacité du recuit ou de l'heuristique utilisée à structurer le SCN de manière plus optimale.

Ces visualisations permettent également d'affiner le calibrage des paramètres, notamment en ajustant la température du recuit, la fréquence des perturbations stochastiques, ou encore l'intensité des règles d'inhibition. Si les clusters finaux restent flous, cela peut signifier que la température est restée trop élevée, ou que le filtrage des liaisons n'a pas été suffisamment strict. À l'inverse, une segmentation trop brutale peut être le signe d'un recuit trop rapide ou d'une heuristique trop contraignante, empêchant certaines connexions pertinentes de se stabiliser.

En combinant ces analyses graphiques avec les **mesures quantitatives d'énergie et de convergence**, on obtient ainsi une compréhension plus approfondie de la dynamique du SCN et de la manière dont les différentes méthodes influencent la qualité des regroupements finaux.

7.9.2. Mise en Application Robotique ou Multi-Agent

Les principes d'**optimisation** et d'**adaptation** présentés dans les sections précédentes (recuit, heuristiques, inhibition avancée) trouvent une application directe dans les scénarios **robotique** et **multi-agent**. En effet, un essaim de robots, ou un ensemble d'agents coopératifs, peut faire face à des **défis** de configuration et de répartition des ressources, où la **dynamique** DSL doit se réorganiser en temps réel. Avant de plonger dans les détails (7.9.2.2, 7.9.2.3), rappelons la **configuration** générale de l'essaim de robots décrite en chapitres 2.5.3 et 4.7, et comment elle s'intègre dans la logique du SCN.

7.9.2.1. Rappel Essaim de Robots (Chap. 2.5.3, 4.7)

L'essaim de robots constitue un champ d'application privilégié pour la dynamique **DSL**, déjà évoqué dans plusieurs sections antérieures (en particulier Chap. 2.5.3 à propos de la synergie en robotique, et Chap. 4.7 dans le cadre d'exemples concrets). L'idée sous-jacente est de considérer un ensemble de robots coopérant pour une mission donnée, et de leur permettre de **reconfigurer** leurs liens de communication ou de collaboration $\{\omega_{i,j}\}$ au cours du temps de manière **auto-organisée**. Les robots sont modélisés comme des **nœuds** d'un SCN (Synergistic Connection Network), et la dynamique DSL offre un cadre pour renforcer ou affaiblir les liaisons selon la **synergie** perçue $S(R_i, R_j)$. Les sections qui suivent (7.9.2.2, 7.9.2.3) exploiteront les principes d'optimisation (recuit, heuristiques) à ce contexte robotique.

A. Configuration Générale d'un Essaim



Un **essaim** (**swarm**) est constitué d'un ensemble $\{R_1, ..., R_N\}$ de robots, souvent modulaires, capables de se **disperser** pour couvrir un terrain ou de se **regrouper** pour réaliser une action collective. Chaque robot R_i est équipé de **capteurs** tels que caméra, LIDAR, ultrasons ou GPS, d'**actionneurs** comme des roues, moteurs articulés ou bras robotisés, et d'une **interface de communication** (radio, WiFi, Bluetooth) permettant l'échange de données avec les robots voisins. Les **missions** d'un essaim couvrent divers domaines, allant de l'**exploration** pour la cartographie d'une zone inconnue à la **surveillance** pour la détection d'intrusions, en passant par le **transport en convoi** ou la **formation** de structures géométriques spécifiques.

Dans ce cadre, la **synergie** $S(R_i, R_j)$ exprime la **compatibilité** ou la **complémentarité** entre deux robots. Cette complémentarité peut s'appuyer sur la **distance** (deux robots proches peuvent s'entraider plus facilement) ou sur les **rôles** (un robot de type "capteur" et un robot de type "actionneur" forment un binôme productif). Il peut aussi s'agir de corrélation entre signaux, d'une co-activation dans l'exécution de la tâche ou de la capacité à relayer les informations. L'apport fondamental du **DSL** est de maintenir, en **temps réel**, une **matrice** $\omega(t)$ où $\omega_{i,j}(t)$ détermine la force de la liaison entre robots R_i et R_j . Quand deux robots collaborent efficacement, $\omega_{i,j}$ s'accroît; s'ils se gênent mutuellement ou n'interagissent pas, la pondération se réduit.

B. SCN pour l'Essaim de Robots

Les **chapitres** 2.5.3 et 4.7 ont montré l'intérêt du **SCN** pour modéliser l'**évolution** des liens de collaboration dans un essaim robotique. Chaque robot R_i peut constituer un **nœud** dans la matrice ω . On applique ainsi la règle DSL :

$$\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) + \eta \left[S(R_i, R_j) - \tau \, \omega_{i,j}(t) \right] + \Delta_{\text{(inhibition ou bruit)}}$$

où η correspond au taux d'apprentissage, τ reflète la décroissance basique, et $\Delta_{...}$ inclut éventuellement l'**inhibition** (chap. 7.4) ou le **bruit** (recuit, chap. 7.3).

L'adaptation continue constitue l'un des principaux atouts de l'essaim. Si l'environnement évolue ou si la mission change, par exemple en passant d'une phase d'exploration à un **rendez-vous centralisé**, les **mesures** $S(R_i, R_j)$ sont recalculées en fonction des nouvelles interactions perçues par les robots. En conséquence, la **dynamique** des pondérations $\omega_{i,j}(t)$ s'actualise,

permettant une réorganisation fluide des connexions au sein du réseau. Chaque robot i évalue **localement** l'efficacité de sa relation avec un voisin j et ajuste sa pondération $\omega_{i,j}$ en fonction de cette interaction, favorisant ainsi une coopération adaptative et optimisée.

Cette mise à jour locale peut néanmoins conduire à des **minima locaux** dans la configuration de l'essaim. Un sous-groupe peut rester structuré selon l'ancienne mission et tarder à se réorganiser, ou un robot peut se retrouver isolé alors qu'une redistribution plus large des tâches améliorerait la performance générale. Ce **problème** peut être atténué par des méthodes d'optimisation comme le **recuit simulé** ou les **heuristiques globales**, qui introduisent des **sauts** ou des **disruptions** dans la dynamique **DSL**, facilitant ainsi une reconfiguration plus efficace.

C. Défis d'Optimisation dans l'Essaim

L'espace des configurations $\{\omega_{i,j}\}$ étant rapidement énorme pour un nombre N de robots, la **descente** locale du DSL peut se figer, surtout si ω est mis à jour de façon déterministe et monotone. Pour un **grand** essaim, on se heurte de plus à la **complexité** $O(N^2)$ (chap. 7.2.3). On cherche alors à incorporer des **modifications** comme la **sparsification** (ex. chaque robot ne gère que k voisins) et des **mécanismes** plus globaux :

- Recuit simulé : on injecte un bruit contrôlé par une température T(t) permettant de casser une organisation figée et d'explorer d'autres topologies.
- **Heuristiques** globales (ex. un micro-algorithme génétique sur la matrice ω), combinant ou mutant diverses configurations.
- Inhibition dynamique : on fait varier $\gamma(t)$ pour accroître la compétition quand la densité de liens devient trop forte, ou la diminuer si le réseau se retrouve fragmenté.

Ces approches **enrichissent** la logique DSL de base, permettant à l'essaim de quitter des arrangements que l'on soupçonne sous-optimaux (difficulté à inclure un robot tardivement arrivé, ou inefficacité d'une répartition de rôles qui persiste sans raison).

D. Exemple Mathématique Minimal

Pour illustrer ce qui précède, imaginons un **essaim** de 5 robots $\{R_1, ..., R_5\}$. La **synergie** $S(R_i, R_j)$ dépend par exemple de la **distance** spatiale (deux robots proches obtiennent un S élevé) ou de la **complémentarité** de rôles (un robot capteur, un robot actionneur). La dynamique DSL se traduit par :

$$\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) + \eta \left[S(R_i, R_j) - \tau \, \omega_{i,j}(t) \right].$$

Si quatre robots se rapprochent, isolant le cinquième, la descente locale peut s'en tenir à cette configuration stable, même si le cinquième robot propose un capteur-clé pour la mission. C'est dans ce cas qu'un **recuit** modéré ou un **shake** heuristique, en rehaussant ponctuellement des liaisons "en sommeil", peut modifier la "topologie" ω et amener l'essaim à réintégrer le robot isolé dans une structure plus performante.

7.9.2.2. Optimisation Adaptative : Recuit pour Reconfigurer l'Essaim, ou Inhibition Avancée Modulée

Dans des scénarios de **robotique multi-agent**, la capacité d'un **essaim** à se **reconfigurer** rapidement et efficacement est essentielle. L'environnement évolue, la mission change, et le

SCN (Synergistic Connection Network) doit ajuster ses pondérations ω pour maintenir une **coopération** optimale. Les méthodes d'**optimisation adaptative** présentées dans ce chapitre, comme le **recuit simulé** et l'**inhibition modulée**, permettent de surmonter une configuration figée, de redistribuer les rôles et de former des **clusters** plus performants.

A. Recuit Simulé pour Reconfigurer l'Essaim

Les **robots** de l'essaim échangent des informations ou des tâches via des liens $\omega_{i,j}$. Au fil du temps, la descente locale du DSL peut se **bloquer** dans un minimum local, où certains robots se sont rassemblés en un cluster moins optimal que d'autres configurations possibles. Injecter un **terme** aléatoire $\sigma(t) \, \xi_{i,j}(t)$ (cf. chap. 7.3) dans la mise à jour :

$$\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) + \eta \left[S(i,j) - \tau \, \omega_{i,j}(t) \right] + \sigma(t) \, \xi_{i,j}(t)$$

apporte la possibilité de rompre la structure locale et de "sauter" vers d'autres vallées d'énergie.

Chaque robot R_i forme ou défait des liens $\omega_{i,j}$ avec ses voisins. En l'absence de bruit, l'ajustement suit la **descente** de la fonction $-\sum \omega_{i,j} S(i,j) + \cdots$. Avec du **bruit** modulé par une température $\sigma(t)$, on peut sortir d'une organisation trop stable (mais sous-optimale) pour en rejoindre une autre plus pertinente à la mission (déclenchement d'une **phase** de reconfiguration).

Si, par exemple, deux robots se trouvent isolés parce que leur liaison $\omega_{i,j}$ n'a jamais pu surmonter la compétition d'autres liens, un bruit aléatoire pourrait rehausser $\omega_{i,j}$ lors d'un tirage. Si la synergie S(i,j) est bonne, ce nouveau lien se consolide et **réorganise** l'essaim.

Le **schéma** de décroissance $\sigma(t)$ (exponentiel, logarithmique, etc.) décide de la période de "phase chaude" (exploration). Trop bref, le recuit n'explore pas assez ; trop long, la convergence se prolonge. Dans l'essaim robotique, on peut aussi lancer un **recuit ponctuel** lors de changements majeurs (robot tombé en panne, mission modifiée).

B. Inhibition Avancée Modulée pour la Coordination

L'inhibition dynamique constitue une alternative ou un complément au recuit simulé dans la gestion de la compétition entre liens au sein du SCN. Cette méthode repose sur la réduction progressive des connexions faibles, incitant chaque robot à focaliser ses interactions sur un ensemble réduit de partenaires présentant la meilleure synergie. Dans ce cadre, la pénalisation des liaisons excessives est introduite sous la forme d'un terme d'inhibition appliqué à la mise à jour des pondérations :

$$\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) + \eta \big[S(i,j) - \tau \omega_{i,j}(t) \big] - \gamma \sum_{k \neq i} \omega_{i,k}(t).$$

Ce terme d'inhibition agit comme un **mécanisme de régulation** empêchant un robot i de maintenir un trop grand nombre de connexions en parallèle, **forçant ainsi une sélection plus rigoureuse** des liens pertinents.

L'ajustement de **l'intensité de l'inhibition** γ peut être réalisé **dynamiquement** au fil du temps afin de s'adapter à la structure émergente du réseau. Une valeur croissante de γ favorise une **réduction progressive de la densité de connexions**, en particulier lorsque l'essaim de robots tend à devenir **trop centralisé** autour d'un unique cluster. À l'inverse, une diminution de γ **relâche la compétition**, autorisant une **communication plus étendue** entre les entités lorsque cela est nécessaire, notamment lors des phases de recherche et d'exploration.

