

## Cours M2 BIBS - Séance 3

### Comparaison Programmation dynamique avancée

Yann Ponty

Bioinformatics Team  
École Polytechnique/CNRS/INRIA AMIB - France

17 Janvier 2013

## Résumé

- 1 Alignement et comparaison de structures d'ARN
  - Méthode géométrique
  - Alignement de structures secondaires
  - Méthodes hybrides
- 2 Programmation dynamique : Méthodes génériques
  - Introduction
  - Analyse syntaxique
  - Hypergraphes

## Résumé

- 1 Alignement et comparaison de structures d'ARN
  - Méthode géométrique
  - Alignement de structures secondaires
  - Méthodes hybrides
- 2 Programmation dynamique : Méthodes génériques
  - Introduction
  - Analyse syntaxique
  - Hypergraphes

## Pourquoi aligner structurellement des ARN

**Hypothèse** : Pression évolutive commune = fonction commune.

Chez certains organismes/familles d'ARN (ex : RNase-P), très faible conservation de la séquence, mais structure reste conservée, et peut être déterminée expérimentalement (*in vitro* ou *in silico*).

**Problèmes** :

- **Édition** : Trouver la *distance* entre deux structures  $A$  et  $B$ . Quelle séquence d'opérations (de coût minimal) pour changer  $A$  en  $B$ ? Déjà NP-complet pour deux structures secondaires [BFRS07].
- **Alignement** : Trouver une super-structure de coût minimal. Généralise la notion d'alignement de séquence. Polynomial pour des structures secondaires [BDD<sup>+</sup>08], NP-complet en 3D [SZS<sup>+</sup>08].  
**Variantes** : Alignement local ou global, Recherche de motifs.
- **Superposition** : Trouver une transformation géométrique (Rotation, translation, zoom) pour superposer *au mieux* les coordonnées de deux ARN de **matching connu**. Polynomial en 3D [McL82].

**Remarque** : Difficulté algorithmique provient de la recherche d'un matching.

Quand les structures tertiaires (3D) des ARN sont disponibles, le problème de l'alignement peut être abordé de façon **purement géométrique**.

**Problème**

**Donnée :** Motif  $m$  et structure cible  $b$  (Ensembles de bases 3D).

**Résultat :** Matching de  $m$  et d'un sous-ensemble de  $b$  minimisant une **divergence géométrique**.

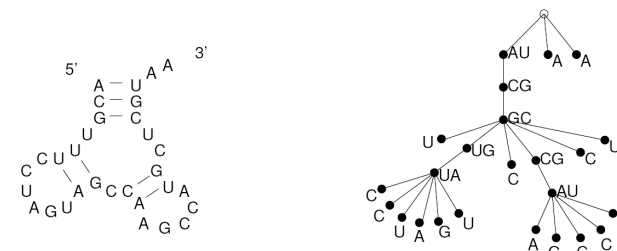
**Divergence géométrique :** Dans FR3D [SZS<sup>+</sup>08], une fonction  $D$  basée sur deux fonctions  $L$  et  $A$  d'erreur tenant compte respectivement de la **superposabilité** ( $L$ ) et de l'**orientation des bases** ( $A$ ) de  $m$  et  $b$ .

$$L = \sqrt{\min_{R,T} \sum_{i=1}^m \|b_i - R(T(m_i))\|^2} \quad A = \sqrt{\sum_{i=1}^m \alpha_i^2} \quad D = \frac{1}{m} \sqrt{L^2 + A^2}$$

$R, T$  : Rotation et translation.  $c_i$  : Barycentre de la base  $m_i$ .  $\alpha_i$  : Écart entre les axes barycentre/bases dans  $m_i$  et  $b_i$ .

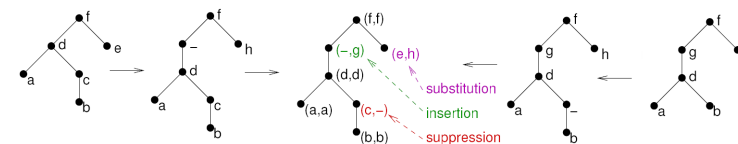
Exploration (Backtrack) + Élagage incrémental (Bornes sur  $D$ )  $\Rightarrow$  **Explosion !**  
Mais recherche exacte réalisable pour des petits motifs.