Un cas pratique illustre ce mécanisme lorsque l'essaim doit passer d'une **organisation centralisée** à une **division en sous-groupes autonomes**. Supposons qu'un groupe de robots se coordonne autour d'un nœud pivot formant un **gros cluster connecté**. Si la mission impose désormais la **surveillance de plusieurs zones distinctes**, une **augmentation locale de** γ entraîne une **rupture des connexions moyennes**, forçant le **fractionnement du réseau** en sous-ensembles optimisés. Ce processus s'opère de manière **décentralisée**, chaque robot adaptant ses liaisons en fonction de l'**intensité locale de la compétition**, ce qui conduit à une **réorganisation progressive du SCN** selon les besoins de la mission.

C. Avantages et Cas d'Usage

Les mécanismes de **recuit simulé** et d'**inhibition modulée** peuvent être combinés pour exploiter à la fois leurs **effets exploratoires et sélectifs**, permettant ainsi une **optimisation dynamique** du SCN.

Le **recuit** joue un rôle clé dans la **phase d'exploration**, en autorisant la réorganisation des liens existants et la modification des structures émergentes. Il **évite l'enfermement prématuré** du réseau dans un minimum local, en maintenant une **plasticité** temporaire des connexions. Cet effet est particulièrement utile dans les situations où un robot doit **réviser ses alliances stratégiques**, par exemple lorsqu'un cluster est sous-optimal et nécessite un **remaniement structurel**.

L'inhibition modulée, en revanche, introduit un filtrage progressif, permettant au réseau de stabiliser des sous-groupes en sélectionnant uniquement les liaisons les plus pertinentes. Une fois que la phase d'exploration a permis d'identifier de nouvelles interactions efficaces, l'inhibition assure une convergence plus robuste, en éliminant les connexions de faible synergie et en solidifiant la structure des clusters.

Dans un environnement robotique évolutif, où les conditions peuvent changer (déplacement d'obstacles, arrivée ou départ de robots, modification des objectifs de mission), cette combinaison assure une adaptabilité continue du SCN. Lorsqu'un nouveau défi ou un changement d'environnement survient, une brève phase de recuit peut être déclenchée afin de secouer la structure actuelle et autoriser de nouvelles configurations. Ensuite, l'inhibition progressive intervient pour stabiliser les ajustements, consolidant ainsi de nouvelles structures coopératives plus adaptées aux nouvelles conditions de la mission.

Cette dynamique d'alternance entre exploration et consolidation permet à l'essaim de robots de réorganiser intelligemment ses connexions, en assurant un équilibre entre réactivité et stabilité, garantissant ainsi une optimisation continue du SCN face aux perturbations externes.

Conclusion

L'essaim robotique (chap. 2.5.3 et 4.7) exige une reconfiguration continue du **SCN** pour faire face aux changements de mission. Les **approches** d'**optimisation adaptative** (recuit simulé, inhibition modulée) fournissent les mécanismes nécessaires :

- **Recuit** : injecte un bruit au réseau, brisant la stabilité d'un attracteur local et autorisant une reconfiguration plus profonde,
- **Inhibition** variable : contrôle la "parcimonie" des liaisons, aidant à constituer des sousgroupes robustes ou, au contraire, à encourager plus de connectivité.

Cette **alliance** — recuit pour la **remise en question** de la topologie, inhibition pour la **sélection** stricte — permet à l'essaim de se **réarranger** de façon optimale ou quasi-optimale à chaque phase de la mission, en évitant les piégeages dans une configuration obsolète. Les sections suivantes (7.9.2.3) offriront des retours d'expériences et **discussions** sur la mise en œuvre et l'efficacité pratique de ces méthodes dans des simulations robotiques.

7.9.2.3. Résultats: Meilleure Coordination, Robustesse

Dans un **essaim** robotique ou un système **multi-agent**, l'application des **approches** d'optimisation adaptative, telles que le **recuit simulé** ou l'**inhibition dynamique**, améliore généralement la **coordination** entre les agents et renforce la **robustesse** du système face aux perturbations. Pour illustrer ces effets, on considère un essaim de m robots, chacun disposant d'un **vecteur d'actions** $\mathbf{a}_i(t)$ ou d'une politique locale, et interagissant avec les autres via des pondérations $\omega_{i,i}(t)$ qui traduisent la **synergie** $S(R_{i,i},R_{i,j})$.

A. Coordination Accrue

Les mécanismes d'inhibition (chap. 7.4) et la **sparsification** (chap. 7.5.1) visent à **éviter** qu'un agent entretienne trop de liaisons simultanément, ce qui disperserait l'effort collectif. Sur le plan **mathématique**, on applique un terme $-\gamma \sum_{k\neq j} \omega_{i,k}(t)$ qui pénalise la somme des liens d'un même robot, ou on impose un *k-NN local*, incitant chaque agent à **sélectionner** seulement quelques synergies fortes.

Une conséquence directe est la formation de **sous-groupes** plus clairement définis. Dans un **essaim** de robots, un agent R_i ne cherche plus à établir des connexions avec l'ensemble du réseau, mais se **focalise sur deux ou trois partenaires** présentant la plus forte **complémentarité** ou **proximité**.

Cette dynamique entraîne une **auto-structuration** du réseau en **clusters**. Les robots impliqués dans un **sous-objectif commun**, tel qu'un **déplacement coordonné** ou des **manipulations synchronisées**, voient leurs connexions $\omega_{i,j}$ se **renforcer mutuellement**. Simultanément, les **liens moins pertinents**, soit parce qu'ils sont faiblement exploités, soit parce qu'ils n'apportent pas de contribution significative, sont progressivement **inhibés** jusqu'à leur extinction.

En fin de compte, l'**émergence** de groupements internes accroît la **coordination**. Les courbes $\omega_{i,j}(t)$ montrent que, dans ces sous-groupes, les liens finissent nettement plus élevés qu'en mode DSL basique, où la convergence locale peut être moins sélective.

B. Robustesse et Résilience

Dans un environnement **robotique**, les perturbations sont fréquentes, qu'il s'agisse de la panne d'un robot, de la dégradation d'un capteur ou d'un changement de priorité dans une zone de surveillance. Les mécanismes de **recuit simulé** (chap. 7.3) et d'**inhibition adaptative** (chap. 7.4) permettent une **reconfiguration dynamique** du SCN, assurant une meilleure adaptation aux imprévus.

Lorsqu'un **robot tombe en panne**, la mise à jour du SCN, influencée par l'inhibition et les perturbations stochastiques, redistribue progressivement la synergie vers d'autres partenaires, réduisant ainsi l'impact de la défaillance sur la performance globale du système. Si un **changement de mission** intervient, par exemple l'apparition d'une nouvelle cible ou une modification des priorités de couverture, un recuit même modéré peut **dissoudre les liaisons**

obsolètes, favorisant la création de **nouvelles interactions** entre agents, mieux adaptées à la situation.

Par ailleurs, l'inhibition adaptative empêche qu'un **robot devienne un goulot d'étranglement**, en concentrant excessivement les interactions sur un unique acteur central. Lorsque la pondération d'un lien $\omega_{i,j}$ devient trop élevée, l'augmentation de la somme $\sum_k \omega_{i,k}$ entraîne une **régulation automatique**, limitant ce déséquilibre. Cette dynamique stabilise ainsi le réseau, rendant la structure plus résistante aux dérèglements potentiels d'un agent central.

C. Indicateurs de Performances Améliorées

L'impact des mécanismes d'optimisation peut être évalué à l'aide de plusieurs indicateurs mesurant les **gains en robustesse et en efficacité**.

Le taux de réussite ou le temps d'accomplissement de la mission sont des métriques essentielles dans les scénarios où un essaim de robots doit coordonner des tâches complexes, comme le transport coopératif ou la couverture d'une zone. Une organisation optimisée par recuit ou inhibition dynamique accélère souvent l'exécution de la mission et améliore le taux de succès, en réduisant les erreurs d'assignation ou les pertes de communication.

Les **mesures de robustesse** peuvent être obtenues en simulant la **panne aléatoire** d'un robot et en observant la capacité du SCN à se **réorganiser spontanément**. Dans un réseau bien optimisé, les liens synergiques se réallouent plus rapidement, garantissant une continuité des interactions et une meilleure résilience face aux défaillances locales.

Enfin, l'analyse de la répartition des liens dans le SCN final permet d'évaluer la polarisation des connexions. Un réseau optimisé affiche généralement une structure plus contrastée, où certains liens sont fortement consolidés tandis que d'autres disparaissent presque totalement. Cette répartition accentue la formation de clusters bien définis, rendant l'architecture du réseau plus lisible et plus facile à maintenir face aux évolutions dynamiques de l'environnement.

7.9.3. Scénario Symbolique + Sub-Symbolique

Dans de nombreux contextes, le **DSL** opère avec des entités **hétérogènes**, combinant des éléments **symboliques**, comme des règles logiques, des axiomes ou des concepts catégoriels, et des éléments **sub-symboliques**, tels que des vecteurs d'embedding ou des représentations neuronales. Cette **hybridation** soulève la question de l'optimisation et de l'évolution d'un **SCN** (Synergistic Connection Network) capable de gérer simultanément ces deux types d'entités. La difficulté réside dans le calcul des mesures de synergie S(i,j), qui peuvent s'appuyer sur des métriques très différentes selon la nature des objets en interaction.

7.9.3.1. DSL Hybride : Entités Logiques et Embeddings

Un **SCN** (Synergistic Connection Network) peut être entièrement sub-symbolique, c'est-à-dire manipuler des entités représentées par des **vecteurs** (embeddings), et définir une **synergie** S(i,j) fondée sur une mesure de **similarité** (cosinus, noyau RBF, distance, etc.). À l'inverse, on peut envisager un **SCN** plus "symbolique" ou "logique", où les entités sont des **règles** ou des **concepts** reliés par une forme de compatibilité ou de contradiction.

Un **DSL** (Deep Synergy Learning) dit **hybride** intègre à la fois des **entités sub-symboliques**, comme des embeddings, et des **entités symboliques**, telles que des règles logiques ou des

axiomes sémantiques. Cela nécessite la conception d'une synergie $S_{\rm hyb}$ capable d'articuler deux formes de **proximité** ou de **compatibilité** : l'une issue d'un **espace vectoriel**, l'autre d'une **structure logique**. Ce mélange enrichit le **SCN**, mais pose plusieurs **défis**, notamment dans la définition de $S_{\rm hyb}$, la gestion des éventuelles contradictions symboliques et la maîtrise de la **complexité globale** du système.

A. Principe d'un SCN Hybride

Les entités $\{\mathcal{E}_i\}$ se répartissent en deux (ou plusieurs) **familles** :

- Famille sub-symbolique \mathcal{E}_{sub} , par exemple un ensemble de vecteurs (embeddings). Chaque $\mathbf{x}_i \in \mathbb{R}^d$ représente des données (images, sons, tokens de texte, etc.). La mesure $S_{\text{sub}}(i,j)$ repose typiquement sur une similarité vectorielle (cosinus, distance Gaussienne).
- Famille symbolique \mathcal{E}_{sym} , par exemple un ensemble de règles, axiomes ou concepts décrits sous forme logique, ou un ensemble de labels (catégories sémantiques). La mesure $S_{\text{sym}}(i,j)$ exprime la compatibilité logique (absence de contradiction), la co-occurrence, ou une évaluation de cohérence (ex. "ces règles se complètent").
- **Possibilité** d'entités "mixtes" \mathcal{E}_{mix} , liant des attributs symboliques et sub-symboliques.

Dans un **DSL** hybride, le **SCN** comporte donc des liens $\omega_{i,j}$ entre **tous** les types d'entités (vectorielles, logiques, mixtes). La **synergie** $S_{\text{hyb}}(i,j)$ doit unifier la partie sub-symbolique (S_{sub}) et la partie symbolique (S_{sym}) :

$$S_{\text{hyb}}(i,j) = \alpha S_{\text{sub}}(i,j) + \beta S_{\text{sym}}(i,j),$$

avec $\alpha, \beta \geq 0$. Ainsi, si deux entités sont cohérentes à la fois dans l'espace vectoriel (proches embeddings) et dans le plan logique (compatibilité de règles), leur synergie hybride est élevée. Inversement, si elles sont sémantiquement contradictoires, $S_{\text{sym}}(i,j)$ pourra être négatif, faisant baisser S_{hyb} .

B. Calcul de la Synergie et Organisation

La mise à jour DSL :

$$\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) + \eta \left[S_{\text{hyb}}(i,j) - \tau \, \omega_{i,j}(t) \right] + \Delta_{\text{(inhibition, recuit, etc.)}}$$

s'applique de la même manière qu'en DSL standard, mais la **valeur** de $S_{hyb}(i, j)$ provient d'une évaluation hybride. Il existe plusieurs **cas** :

- Deux **vecteurs** \mathcal{E}_i , $\mathcal{E}_j \in \mathcal{E}_{\text{sub}}$: on évalue la similarité sub-symbolique (cosinus, RBF, etc.) comme d'habitude.
- Deux règles/logiques \mathcal{E}_i , $\mathcal{E}_j \in \mathcal{E}_{\text{sym}}$: on vérifie la cohérence $S_{\text{sym}}(i,j)$ (par exemple, absence de contradiction).
- Un **mélange**: l'un est vectoriel, l'autre symbolique; on peut recourir à des modules sémantiques reliant un concept logique "Chat" à un embedding "cat" en traitant de la correspondance sémantique (des étiquettes ou une ontologie reliant le vecteur "chat" au concept "Chat").

Les **clusters** finaux résultent d'une auto-organisation dans laquelle des **blocs** sub-symboliques peuvent s'aligner avec des blocs symboliques, formant des "macro-nœuds" plus consistants (règles soutenues par exemples concrets, embeddings justifiés par axiomes). La dynamique DSL hybride clarifie alors les regroupements pertinents malgré la **nature** hétérogène des entités.

C. Avantages du DSL Hybride

Le **DSL** hybride combine les approches symbolique et sub-symbolique, permettant d'exploiter à la fois la rigueur des règles logiques et la souplesse des modèles statistiques. Cette hybridation assure une cohérence conceptuelle, tout en intégrant les nuances floues et les tendances statistiques détectées dans les données.

L'un des atouts majeurs du DSL hybride réside dans sa richesse sémantique. D'un côté, la **logique symbolique** garantit la validité des relations entre entités, préservant la non-contradiction et l'alignement des règles avec la structure conceptuelle du domaine. De l'autre, le **sub-symbolique** (ex. embeddings) capture les **propriétés continues** et les **corrélations implicites**, facilitant l'intégration de connaissances plus complexes et moins strictement définies.

L'interaction entre les deux systèmes permet un recouvrement efficace entre symbolique et statistique. Un concept logique tel qu'Oiseau peut être associé à un ensemble de vecteurs d'embedding dérivés d'images ou de textes, où les entités sont regroupées selon leur similitude de forme ou de sémantique statistique. L'association entre une règle logique et un modèle sub-symbolique renforce ainsi la reconnaissance. Par exemple, si une image est classifiée comme un oiseau sur la base de ses caractéristiques statistiques, cette classification peut être consolidée par une description symbolique cohérente issue de la biologie. Ce mécanisme favorise la formation de macro-clusters, où les concepts logiques stabilisent et structurent les regroupements générés par l'apprentissage profond.

L'interprétabilité est un autre avantage essentiel du DSL hybride. Dans un modèle purement sub-symbolique, il est souvent difficile d'expliquer pourquoi certains vecteurs sont groupés ensemble. En intégrant des entités logiques explicites, il devient possible d'établir des liens clairs entre les règles symboliques et les regroupements statistiques. Un ensemble de vecteurs est alors identifié non seulement par sa proximité numérique, mais aussi par sa compatibilité avec des relations symboliques connues. Cette synergie offre ainsi une meilleure transparence du SCN, en fournissant une explication rationnelle à la structure du réseau et aux décisions prises par le modèle.

D. Points de Vigilance

Il convient de porter une attention particulière à plusieurs aspects lorsqu'on envisage d'intégrer, dans un même **SCN**, des composantes sub-symboliques et des composantes symboliques afin de calculer une **synergie** globale. Le premier point concerne la **complexité** résultant du passage d'un **espace vectoriel** à des **structures logiques** plus formelles. Dans la continuité des principes de la **section 2.2.1** sur la définition de $S(\mathcal{E}_i, \mathcal{E}_j)$, l'introduction d'une composante symbolique suppose une fusion entre un score vectoriel, par exemple $S_{\text{sub}}(\mathcal{E}_i, \mathcal{E}_j) = \exp(-\alpha \| \mathbf{x}_i - \mathbf{x}_j \|)$, et une compatibilité logique $S_{\text{sym}}(\mathcal{E}_i, \mathcal{E}_j)$. On peut alors définir

$$S(\mathcal{E}_i, \mathcal{E}_j) = \beta S_{\text{sub}}(\mathcal{E}_i, \mathcal{E}_j) + (1 - \beta) S_{\text{sym}}(\mathcal{E}_i, \mathcal{E}_j),$$

où la pondération $\beta \in [0,1]$ exige un **calibrage** rigoureux pour éviter une situation où une simple **contradiction** symbolique annihilerait des similarités vectorielles importantes, ou

inversement. Cela souligne l'importance de contrôler les **ordres de grandeur** respectifs. Une mauvaise calibration de β peut entraîner un déséquilibre, compromettant la logique décrite en **section 2.2.3** sur les **règles de parcimonie** ou affectant la stabilité de la descente.

Un second point réside dans l'évaluation de la composante symbolique $S_{\text{sym}}(\mathcal{E}_i, \mathcal{E}_j)$. Les entités $\mathcal{E}_i, \mathcal{E}_j$ peuvent contenir des **représentations logiques**, telles que des formules, des clauses, ou des graphes de connaissances, dont la compatibilité n'est pas triviale à estimer. Ainsi, la mise à jour des pondérations $\omega_{i,j}(t)$ requiert à chaque itération un calcul complet de $S_{\text{sym}}(i,j)$. Lorsque le réseau compte un grand nombre d'entités n, la dynamique itérative sur $O(n^2)$ paires pourrait devenir coûteuse, surtout si la compatibilité symbolique exige un **moteur d'inférence** sophistiqué. Cette charge computationnelle accroît la complexité globale et doit être anticipée, en particulier si l'on veut mettre en place les heuristiques de la **section 7.3** (recuit simulé) ou de la **section 7.4** (inhibition variable) pour franchir les minima locaux.

L'introduction d'un double mécanisme, associant sub-symbolique et symbolique, peut multiplier le nombre de minima locaux au sein de la fonction d'énergie globale $\mathcal{J}(\omega)$. La dynamique **DSL**, décrite en section 2.2.2, peut alors rencontrer davantage de difficultés à atteindre un état globalement optimal, le paysage d'énergie étant enrichi de nouvelles vallées. Pour atténuer cet effet et exploiter pleinement le potentiel du **DSL hybride**, il est souvent nécessaire de recourir à des techniques d'optimisation plus robustes, comme le recuit simulé ou des heuristiques globales inspirées de la recherche taboue. Ces approches, en introduisant un bruit contrôlé ou une inhibition adaptative, facilitent une exploration plus large de l'espace de configuration et augmentent les chances d'atteindre un minimum plus satisfaisant.

Les **avantages** de cette combinaison reposent sur la capacité à exploiter à la fois la **cohérence logique** et la **similarité vectorielle**, permettant au réseau de former des **clusters** intégrant à la fois la proximité sub-symbolique et les compatibilités formelles ou syntaxiques. Les **limites** concernent principalement la complexité du calcul et la sensibilité au réglage des coefficients, qui peuvent nécessiter plusieurs ajustements pour atteindre un équilibre satisfaisant.

L'expérience empirique et l'analyse théorique, soutenues par les principes du **recuit** (chapitre 7.3) ou de l'**inhibition ajustable** (chapitre 7.4), restent essentielles pour assurer que le **SCN** hybride converge vers un état à la fois informatif et cohérent.

7.9.3.2. Algorithmes d'Optimisation : si l'on Repère un Bloc de Règles Contradictoire, on Injecte du Bruit ou de l'Inhibition

Lorsque le **SCN** (Synergistic Connection Network) s'applique à des **entités logiques**, il peut survenir des **contradictions** ou conflits au sein d'un sous-ensemble de règles (ou de concepts) qui, prises ensemble, engendrent un bloc incohérent. Dans un DSL (Deep Synergy Learning) purement sub-symbolique, la synergie S(i,j) repose sur la similarité vectorielle et se contente de minimiser \mathcal{J} localement. Mais dans un **contexte hybride** intégrant des entités symboliques (cf. section 7.9.3.1), l'**incohérence** d'un bloc de règles peut empêcher la formation d'un cluster stable ou engendrer un attracteur local contradictoire. Pour sortir de ce **verrou**, on peut mobiliser les méthodes d'**optimisation** (recuit simulé, inhibition) déjà introduites au chapitre 7, en les **focalisant** sur la portion contradictoire du réseau.

A. Détection d'un Bloc Contradictoire

Dans la partie **logique** du SCN, certaines **règles** ou **concepts** peuvent se contredire. D'un point de vue symbolique, on détecte par exemple qu'un ensemble $\mathcal{B} \subseteq \{\mathcal{E}_{svm}\}$ ne peut être satisfaisant

simultanément (ex. \mathcal{R}_{α} dit "si A alors B", \mathcal{R}_{β} dit "si A alors non-B"). Sur le plan **mathématique**, on peut formaliser un score $S_{\text{sym}}(\mathcal{R}_{\alpha}, \mathcal{R}_{\beta})$ qui devient négatif ou nul quand \mathcal{R}_{α} et \mathcal{R}_{β} sont incompatibles. S'il se trouve que la **dynamique** DSL tente de renforcer $\omega_{\alpha,\beta}$ malgré un $S_{\text{sym}}(\alpha,\beta) \leq 0$, on se confronte à un bloc contradictoire.

Dans un **SCN** purement sub-symbolique, ce problème n'apparaît pas. Mais dans un DSL "hybride" (7.9.3.1), la dimension symbolique peut **entrer** en conflit avec certaines associations sub-symboliques, d'où le besoin d'une stratégie pour "**casser**" ou "**reconfigurer**" la portion contradictoire.

B. Injection de Bruit (Recuit) en Zone Contradictoire

On sait (cf. 7.3) que le **recuit simulé** se traduit par l'ajout d'un **bruit** $\xi_{i,j}(t)$ modulé par une température $\sigma(t)$. Au lieu de l'appliquer globalement à tout le SCN, on peut **focaliser** ce recuit sur la zone \mathcal{B} identifiée comme contradictoire. Formulons la mise à jour, pour $(i,j) \in \mathcal{B} \times \mathcal{B}$:

$$\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) + \eta \left[S_{\text{hyb}}(i,j) - \tau \,\omega_{i,j}(t) \right] + \sigma(t) \,\xi_{i,j}(t).$$

L'introduction d'un **bruit ponctuel** dans la dynamique du SCN agit comme un mécanisme de **chaotisation contrôlée**, permettant de **rompre** des liaisons contradictoires et d'**encourager** la formation de connexions plus cohérentes. Cette perturbation locale permet d'**explorer** des configurations alternatives et d'éliminer des **structures incohérentes** qui auraient pu se figer dans un état sous-optimal.

L'effet attendu de cette injection de bruit est qu'après quelques itérations de recuit appliquées à la zone problématique \mathcal{B} , les liaisons ω impliquées dans la contradiction se réajustent progressivement, réduisant ou inversant certaines connexions de manière à produire un état plus stable et plus logique. Cette phase exploite la plasticité temporaire du SCN induite par le bruit pour permettre une réorganisation adaptative des relations entre entités.

Une fois cette **réorganisation initiée**, une **phase de refroidissement** est introduite pour stabiliser la nouvelle structure. La température σ , initialement élevée pour faciliter les **réarrangements**, est progressivement **diminuée**, réduisant ainsi l'amplitude des fluctuations stochastiques. En conséquence, les liaisons ω affectées cessent de subir des variations importantes et convergent vers une **configuration stable**, garantissant un réseau **logiquement plus cohérent** et débarrassé de ses contradictions initiales.

C. Inhibition Dynamique pour Contradiction

Souvent, un **bloc contradictoire** se manifeste parce que plusieurs règles/logiques se **renforcent** mutuellement malgré leur incohérence globale. On peut alors user de l'**inhibition** (chap. 7.4) pour limiter la somme des liens sortants d'une entité symbolique. Concrètement, la mise à jour inclut :

$$\omega_{\alpha,\beta}(t+1) = \omega_{\alpha,\beta}(t) + \eta \big[S_{\text{sym}}(\alpha,\beta) - \tau \, \omega_{\alpha,\beta}(t) \big] - \gamma \sum_{\beta \neq \beta} \, \omega_{\alpha,\beta}(t).$$

Ici, $\gamma > 0$ force la règle α à "choisir" un nombre limité d'associations fortes. Si deux règles β et β' sont logiquement contradictoires, la compétition fait que α ne pourra pas maintenir $\omega_{\alpha,\beta}$ et $\omega_{\alpha,\beta'}$, élevées simultanément. L'un des liens finira par chuter, levant la contradiction.

On peut localement **hausser** γ pour la portion contradictoire, intensifiant la sélection. Dès que la contradiction se résorbe, γ revient à un niveau normal. Cela agit comme un "**mode d'alarme**" dans la zone \mathcal{B} .

À l'issue, le **SCN** atteint un état où chaque bloc de règles a dû opérer des **compromis**. Un lien contradictoire est **atténué**, tandis qu'un autre se trouve **renforcé**, permettant à la partie **symbolique** d'atteindre un certain **équilibre** sans générer de contradictions internes. Plutôt que d'imposer des coupures brutales, cet ajustement émerge naturellement de la **compétition** propre à la dynamique **DSL**.

D. Complémentarité: Recuit + Inhibition

Il est souvent **pertinent** de combiner l'injection de **bruit** (recuit) avec l'**inhibition**. D'un côté, le recuit introduit une possibilité de "sortir" d'un attracteur local. De l'autre, l'inhibition structure la compétition pour éviter de multiples liens contradictoires soutenus en parallèle. Dans un **SCN** hybride, la zone contradictoire peut être **chauffée** (recuit), tandis que l'on **augmente** γ dans cette même zone, assurant que la "reconstruction" post-bruit ne tombe pas dans une nouvelle incohérence.

7.9.3.3. Conclusion : Synergies Clarifiées, Clusters plus Pertinents

Le scénario hybride décrit en section 7.9.3, où cohabitent des entités logiques (symboliques) et des entités sub-symboliques (embeddings), soulève un intérêt particulier pour les méthodes d'optimisation (recuit simulé, heuristiques globales, inhibition) présentées tout au long du chapitre. L'objectif principal est de composer un SCN (Synergistic Connection Network) capable de faire émerger des clusters au sein desquels la cohérence symbolique et la proximité sub-symbolique se renforcent mutuellement. L'enjeu est de garantir que les règles logiques ne contredisent pas la structure statistique portée par les embeddings, tout en évitant des liaisons ambiguës ou mal justifiées.

Ci-après, on résume les **bénéfices** constatés lorsque ces mécanismes (recuit, inhibition modulée, etc.) sont appliqués pour clarifier les synergies entre blocs logiques et embeddings, et former des **clusters** plus pertinents.

A. Clarification des Synergies

Dans un cadre hybride, la fonction de synergie

$$S_{\text{hyb}}(i,j) = \alpha S_{\text{sub}}(i,j) + \beta S_{\text{sym}}(i,j)$$

peut engendrer des **ambiguïtés** si, par exemple, la composante symbolique S_{sym} s'avère contradictoire (plusieurs règles incompatibles) alors que S_{sub} (similitude vectorielle) encourage un rapprochement. Ce problème se matérialise lorsque le **DSL** pur cherche à renforcer des liens $\omega_{i,j}$ soutenus par la partie sub-symbolique, malgré l'existence d'une incohérence symbolique parallèle.

Un **recuit simulé** avec un bruit $\xi_{i,j}(t)$ modulé par $\sigma(t)$ amène la dynamique DSL à **revoir** certains liens. Même si localement un lien $\omega_{i,j}$ semblait avantageux pour la partie subsymbolique, le recuit peut le rendre instable, permettant à la composante symbolique d'exprimer un éventuel conflit et, le cas échéant, de **faire décroître** ce lien. On "casse" ainsi des *liaisons ambiguës* contradictoires, puis on laisse la partie sub-symbolique consolider d'autres liaisons plus consensuelles.

En augmentant la **compétition** (cf. chap. 7.4), on contraint chaque entité (qu'elle soit un concept logique ou un vecteur embedding) à **sélectionner** un nombre limité d'associations fortes. Cela évite que deux entités symboliques incompatibles parviennent à subsister simultanément avec des $\omega_{i,j}$ élevés. La compétition réduit la possibilité de soutenir plusieurs règles contradictoires, clarifiant du même coup la structure globale.

De manière générale, l'injection de **bruit** ou l'augmentation de la **compétition** joue un rôle de **filtre**. Les liens dont la **double** cohérence, symbolique et sub-symbolique, ne peut s'accorder sont progressivement écartés, tandis que ceux validés par **les deux** composantes se renforcent. Ce processus affine la **synergie** $S_{\text{hyb}}(i,j)$, qui s'exprime plus clairement au sein de la matrice

B. Clusters plus Pertinents

La clarification progressive des **liaisons** et l'élimination des liens contradictoires ou trop faibles favorisent la formation de **clusters** nettement plus pertinents au sein du **SCN** (Synergistic Connection Network). Ce phénomène de regroupement émerge directement de la dynamique de mise à jour des pondérations présentée à la **section 2.2.2**, où chaque $\omega_{i,j}(t)$ évolue sous l'influence de la **synergie** $S(\mathcal{E}_i, \mathcal{E}_j)$ et de la **décroissance** τ $\omega_{i,j}(t)$. Lorsque s'y ajoutent des mécanismes de **compétition** ou d'**inhibition** (cf. **chap. 7.4**), on assiste à une "binarisation" progressive qui pousse les liaisons porteuses de contradictions ou de synergie insuffisante vers zéro et renforce en parallèle celles jugées plus fiables ou plus cohérentes.

Dans ce contexte, la distribution des poids $\omega_{i,j}$ tend à se **polariser**. De nombreux liens se stabilisent près de zéro tandis qu'un ensemble plus restreint de connexions se renforce et atteint des valeurs nettement supérieures à la moyenne. Cette dynamique reflète la tendance naturelle du SCN à **trier** les entités. Les paires (i,j) présentant à la fois une **cohérence logique** et une **similarité sub-symbolique** élevée voient leurs pondérations s'intensifier tandis que les couples inappropriés ou contradictoires convergent vers des liens quasi nuls. L'**inhibition modulée** et la **saturation**, décrites au **chapitre 7.4** et parfois en **section 7.4.2**, renforcent encore cet effet de **sélection**.

En conséquence, les **clusters** émergent sous une forme plus lisible. Chacun d'eux réunit des **règles** (concepts logiques) et des **embeddings** (vecteurs d'images ou de textes) qui se renforcent mutuellement. Ce processus est conforme aux principes de la **section 2.2.5** sur la formation de micro-clusters, lesquels s'amplifient ici grâce à la synergie symbolique-sub-symbolique. Les entités qui ne parviennent pas à concilier leurs aspects logiques et leur proximité vectorielle avec un bloc donné sont alors poussées à la périphérie, voire rattachées à un cluster secondaire plus adapté à leurs caractéristiques.

La **portée pratique** de cette organisation apparaît dans les tâches d'exploitation en aval, puisque chaque bloc cohérent devient un groupe à la fois solide sur le plan logique (pas d'auto-contradiction interne) et homogène sur le plan sub-symbolique (embeddings fortement similaires). Les clusters peuvent ainsi recevoir une **interprétation** aisée, par exemple lorsque l'on constate que certains blocs associent un concept comme « AnimalVolant » à une collection d'images ou de représentations textuelles directement reliées aux oiseaux ou aux insectes. Cette correspondance symbolique-sub-symbolique augmente la **valeur** du SCN pour des applications variées, puisque les liens internes élevés témoignent d'une synergie équilibrée et exploitable pour l'inférence, la classification ou la recommandation de nouveaux contenus.

7.10. Conclusion et Ouverture

7.10.1. Récapitulatif du Chapitre

7.10.1.1. On a présenté diverses approches d'optimisation (recuit, heuristiques) et d'adaptation (inhibition dynamique, apprentissage continu).

Le **Chapitre 7** a mis en exergue les difficultés liées à la **dynamique** du Deep Synergy Learning (DSL) lorsqu'on cherche à optimiser la structure d'un Synergistic Connection Network (SCN). Au-delà de la simple mise à jour locale de chaque pondération $\omega_{i,j}$, il est apparu nécessaire d'introduire des **mécanismes** plus élaborés pour échapper aux minima locaux, maintenir un certain degré de **compétition** entre les liens et gérer l'arrivée **incrémentale** de nouvelles entités ou de nouveaux flux de données.

Dans une première partie, le **recuit simulé** (section 7.3) a été examiné en détail. L'idée directrice est de laisser la matrice ω évoluer selon la règle standard de la dynamique autoorganisée (cf. Chapitre 4), mais en y superposant un **terme stochastique** qui dépend d'une température T(t). Cette température décroît généralement au fil des itérations :

$$T(t+1) = \alpha T(t)$$
, pour un facteur $0 < \alpha < 1$.

Le rôle de ce terme est de permettre des "sauts" aléatoires dans l'espace des pondérations, si bien que le réseau n'est pas prisonnier d'un **bassin d'attraction** trop étroit. Lorsque T(t) est encore assez élevée, on autorise des modifications plus audacieuses de ω , lesquelles pourraient augmenter temporairement l'"énergie" du système, mais lui éviter de se figer dans un **minimum local**. À mesure que la température baisse, ces écarts deviennent plus rares et la dynamique finit par se stabiliser, idéalement dans une configuration de meilleure qualité que celle obtenue par une descente purement déterministe.

Au-delà du **recuit simulé**, plusieurs **heuristiques** ont été explorées pour améliorer l'**optimisation globale** (section 7.5). La **sparsification contrôlée** repose sur l'élimination progressive des liaisons faiblement pondérées, en dessous d'un seuil adaptatif, afin d'éclaircir la structure et d'éviter qu'un grand nombre de liens intermédiaires ne fige le réseau dans un état sous-optimal.

Les **algorithmes génétiques**, quant à eux, traitent la matrice ω comme un **génome**, où certaines pondérations peuvent être modifiées par mutation ou recombinaison pour explorer des configurations alternatives. Enfin, la stratégie du "shake" périodique injecte un bruit collectif à intervalles réguliers, forçant le SCN à revisiter sa structure et à potentiellement converger vers de meilleurs attracteurs.

Un second axe a porté sur les **mécanismes d'adaptation dynamique**, et notamment sur l'**inhibition avancée** (section 7.4). De base, le DSL sait déjà couper ou réduire les liens de faible synergie, et imposer une décroissance via $\tau \omega_{i,j}$. Mais pour éviter que trop de liaisons "moyennes" ne persistent, on peut restreindre la capacité de chaque entité \mathcal{E}_i à entretenir un grand nombre (ou un trop grand cumul) de liaisons. Cela se formule par un terme de pénalisation supplémentaire $\gamma \sum_k \omega_{i,k}$, qui agit comme un "budget" limitant la somme des pondérations sortantes. De cette façon, seules les connexions vraiment profitables (au sens de la synergie S) sont conservées à long terme.

L'apprentissage continu (section 7.6) implique que le SCN ne se limite pas à un entraînement hors-ligne sur un ensemble fixe d'entités. Au contraire, il doit pouvoir intégrer de nouveaux flux de données, comme des mesures issues de capteurs ou de nouvelles entités symboliques, tout en mettant à jour son auto-organisation de manière incrémentale.

Les formules de mise à jour locales, combinées à des ajustements d'**inhibition** et à une surveillance de la **densité** globale du réseau, permettent d'intégrer ces nouvelles informations sans repartir de zéro. Le **SCN** s'adapte progressivement, conservant les **clusters** existants lorsqu'ils restent pertinents, tout en ajustant ou en formant de nouveaux **sous-groupes** lorsque des synergies émergent entre les nouvelles entités et celles déjà établies.

Plusieurs **constats** se dégagent de l'ensemble de ces approches. D'abord, il est crucial de disposer de **stratégies stochastiques** et de **mécanismes** d'exploration pour éviter le **piège** des minima locaux, car la simple descente d'énergie (guidée par la règle

$$\omega_{i,j}(t+1) \ = \ \omega_{i,j}(t) \ + \ \eta \left[S(i,j) \ - \ \tau \, \omega_{i,j}(t) \right]$$

peut conduire à des configurations sous-optimales si la fonction de synergie S comporte plusieurs vallées disjointes. La **compétition** doit être gérée avec précision à travers l'inhibition ou la saturation afin d'éviter une trop grande dispersion des pondérations. Il est souvent préférable, tant pour la clarté des **clusters** que pour l'efficacité du réseau, de concentrer des liens forts sur un nombre limité de connexions plutôt que de se retrouver avec une matrice ω dense mais faiblement synergétique. Le **mode incrémental** de l'apprentissage continu joue un rôle clé dans de nombreux scénarios réels où les **données** arrivent en continu ou par vagues successives. Le **SCN** doit alors s'adapter en **temps réel**, captant les **nouvelles** synergies sans effacer les précédentes.

En intégrant ces différentes approches, le **DSL** gagne en **robustesse** et en **flexibilité**. Le **recuit**, les **heuristiques globales** et les mécanismes de **compétition** favorisent une **exploration** approfondie de l'espace des pondérations, améliorant la qualité de l'auto-organisation. L'**apprentissage continu** ouvre la voie à des **applications durables**, capables de traiter le **flux** et la **variabilité** des données. En conclusion du **Chapitre 7**, cette combinaison de méthodes s'impose comme un **cadre unifié**, transcendant la simple application locale de règles. Le **DSL** devient un véritable **écosystème algorithmique**, où des ajustements stochastiques, des inhibitions modulées et une intégration incrémentale des données se combinent pour aboutir à un **SCN** performant et évolutif.

Ces conclusions préparent la voie aux applications plus spécifiques qui seront abordées dans les chapitres suivants (Chap. 8 et Chap. 9), notamment en **multimodalité** et en **apprentissage temps réel**, domaines où les entités et les flux de données sont particulièrement nombreux et variés, requérant toute la panoplie d'optimisations et d'adaptations décrites dans ce Chapitre 7.

7.10.1.2. Couplage du DSL avec un Signal de Récompense (RL) ou la Gestion Incrémentale (Flux)

Les développements précédents, tout au long du chapitre 7, ont décrit plusieurs méthodes d'optimisation adaptatives dans un SCN (Synergistic Connection Network), visant à éviter les minima locaux et à clarifier la structure des liaisons. En complément des mécanismes existants tels que le recuit, les heuristiques globales ou encore l'inhibition modulée, deux prolongements permettent d'élargir les capacités d'adaptation du SCN.

Le premier prolongement consiste à coupler la dynamique DSL avec un signal de récompense, inspiré des approches en apprentissage par renforcement (RL). Ce signal extrinsèque oriente la formation des liaisons $\omega_{i,j}$ et influence l'évolution du réseau au-delà de sa seule dynamique auto-organisée.

Le second prolongement repose sur une **gestion incrémentale des entités**, permettant de traiter en **flux** l'apparition ou la disparition d'entités dans le SCN. Contrairement à un modèle statique, cette approche assure une adaptation continue des liaisons et favorise une meilleure flexibilité du réseau face aux changements structurels.

Ces deux approches prolongent la **logique auto-organisée** du DSL en y intégrant soit des **retours externes** (via le signal de récompense), soit une **évolution dynamique** (ajout et retrait d'entités), garantissant ainsi une **meilleure adaptabilité** du réseau.

A. Couplage DSL-RL: Injection d'un Signal de Récompense

Le **DSL** (Deep Synergy Learning) repose sur la mise à jour des pondérations $\omega_{i,j}(t)$ en fonction d'une **synergie** S(i,j). Pour donner un **objectif** global supplémentaire, on peut introduire un **signal de récompense** $\mathcal{R}(t)$. Cette récompense peut être un **score** mesurant la réussite d'une tâche (p. ex. un taux de détection, une performance collective). On complète alors la mise à jour classique :

$$\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) + \eta \big[S(i,j) - \tau \, \omega_{i,j}(t) \big] + \kappa \, \mathcal{R}(t) \, \Phi(i,j,t).$$

- $\mathcal{R}(t)$: un **signal** extrinsèque, pouvant être global (même valeur pour tous) ou local (une portion de la récompense associée à certains nœuds).
- $\Phi(i, j, t)$: éventuel *masque* ou *poids* qui détermine la sensibilité du lien (i, j) à cette récompense (ex. si le lien est pertinent pour la tâche).
- κ : un coefficient réglant l'impact de $\mathcal{R}(t)$ dans la mise à jour.

L'introduction d'un signal de récompense dans un SCN (Synergistic Connection Network) permet d'aligner la formation des liaisons $\omega_{i,j}$ sur un objectif fonctionnel, dépassant ainsi la simple logique de synergie interne S(i,j). Un lien ne se renforce plus uniquement en fonction des interactions locales, mais également selon son impact sur la performance finale. Lorsqu'un lien $\omega_{i,j}$ contribue à améliorer la récompense globale, il bénéficie d'un renforcement préférentiel, tandis que les liens peu pertinents ou nuisibles sont progressivement réduits.

Cette approche peut être vue comme une analogie avec l'apprentissage par renforcement (RL) dans un cadre multi-agent ou semi-supervisé. Les liaisons $\omega_{i,j}$ fonctionnent alors comme des associations dynamiques, renforcées ou affaiblies en fonction du signal $\mathcal{R}(t)$, et les entités $\{\mathcal{E}_i\}$ peuvent apprendre à coopérer pour maximiser un score global.

Plusieurs **implémentations** sont possibles pour intégrer cette dynamique de récompense dans un SCN. Une première approche repose sur une **récompense globale**, où un unique **signal** $\mathcal{R}(t)$ est attribué à tout le réseau. Ce schéma implique un **feedback partagé**, renforçant uniformément les liens impliqués dans les interactions ayant conduit à une bonne performance globale. À l'inverse, une **récompense locale** peut être définie pour chaque entité i sous la forme $\mathcal{R}_i(t)$, permettant de moduler l'impact des liens $\omega_{i,j}$ en fonction de la **contribution individuelle** des entités connectées. Dans ce cas, une pondération comme $\Phi(i,j,t) \approx$

 $[\mathcal{R}_i(t) + \mathcal{R}_j(t)]$ permet d'attribuer une **récompense distribuée**, chaque lien recevant un retour en fonction des performances combinées des **nœuds associés**.

B. Gestion Incrémentale du Flux (Apprentissage Continu)

Dans un **DSL** standard, l'ensemble des entités $\{\mathcal{E}_1, \dots, \mathcal{E}_n\}$ est souvent supposé **fixe**. Cependant, dans de nombreux contextes, une **mise à jour en flux** est nécessaire, car de nouvelles entités apparaissent tandis que d'autres deviennent obsolètes et disparaissent. Recalculer entièrement la dynamique **DSL** après chaque modification serait trop coûteux en ressources.

Supposons qu'au temps t, une **entité** \mathcal{E}_{n+1} survienne. On crée alors de nouvelles pondérations $\omega_{(n+1),j}$ pour tous $j \in \{1, ..., n\}$. Plutôt que de les calculer exhaustivement, on peut :

$$\omega_{(n+1),j}(0) = \delta \times S(\mathcal{E}_{n+1}, \mathcal{E}_j)$$

avec δ petit (ou 0 pour la plupart des j, sauf un échantillon restreint). Puis on **laisse** la dynamique DSL s'exécuter, mais *seulement* autour d'un voisinage restreint $\mathcal{V}_{(n+1)}$. Cela évite un recalcul global. Au bout de T_{local} itérations, $\omega_{(n+1),j}$ atteint un état stable ou cohérent au SCN existant.

Lorsqu'une entité devient obsolète, un **isolement progressif** peut être appliqué en réduisant $\omega_{i,\text{old}}$ de manière linéaire ou exponentielle (chap. 7.6.2.2) jusqu'à son annulation. Une fois cette transition achevée, \mathcal{E}_{old} est retirée du **SCN**, permettant une disparition **progressive** qui laisse aux autres entités le temps de réallouer leurs synergies.

Cette **gestion incrémentale**, ou mise à jour en flux, évite le coût d'une **reconstruction** complète du réseau. Le **SCN** reste un **processus continu**, où chaque nouvelle entité \mathcal{E}_{n+1} s'intègre en **quelques** mises à jour en établissant ses connexions avec les entités existantes. La dynamique **DSL**, éventuellement complétée par du **recuit** ou de l'**inhibition locale** (chap. 7.6, 7.4), garantit la fluidité de cette transition.

7.10.2. Liens vers Chapitres 8 et 9

Dans cette section de conclusion, nous souhaitons replacer les **méthodes d'optimisation** et d'**adaptation** (présentées tout au long de ce chapitre 7) dans la trajectoire du livre. Après avoir exposé comment perfectionner la dynamique du SCN (Synergistic Connection Network) — via recuit simulé, heuristiques globales, inhibition avancée, apprentissage continu, etc. — nous verrons comment ces techniques s'appliquent et s'étendent dans les **chapitres** suivants, en particulier le **Chap. 8** (DSL Multimodal) et le **Chap. 9** (Évolutions Temps Réel).

7.10.2.1. Chap. 8 (DSL Multimodal) : Recours aux Algorithmes d'Optimisation pour Gérer des Canaux Multiples (image, audio, texte)

Les analyses menées jusqu'à présent dans ce chapitre (chap. 7) proposent divers **mécanismes** d'optimisation et d'adaptation (recuit simulé, heuristiques globales, inhibition modulée, etc.) appliqués à un **SCN** (Synergistic Connection Network) de taille moyenne ou dans des contextes "monomodaux". Le **Chapitre 8** envisage un **scénario multimodal**, où coexistent différents **canaux** (visions, audio, texte, ou autres capteurs). Cette extension multimodale intensifie plusieurs **défis** déjà entrevus :

- Explosion du nombre d'entités $\{\mathcal{E}_i\}$ si chaque canal apporte un large ensemble de features ou d'objets (patchs d'images, embeddings audio, tokens textuels, etc.).
- **Nécessité** de maintenir une **fusion** ou une **cohérence** entre plusieurs modalités, ce qui peut imposer des synergies cross-modales complexes.
- Multiplication de potentiels minima locaux, car chaque modalité structure ses propres clusters, et la rencontre entre clusters d'images, de sons ou de textes peut engendrer des attracteurs hybrides.

Pour répondre à ce foisonnement, on recourt aux **approches** d'optimisation élaborées dans ce chapitre (sparsification, recuit, heuristiques compétitives), permettant de **piloter** la dynamique DSL vers une intégration cohérente et non surchargée de ces multiples canaux.

A. Fusion Multimodale et Complexité Accrue

Lorsque plusieurs flux d'information coexistent dans un SCN (Synergistic Connection Network), le nombre total d'entités n peut augmenter rapidement. Un flux vision peut produire des centaines de descripteurs ou patchs, chacun représentant une région d'image ou une frame vidéo. Un flux audio peut décomposer un signal en plusieurs frames ou embeddings spectro-temporels, tandis qu'un flux texte contient un grand nombre de tokens convertis en représentations vectorielles. Le SCN doit alors gérer un ensemble massif et hétérogène de nœuds, issus de domaines distincts tels que l'image, l'audio et le texte, chacun possédant des structures et des propriétés spécifiques.

Le premier défi est celui du **coût computationnel**. Le traitement exhaustif de toutes les connexions $\omega_{i,j}$ entre n entités entraîne un **coût quadratique** $O(n^2)$, ce qui devient rapidement prohibitif (chap. 7.2.3). Cette explosion du nombre de liaisons justifie l'utilisation de **stratégies d'optimisation**, parmi lesquelles figurent les **mécanismes d'inhibition** (chap. 7.4) et de **sparsification** (chap. 7.5) pour restreindre le nombre de connexions réellement **actives**. En complément, les **heuristiques globales** comme le **recuit simulé** ou les **algorithmes d'optimisation combinatoire** permettent d'**éviter un balayage exhaustif** et de structurer le réseau de manière plus efficace.

Un second défi réside dans le **croisement inter-modal**. La définition de la **synergie** S(i,j) entre deux entités peut nécessiter des comparaisons entre des **données de nature très différente**, comme un **embedding audio** et un **mot textuel**. Le **Chapitre 8** explore ces questions en profondeur, notamment sur les méthodes permettant de mesurer et d'aligner la synergie entre flux multimodaux. Dans ce contexte, les algorithmes d'optimisation décrits dans le **chapitre 7** prennent toute leur importance pour dépasser les **barrières locales**, souvent induites par l'absence de **repères communs** entre les différentes modalités du SCN.

B. Inhibition et Saturation Multimodale

Dans un cadre **multimodal**, il est fréquent qu'une modalité (ex. vision) domine en quantité ou en expressivité. Sans mécanisme de contrôle, de nombreux liens "vision—vision" peuvent saturer la matrice ω . Les techniques **d'inhibition** avancée (7.4) permettent de **restreindre** la prolifération de liaisons intra-canal, ouvrant la voie à des connexions inter-canal (audio—texte, vision—texte) plus équilibrées.

Si on détecte qu'un flux "X" occupe 80 % des liens actifs, on peut localement **augmenter** la concurrence (inhibition) au sein des entités de la modalité X, pour qu'elles ne conservent que

les associations vraiment cruciales. Cela **libère** le SCN pour d'autres canaux, évitant l'écrasement d'une modalité par une autre.

En complément, on peut définir une **valeur max** ω_{max} pour un lien, ou appliquer un **hard threshold** (7.4.3.1) pour forcer la coupure des liaisons en dessous d'un certain niveau. Cela clarifie la structure dans un cadre hétérogène, où certaines synergies inter-modales risquent d'être confondues avec d'innombrables synergies intra-modales légèrement élevées. Dès qu'on veut **re-agencer** la fusion multimodale (par exemple, le SCN se bloque sur un regroupement purement visuel, ignorant l'audio), un recuit simulé (7.3) redonne de la **plasticité** à la structure, permettant aux liens "audio-texte" d'émerger et aux liens strictement "vision-vision" de se tempérer.

C. Heuristiques pour Gérer les Flux Variés

Les chapitres 7.5 (Heuristiques globales) et 7.6 (Apprentissage continu) introduisent plusieurs outils d'optimisation permettant de traiter des réseaux vastes et évolutifs. Dans un environnement multimodal, où les entités peuvent provenir de sources hétérogènes comme l'image, l'audio ou le texte, plusieurs stratégies permettent de limiter la complexité et d'assurer une structuration efficace du SCN (Synergistic Connection Network).

Une première approche consiste à utiliser des **méthodes d'échantillonnage**, permettant de réduire le **coût quadratique** $O(n^2)$ en limitant le calcul des synergies aux **liaisons les plus pertinentes**. Une solution efficace consiste à appliquer un **k-NN local** au sein de chaque modalité, puis à réaliser un **k-NN inter-modal** afin de fusionner les sous-réseaux obtenus. Ce procédé permet d'identifier des relations importantes sans devoir traiter **exhaustivement toutes les paires** (i, j), évitant ainsi une explosion combinatoire.

Les heuristiques d'exploration constituent une seconde approche permettant d'optimiser la répartition des clusters dans un SCN multimodal. Des algorithmes globaux tels que les méthodes génétiques, le recuit simulé, ou les random restarts permettent de dépasser les barrières énergétiques qui peuvent isoler les entités en fonction de leur modalité d'origine. Par exemple, un protocole de shake dynamique (chap. 7.2.2.3) peut être déclenché si l'on observe une partition trop stricte entre entités vision-vision et texte-texte, alors que l'objectif est de favoriser une fusion inter-modale plus complète.

Enfin, dans le cas de flux multimodaux **temporels** (ex. vidéo en streaming, audio en temps réel), l'**apprentissage continu** joue un rôle fondamental. Les mécanismes d'**insertion incrémentale d'entités** (chap. 7.6) permettent d'intégrer progressivement de **nouveaux échantillons**, en les connectant localement à leurs plus proches voisins avant d'étendre leur influence dans le réseau. Cette approche assure une **croissance progressive** du SCN, en évitant un recalcul complet des connexions à chaque mise à jour du système.

D. Exemples d'Application Annoncés pour Chap. 8

Le Chapitre 8 décrira dans le détail :

- Comment on définit la synergie S pour comparer un embedding d'image vs. un embedding de texte, ou un segment audio vs. un concept sémantique.
- **Comment** s'organise la dynamique DSL si l'on dispose de multiples familles d'entités (\mathcal{E} _vision, \mathcal{E} _audio, \mathcal{E} _text), et si l'on applique l'inhibition pour éviter une prolifération intra-canal.

• **Comment** l'on recourt aux **mêmes** algorithmes d'optimisation (recuit, heuristiques, etc.) afin de "mixer" au sein d'un cluster des entités d'origines différentes, franchissant les barrières entre flux.

On verra notamment l'intérêt pour des **tâches** de correspondance image—légende, alignement audio—texte (transcription), ou fusion vision—audio dans un robot multi-capteur. Ces cas mettent en évidence la **puissance** de la structure DSL, couplée aux **techniques** d'optimisation du chapitre 7, pour **unifier** des flux hétérogènes en un seul réseau auto-organisé.

7.10.2.2. Chapitre 9 (Évolutions Temps Réel) : Approfondissement du Concept d'Adaptation en Flux et Robustesse à plus Grande Échelle

Un SCN (Synergistic Connection Network) appliqué à un environnement dynamique se heurte, à mesure que croissent le volume et la variabilité des données, à des défis de **réactivité** et de **robustesse**. Le **Chapitre 9** mettra l'accent sur la façon d'appliquer en **temps réel** les mécanismes décrits dans la présente section (chap. 7), en insistant sur la capacité à gérer un **flux** continu d'entités (ou de modifications) et à demeurer stable malgré les perturbations incessantes. Les sections précédentes (7.6) ont présenté quelques outils d'**apprentissage continu**, tandis que 7.3, 7.4 et 7.5 ont fourni un répertoire d'**optimisations** (recuit, heuristiques globales, inhibition adaptative) dont la pertinence croît encore dès lors que l'on veut préserver un **SCN vivant** et ne pas se retrouver submergé par de trop grands volumes de données.

A. Adaptation en Flux et Insertion Incrémentale d'Entités

Le **Chapitre 9** explorera le scénario où de **nouvelles entités** $\{\mathcal{E}_{n+1}, \mathcal{E}_{n+2}, ...\}$ apparaissent au fil du temps. Ces entités peuvent correspondre à de nouveaux capteurs, à des documents arrivant en streaming, ou à des robots supplémentaires rejoignant un essaim (voir 7.9.2.1). Dans de telles circonstances, relancer de zéro la dynamique DSL et recalculer toute la matrice $\{\omega_{i,j}\}$ serait prohibitif en temps de calcul, surtout si l'on se situe dans un contexte de grande échelle ou de flux continu.

Afin de répondre à ce besoin, la logique d'insertion incrémentale se met en place. Une entité \mathcal{E}_{n+1} se voit allouer un **voisinage** ou un échantillon $\mathcal{V} \subseteq \{1, ..., n\}$ pour lesquelles on calcule $\omega_{(n+1),j}$ en partant d'une petite valeur initiale δ . On utilise alors la **même** règle DSL :

$$\omega_{(n+1),j}(t+1) = \omega_{(n+1),j}(t) + \eta \left[S(\mathcal{E}_{n+1}, \mathcal{E}_j) - \tau \, \omega_{(n+1),j}(t) \right].$$

Cette formule peut inclure un **terme** d'inhibition si l'on souhaite limiter la densité de liaisons que \mathcal{E}_{n+1} entretient simultanément. Les itérations se concentrent localement, évitant un recalcul global. Le **Chapitre 9** décrira en détail ce genre de protocoles d'**adaptation en flux**, où l'on doit insérer (ou retirer) des entités de manière continue et stabiliser leurs liens ω par quelques itérations partielles seulement.

B. Robustesse et Perturbations dans de Grands Volumes

Un SCN de taille importante se confronte au risque de **minima** locaux, de structures figées, ou d'une sur-connexion aboutissant à un coût en $O(n^2)$ (voir 7.2.3). Le **Chapitre 9** analysera également la manière dont les algorithmes d'**optimisation** (recuit, heuristiques globales) décrits au chapitre 7 contribuent à maintenir une **robustesse** en présence de modifications incessantes. Les idées clés sont les suivantes.

Dans un **flux de données massives**, le recuit se traduit par des **injections stochastiques régulières**. Toutes les K itérations ou à chaque palier de volume, un **coup de chaleur localisé** (chap. 7.3) est appliqué pour perturber la configuration de ω . Les liens sur le point de se figer dans un attracteur local obsolète peuvent alors se réorienter, facilitant une reconfiguration lorsque l'arrivée de nouvelles entités le nécessite.

Les mécanismes d'**inhibition** (chap. 7.4) et de **saturation** (chap. 7.4.3) sont ajustés afin de maintenir un graphe plus ou moins **sparse**. Plus le flux d'entités est important, plus la **compétition** devient nécessaire pour éviter une explosion du nombre de liaisons moyennes. Cette régulation apporte une **résilience** face aux fluctuations. Même lorsque de nombreuses entités se joignent au réseau, le **SCN** ne se surcharge pas de milliers de liens faibles, car la compétition en élimine une grande partie, ne conservant qu'un sous-ensemble plus pertinent.

Des **changements soudains** (par exemple, la disparition d'un cluster d'entités, ou l'arrêt de capteurs critiques) se gèrent aussi via l'inhibition et le recuit, qui aident à rompre certains liens qui n'ont plus de sens dans le nouveau contexte. Le **Chapitre 9** exposera des exemples concrets où l'on voit la **dynamique DSL** se "redresser" après un tel changement de structure, reconquérir un état stable où les clusters sont reconfigurés pour la nouvelle situation.

C. Distribution et Parallélisation

Dans une approche **temps réel**, il peut être nécessaire de **distribuer** les calculs sur plusieurs nœuds ou threads. Les **chapitres 5 et 6** ont déjà abordé la question de l'échelle et du **multi-niveaux**, tandis que le **chapitre 9** prolongera cette réflexion en appliquant ces principes à l'**apprentissage continu**, en divisant le réseau en zones traitées en parallèle. Les méthodes d'optimisation présentées ici, comme le **recuit**, les **heuristiques** et l'**inhibition**, peuvent être exécutées de manière partiellement **distribuée**, avec une synchronisation épisodique pour éviter les incohérences globales. Cette approche rappelle les concepts d'**îlots évolutionnaires** ou de **zones d'inhibition**, où plusieurs blocs concurrentiels de ω interagissent tout en conservant une certaine autonomie.

Le paramétrage (taux η , coefficient τ , loi du recuit, γ pour l'inhibition) acquiert une dimension plus complexe, car la dynamique en flux, l'éventuel multi-threading, et la taille n imposent un calibrage fin. Le chap. 7 a déjà montré la sensibilité aux paramètres ; en temps réel sur de grands volumes, on doit souvent employer des **stratégies** adaptatives (7.1.2.3) afin d'éviter tant la stagnation que l'explosion des calculs.

7.10.3. Perspectives pour l'Optimisation Avancée

Dans les sections précédentes, nous avons principalement abordé le **recuit simulé**, les **heuristiques** (inhibition, clip, sparsification) et l'**apprentissage continu** comme leviers d'**optimisation** pour le **SCN** (Synergistic Connection Network). Cependant, d'autres **familles** d'algorithmes, souvent employées en métaheuristiques ou en apprentissage par renforcement, peuvent encore enrichir la **dynamique** du DSL. Leur intégration est facilitée par la **flexibilité** de la mise à jour $\omega_{i,j}$, laquelle autorise l'ajout (ou la substitution) de modules dans l'architecture SCN (Chap. 5).

7.10.3.1. Possibilités de Mélanger d'Autres Heuristiques Globales (PSO, Colony, etc.)

Les méthodes d'**optimisation** globales décrites tout au long du chapitre 7 (recuit simulé, heuristiques génétiques, multi-run) ne sont pas les seules à pouvoir s'intégrer à la dynamique du **DSL**. D'autres approches évolutives ou à base de "colonies d'agents" sont également envisageables pour **explorer** l'espace des pondérations $\{\omega_{i,j}\}$ et **franchir** les minima locaux. Les **algorithmes** tels que la **Particle Swarm Optimization** (**PSO**) ou les **Colonies de Fourmis** (**ACO**), initialement conçus pour des problèmes de chemin minimal ou de fonctions continues, peuvent être adaptés à un **SCN** (Synergistic Connection Network), avec toutefois un soin particulier quant à la dimensionalité potentiellement élevée et aux opérations de fusion avec la **règle** DSL de base. Les paragraphes suivants détaillent ces possibilités et les précautions associées.

A. Particle Swarm Optimization (PSO) et Espace ω

Il est possible de considérer la **matrice** $\Omega = \{\omega_{i,j}\}$ comme un unique **vecteur** de dimension $d \approx n(n-1)/2$ (si le SCN est non orienté) ou n^2 (orienté). Un algorithme de **PSO** manipule alors plusieurs "particules", chacune représentant une configuration $\Omega \in \mathbb{R}^d$. À chaque itération :

$$\mathbf{\Omega}^{(p)}(t+1) = \mathbf{\Omega}^{(p)}(t) + \mathbf{v}^{(p)}(t+1),$$

où $\mathbf{v}^{(p)}(t+1)$ dépend de la meilleure solution locale et de la meilleure solution globale de la population. Les liens $\omega_{i,j}$ se voient réinterprétés comme les "coordonnées" du vecteur $\mathbf{\Omega}$. On définit une **fonction d'évaluation**:

Fitness(
$$\Omega$$
) = $-\mathcal{J}(\Omega)$,

ou une transformation équivalente, de sorte que plus la fonction Fitness est élevée, plus l'énergie $\mathcal J$ est faible. Les **particules** se déplacent donc dans cet espace à forte dimension en se calquant sur la meilleure solution rencontrée par l'essaim. Cette **métaphore** de la nuée de particules (PSO) peut rompre des attracteurs locaux en modifiant simultanément plusieurs composantes $\omega_{i,j}$.

Il convient cependant de noter que, pour un **grand** SCN (n important), la dimension $d \approx n^2$ peut rendre le **PSO** très coûteux. On préfère alors limiter l'espace (par ex. ne considérer qu'un sous-ensemble de liens ou un vecteur plus réduit décrivant la structure). Néanmoins, l'avantage réside dans la **répartition** de la recherche sur plusieurs particules (exploration globale) et dans la possibilité de **combine** la dynamique DSL locale (mis à jour itératif "descente ou ascension synergie") avec un *régime PSO* sur un certain nombre d'itérations, afin d'éviter un minimum local.

B. Algorithmes de Colonies (Fourmis, Abeilles...)

Les **Colonies de Fourmis** (Ant Colony Optimization, ACO) furent historiquement proposées pour la résolution de chemin minimal (TSP, graphes divers). Leur principe repose sur le **dépôt** et l'**évaporation** de "phéromone" le long des chemins empruntés par des fourmis virtuelles. On peut transposer ce concept :

$$\omega_{i,j}(t) \leftrightarrow \text{Taux de phéromone sur le lien } (i,j),$$

et introduire une **évaporation** ρ $\omega_{i,j}(t)$ tout en renforçant $\omega_{i,j}$ quand des "fourmis" franchissent la liaison (i,j) dans un parcours jugé fructueux (basé sur \mathcal{J} ou un critère de cohésion). Chaque

"fourmi" simule un **trajet** dans le SCN, choisissant les liens proportionnellement à $\omega_{i,j}$. Si la cohérence d'un tel trajet s'avère bonne (faible énergie, forte similarité), on "dépose" une **phéromone** additionnelle sur (i,j), c'est-à-dire :

$$\omega_{i,j}(t+1) = \rho \,\omega_{i,j}(t) + \Delta_{\text{fourmis}}(i,j,t).$$

Cette dynamique peut coexister avec la **règle** DSL, ou la remplacer par périodes. Ainsi, au lieu d'ajuster $\omega_{i,j}$ via $\eta[S(i,j) - \tau \omega_{i,j}]$, on exécute un cycle "colonie" (fourmis virtuelles), puis on applique la "mise à jour phéromone" sur les liens traversés. Là encore, le but est de **parcourir** l'espace potentiel du SCN sous un angle global, contournant les minima locaux.

Les **algorithmes** inspirés de la nature, tels que ceux des **colonies d'abeilles** ou des **chauves-souris**, suivent des principes similaires. Ils explorent un **vaste** espace de solutions, mettent en compétition ou en coopération divers **agents artificiels**, et ajustent les pondérations dans ω en privilégiant les chemins ou configurations les plus **viables**.

C. Hybridations et Scénarios d'Usage

Les heuristiques globales (PSO, Fourmis, etc.) peuvent se mélanger avec :

- **Recuit simulé**: on peut insérer un *terme stochastique* supplémentaire dans la dynamique ACO ou PSO. Les fourmis, par exemple, pourraient subir un bruit sur leur choix de chemin. De même, dans le PSO, on peut injecter un "petit recuit" sur la meilleure solution globale pour déverrouiller des stagnations.
- Inhibition : on peut décider qu'un agent (une particule, une fourmi) ne peut "déposer" de phéromone au-delà d'un certain nombre de liaisons, ou que l'on contraint un nœud i à limiter son degré dans le contexte ACO. Cela revient à conjuguer un *terme* d'inhibition (7.4) avec la mécanique colonie (dépôt/évaporation).
- **DSL Basique** : on peut opérer un "cycle DSL" local (descente selon $\eta[S(i,j) \tau\omega_{i,j}]$) puis, toutes les K itérations, on lance un cycle "PSO global" (ou "Fourmis") manipulant Ω de manière plus radicale. Ainsi, la partie DSL gère la convergence micro-locale, tandis que la partie heuristique agit en "macro-étapes".

7.10.3.2. Intégration de Méthodes "Online" plus Sophistiquées (Bandits Contextuels, RL Avancé)

Les stratégies d'**optimisation** abordées dans ce chapitre 7 (recuit, heuristiques globales, inhibition, etc.) s'articulent naturellement avec des approches **en flux** (online learning) où l'on dispose d'un **signal** de récompense ou d'efficacité. Dans un cadre plus formel, on peut enrichir la mise à jour DSL au moyen de **méthodes** issues de la théorie des bandits ou du renforcement (RL), conférant au **SCN** (Synergistic Connection Network) une capacité à **explorer** et **exploiter** en continu les liens ω .

Cette approche combine les bandits contextuels, qui optimisent le dilemme exploration—exploitation dans des environnements évolutifs, avec des méthodes RL avancées telles que le Q-learning profond et les modèles actor-critic. Ces techniques permettent d'ajuster dynamiquement les liens, clusters et parties du réseau, assurant ainsi une adaptation continue du SCN (Synergistic Connection Network) en fonction des interactions et de la récompense reçue.

A. Bandits Contextuels: Extension du Principe Multi-Armed

La théorie des **bandits multi-bras** (Multi-Armed Bandit) consiste à sélectionner une action parmi plusieurs, dans le but de **maximiser** la récompense espérée à long terme. Cette formulation initiale, souvent écrite sous la forme $\max_{a \in \mathcal{A}} \mathbb{E}[R(a)]$, suppose que la distribution de récompense $\mathbb{P}(R \mid a)$ est inconnue et doit être explorée au fil des itérations. Les **bandits contextuels** étendent ce cadre en tenant compte d'un **contexte c**(t) qui, à chaque étape t, influe sur la probabilité d'obtenir une récompense élevée pour un choix a.

Dans un **SCN** (Synergistic Connection Network), il est envisageable de transposer cette logique pour **piloter** la formation et le renforcement de liaisons $\omega_{i,j}$ de façon semi-supervisée. Plus précisément, la variable $\omega_{i,j}(t)$ reflète la tendance actuelle du réseau à maintenir le lien (i,j); son évolution est traditionnellement régie par la mise à jour

$$\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) + \eta \left[S(\mathcal{E}_i, \mathcal{E}_j) - \tau \omega_{i,j}(t) \right],$$

comme indiqué en section 2.2.2. En intégrant un bandit contextuel, un mécanisme de sélection d'action et de récompense est introduit. À chaque itération, un lien (i,j) est explicitement choisi pour être renforcé ou affaibli, puis un signal extrinsèque vient évaluer la pertinence de cette modification.

Le **contexte** dans cette version hybride peut inclure des informations sur l'état local d'un nœud \mathcal{E}_i , par exemple son degré moyen $\sum_k \omega_{i,k}(t)$, sa synergie globale, ou encore la configuration partielle du sous-cluster dans lequel il évolue. Le **bandit** interprète ces variables contextuelles comme autant d'indicateurs susceptibles de prédire l'efficacité d'activer ou de désactiver un lien (i,j). Le **chapitre 7.10.1.2** fournit un exemple d'une récompense extrinsèque R_t calculée à partir de la satisfaction d'une contrainte ou d'un objectif opérationnel, qui peut provenir d'une source extérieure au SCN (par exemple, le succès d'une mission robotique ou la performance d'un module de reconnaissance).

Dans ce cadre, un ensemble d'**actions** est défini en lien avec les pondérations. Renforcer ou diminuer $\omega_{i,j}$ pour un couple (i,j) équivaut à **tirer un bras** du bandit. La stratégie du **bandit contextuel** repose sur la mise à jour d'estimateurs de la récompense associée à chaque action $a \in \mathcal{A}$, en fonction du contexte $\mathbf{c}(t)$. Lorsque le **SCN** constate après coup qu'un renforcement de $\omega_{i,j}$ a apporté un gain, il augmente la probabilité de reproduire cette action dans un contexte similaire.

La dynamique DSL intègre ainsi un pilotage global. Plutôt que de se limiter à l'évolution locale définie par $\eta\left[S(\mathcal{E}_i,\mathcal{E}_j)-\tau\,\omega_{i,j}\right]$, un algorithme de sélection tel que ε -greedy, UCB ou Thompson Sampling est introduit pour choisir quel lien (i,j) mettre à jour en fonction du contexte. Ce lien reçoit ensuite un renforcement pondéré par l'observation de la récompense, combinant ainsi un mécanisme statistique, basé sur l'estimation des gains pour chaque action et contexte, et un mécanisme d'auto-organisation, propre à la dynamique DSL, au sein du même réseau.

Ce couplage présente plusieurs **avantages** en permettant au **SCN** de prendre en compte des indices externes censés refléter la qualité d'une liaison dans un contexte donné. Lorsque le **contexte** et la **récompense** sont bien définis, l'apprentissage des connexions est orienté vers celles qui sont les plus pertinentes pour la tâche globale, plutôt que de se fonder uniquement sur la **synergie interne** *S*.

Les **limites** résident dans la **complexité additionnelle** introduite. Un **module** de bandit est nécessaire pour gérer un espace d'actions potentiellement vaste, englobant toutes les paires (i,j), ainsi qu'un **contexte multivarié** décrivant l'état du réseau. De plus, le compromis entre **exploration et exploitation** s'applique également à la formation des liaisons $\omega_{i,j}$, influençant la manière dont les connexions sont ajustées au fil du temps.

Dans l'ensemble, l'**intégration** de bandits contextuels dans un SCN prolonge la démarche du DSL en introduisant un **signal** semi-supervisé ciblé sur chaque liaison. La conclusion de chaque "tirage de bras" avec feedback renforce les pondérations associées aux décisions les plus fructueuses dans le contexte courant, tout en maintenant la structure localement adaptée par la règle de descente standard. On obtient dès lors un **équilibre** entre l'auto-organisation purement non supervisée (chapitres 2.2.2 et 2.2.3) et une approche plus dirigée, apte à optimiser une fonction de performance externe.

B. Approches de Renforcement (RL) Avancées

Il est possible de dépasser le cadre des bandits contextuels en intégrant, au sein d'un SCN (Synergistic Connection Network), des techniques de **renforcement** complètes, telles que le **Q-learning profond** ou des méthodes **actor-critic**. Contrairement au simple choix d'actions isolées (comme dans un bandit), ces algorithmes opèrent sur des **états** et **politiques** plus riches, en tenant compte de l'évolution temporelle du réseau et de la récompense cumulée.

PPour mettre en place un tel dispositif, on définit d'abord un **état** $\mathcal{E}(t)$ représentant la configuration du réseau à l'instant t. Une approche naturelle consiste à inclure la **matrice** $\{\omega_{i,j}(t)\}$ ou un **résumé** de celle-ci, comme le degré moyen des nœuds, la répartition des clusters ou un indicateur global de synergie.

L'ensemble des **actions** \mathcal{A} regroupe différentes modifications de la structure des liens. Cela peut inclure la mise à jour ponctuelle de $\omega_{i,j}$, le déclenchement d'un **recuit** partiel, l'ajustement du paramètre d'**inhibition** γ , ou encore le **redispatching** d'un sous-ensemble de connexions pour tester une configuration alternative.

Une **récompense** $\mathcal{R}(t)$ est ensuite calculée en fonction d'objectifs plus larges que la simple minimisation de l'énergie interne. Elle peut intégrer des critères comme la **cohésion** d'un cluster, la **réussite** d'une mission robotique ou toute autre mesure externe pertinente.

L'agent de **renforcement** (ex. Q-learning, actor-critic, etc.) détermine alors, pour chaque étape temporelle, l'action à entreprendre selon la politique $\pi[\mathcal{E}(t)]$. Cette action agit directement ou indirectement sur la règle DSL locale, ce qui se formalise par la réécriture de l'équation de mise à jour,

$$\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) + \eta \left[S\left(\mathcal{E}_i, \mathcal{E}_j\right) - \tau \, \omega_{i,j}(t) \right] + \Omega_{\mathrm{RL}} \left(\omega_{i,j}(t), \mathcal{R}(t)\right),$$

$$DSL \, \text{local} \, \qquad \qquad \text{action RL}$$

dans laquelle Ω_{RL} est un **terme correctif** dicté par l'algorithme de RL en fonction de la récompense courante $\mathcal{R}(t)$, de la configuration $\omega_{i,j}(t)$ et de la politique en vigueur. L'idée générale est de **mélanger** la dynamique auto-organisée du DSL, qui tend à descendre un potentiel d'énergie interne, avec un **feedback** extrinsèque plus global, piloté par un agent cherchant à optimiser un objectif à long terme.

La convergence peut alors être plus performante pour des tâches qui ne se résument pas à la minimisation locale d'une énergie $\mathcal{J}(\omega)$. Par exemple, si la section 7.3 discute la nécessité d'un

recuit simulé pour franchir certains puits, cette forme de bruit peut être modulée automatiquement par l'agent RL, lequel détecte si la récompense stagne et augmente la dose de recuit ou bien modifie la force d'inhibition γ . Les **avantages** d'une telle hybridation résident dans la capacité à prendre en compte un but extrinsèque et à orienter la formation des clusters ou la stabilisation des liens dans une direction avantageuse pour ce but. Les **limites** ou **difficultés** proviennent de la haute dimension de l'espace des états (si chaque $\omega_{i,j}$ est considéré comme une variable indépendante) et du fait que la sélection d'actions "structurelles" peut changer radicalement la dynamique interne du réseau, ce qui rend l'apprentissage instable si l'on ne régule pas suffisamment la prise de décision.

C. Enjeux et Intégration

L'un des points clés pour combiner un **SCN** (Synergistic Connection Network) avec des algorithmes de **bandits** ou de **renforcement** concerne la manière d'interfacer concrètement la dynamique DSL (Deep Synergy Learning) et le traitement du **signal** de récompense. Une possibilité est de dissocier l'évolution de la descente locale, régie par l'équation

$$\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) + \eta \left[S(\mathcal{E}_i, \mathcal{E}_j) - \tau \omega_{i,j}(t) \right],$$

d'une étape ultérieure où l'on évalue la performance $\mathcal{R}(t)$ ou la récompense associée. Dans cette seconde phase, on applique un algorithme de **RL** ou de **bandit** qui, en s'appuyant sur l'observation de $\mathcal{R}(t)$, modifie certaines pondérations ou contrôle un paramètre global (par exemple l'inhibition γ). Ce découplage temporel clarifie la contribution de la synergie **interne** $S(\mathcal{E}_i, \mathcal{E}_i)$ et du **feedback externe** $\mathcal{R}(t)$.

Un enjeu majeur concerne la **complexité** et la **convergence** lorsque le **SCN** atteint une grande taille, le nombre de liaisons $\omega_{i,j}$ pouvant croître jusqu'à l'ordre de n^2 . Un algorithme de **Q-learning** ou un **bandit contextuel** doit alors gérer un espace d'états ou d'actions potentiellement gigantesque. Pour rendre le problème plus tractable, il est courant de restreindre l'action de la **méthode RL** à un sous-ensemble de paramètres.

Plutôt que de modifier individuellement chaque liaison $\omega_{i,j}$, l'agent peut ajuster des paramètres globaux comme l'**inhibition** γ (voir **section 7.4**) ou le niveau de **recuit** (cf. **section 7.3**) à chaque étape. Il peut également infléchir la mise à jour sur un **sous-bloc** de connexions spécifiques. Cette approche aboutit à une **structure hybride**, où la **descente DSL** reste principalement locale et auto-organisée, tandis qu'un **module de renforcement** contrôle un nombre restreint de variables globales. Cette stratégie réduit la charge computationnelle et améliore la convergence du système.

Un autre aspect crucial concerne le **compromis** entre l'auto-organisation intrinsèque et le **signal extrinsèque** fourni par le RL ou le bandit. La logique DSL valorise une cohérence locale fondée sur la **synergie** $S(\mathcal{E}_i, \mathcal{E}_j)$, d'après les principes de la **section 2.2.1**. En introduisant un ajustement Δ_{RL} ou Δ_{bandit} susceptible de contrer la dynamique $\eta[S-\tau\omega_{i,j}]$, on peut compromettre la cohérence de clusters qui s'étaient formés spontanément selon la synergie interne. À l'inverse, si l'on ne permet pas à la récompense externe d'agir suffisamment, on risque de rester bloqué dans des configurations localement stables mais peu adaptées à un objectif plus global. Il faut alors calibrer la part de Δ_{RL} dans la mise à jour totale,

$$\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) + \Delta_{DSL}(t) + \Delta_{RL}(t),$$

de manière à préserver une part d'auto-organisation tout en laissant à l'algorithme de renforcement (ou de bandit) la possibilité d'orienter la configuration finale selon la **récompense** $\mathcal{R}(t)$. Trouver cet équilibre reste délicat et peut exiger des expérimentations ou une analyse plus fine des courbes de convergence.

7.10.3.3. Conclusion : La Flexibilité du DSL s'Adapte à Ces Méthodes pour Perfectionner la Formation Auto-Organisée de Clusters

Le **Deep Synergy Learning (DSL)**, tel que développé dans l'ensemble de ce chapitre (7.1 à 7.10), offre déjà une structure de mise à jour des pondérations $\omega_{i,j}$ s'appuyant sur la **synergie** et la **régulation** locale (inhibition, saturation, etc.). Cependant, cette dynamique « descente locale » peut se retrouver confrontée à des **minima** d'énergie partiels ou à des configurations sous-optimales qui ne se résolvent pas spontanément. Les **métaheuristiques** globales (PSO, colonies de fourmis), les **méthodes** issues du **RL** (bandits, Q-learning), ou encore les **heuristiques** génétiques décrites tout au long de ce chapitre viennent se **greffer** à la mécanique DSL pour dépasser ces blocages et consolider la formation auto-organisée de *clusters* plus nets.

A. Rôle Central de la Modularity du DSL

La **structure** modulaire du DSL (voir chapitres précédents, autour de la compétition, de la localité, et de l'injection possible d'informations externes) facilite l'intégration d'**algorithmes** d'optimisation externes. Au lieu de rompre la logique interne de synergie S(i,j), il est envisageable de :

$$\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) + \eta \left[S(i,j) - \tau \, \omega_{i,j}(t) \right] \, + \, \Psi(\mathcal{H}, \, \mathbf{\Omega}, \, t) \quad ,$$

$$\mathbf{Composante DSL} \qquad \text{terme heuristique global}$$

où $\Psi(\cdot)$ représente une "correction" apportée par l'**algorithme** global, qu'il s'agisse d'une **variante** de recuit simulé, d'une **mutation** génétique, ou d'un **ajustement** inspiré d'un bandit contextuel. Cette cohabitation entre la mise à jour **locale** (descente sur S) et la *méta*correction (composante globale) confère au SCN la capacité de parcourir plus largement l'espace des configurations, sans se priver de la **plasticité** intrinsèque du DSL.

B. Flexibilité et Complémentarité des Méthodes

La diversité des **méthodes** abordées en **section 7.10.3** (PSO, colonies, bandits) montre que le **DSL** peut être optimisé selon des **stratégies** très différentes. Un **swarm** de particules peut être instancié dans l'espace des ω , une **colonie** de fourmis peut renforcer certains liens en y déposant de la phéromone, ou encore un **bandit contextuel** peut piloter un sous-ensemble de liaisons. Chaque approche offre un **mode d'exploration global** distinct, venant compléter la synergie locale définie par S.

La **combinaison** recuit + heuristique, ou heuristique + inhibition, apporte encore d'autres degrés de liberté. Sur le plan **mathématique**, on écrit souvent la mise à jour de la pondération $\omega_{i,j}$ comme :

$$\omega_{i,j}(t+1) = \omega_{i,j}(t) + \Delta_{\text{DSL}}(\omega_{i,j}(t)) + \Delta_{\text{Global}}(\omega_{i,j}(t), \Omega_{\text{all}}),$$

où Δ_{Global} tient compte d'une **démarche** PSO, ACO, ou RL, assurant un "sursaut" possible hors du bassin local. Cette synergie entre la dynamique DSL locale et les interventions globales

maintient un équilibre entre la compétition (inhibition, filtrage local) et l'exploration (recherche globale, recuit, heuristiques) dans un large espace $\{\omega_{i,i}\}$.

C. Poursuite du DSL dans les Chapitres Suivants

Le **Chapitre 8** (DSL Multimodal) et le **Chapitre 9** (Évolutions Temps Réel) vont s'appuyer directement sur ces enseignements :

- La multimodalité (chap. 8) peut exiger une exploration plus large de la configuration, car le risque de minima locaux mono-canal est important. Le recuit simulé, l'inhibition et les heuristiques globales jouent alors un rôle clé en introduisant la secousse ou la filtration nécessaire pour éviter un verrouillage prématuré dans une seule modalité.
- L'apprentissage continu (chap. 9) doit être capable de gérer les flux de nouvelles entités et les changements dynamiques. L'inhibition permet de réguler la densité des connexions lorsque de nombreuses entités apparaissent. Le recuit partiel aide à surmonter d'éventuels blocages locaux, tandis que la sparification par heuristiques réduit progressivement le nombre effectif de liaisons manipulées, assurant ainsi une meilleure scalabilité du SCN au fil du temps.

Cette **flexibilité**, qui accueille et articule des **méthodes** (PSO, bandits, colonie) au sein d'un cadre DSL déjà compétitif et localement auto-organisé, est un atout majeur pour perfectionner la **formation auto-organisée de clusters** et consolider la convergence globale.