L'alignement de deux structures secondaires est basé sur une **représentation arborescente** de la structure secondaire<sup>1</sup>.



Paires de bases  $\Rightarrow$  noeuds internes      Bases non-appariées  $\Rightarrow$  Feuilles

**Alignement =** Construction d'un matching complet de coût minimal.



1. Illustrations empruntées à C. Herrbach

Alignement d'arbre<sup>2</sup>

$$\delta(\text{arbre}_1, \text{arbre}_2) = \min \begin{cases} \delta(\text{arbre}_1, \text{arbre}_2) + \text{del}(\bullet) \\ \delta(\text{arbre}_1, \text{arbre}_2) + \text{ins}(\bullet) \\ \delta(\text{arbre}_1, \text{arbre}_2) + \text{subst}(\bullet, \bullet) \end{cases}$$

Alignement de forêt

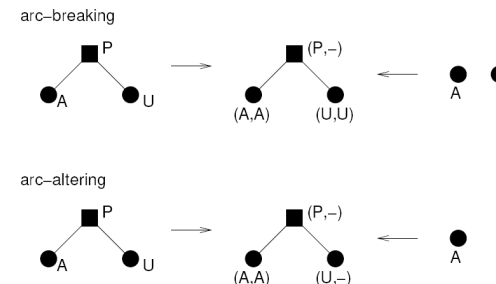
$$\delta(\text{forêt}_1, \text{forêt}_2) = \min \begin{cases} \min\{\delta(\text{forêt}_1, \text{forêt}_2) + \text{del}(\bullet) \\ \delta(\text{forêt}_1, \text{forêt}_2) + \text{ins}(\bullet)\} \\ \delta(\text{forêt}_1, \text{forêt}_2) \end{cases}$$

Complexité au pire en  $\mathcal{O}(n^4)$  [JWZ94], en moyenne en  $\mathcal{O}(n^2)$  [HDD07].  
Mais opérations spécifiques à l'ARN manquantes.

Possibilité de **paramétrer** les coûts des opérations, mais certaines opérations, atomiques dans un modèle réaliste, devront être **recomposées à partir des opérations disponibles**.

**Exemple :** Désappariement d'une paire de base nécessite une suppression (paire de base) et deux insertions (bases).

**RNAForester :** Basé sur l'algorithme de Jiang, Wang & Zhang + Intégrations d'opérations spécifiques à l'ARN<sup>3</sup>.

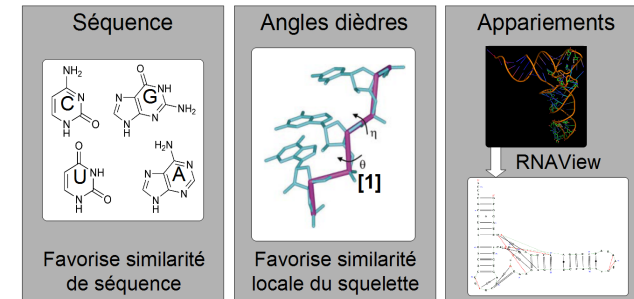


$$\delta(\text{▲▲▲▲▲▲▲▲}) = \begin{cases} \delta(\text{▲▲▲▲▲▲▲▲}) + \text{BDel}(\bullet) & \text{si } \bullet \text{ base} \\ \delta(\text{▲▲▲▲▲▲▲▲}) + \text{BIns}(\bullet) & \text{si } \bullet \text{ base} \\ \delta(\text{▲▲▲▲▲▲▲▲}) + \text{BSub}(\bullet, \bullet) & \text{si } \bullet \text{ et } \bullet \text{ bases} \\ \min\{\delta(\text{▲▲▲▲▲▲▲▲}) + \delta(\text{▲▲▲▲▲▲▲▲}) : \text{▲▲▲▲▲▲▲▲} = \text{▲▲▲▲▲▲▲▲}\} + \text{PDel}(\bullet) & \text{si } \bullet \text{ paire} \\ \min\{\delta(\text{▲▲▲▲▲▲▲▲}) + \delta(\text{▲▲▲▲▲▲▲▲}) : \text{▲▲▲▲▲▲▲▲} = \text{▲▲▲▲▲▲▲▲}\} + \text{PIns}(\bullet) & \text{si } \bullet \text{ paire} \\ \delta(\text{▲▲▲▲▲▲▲▲}) + \delta(\text{▲▲▲▲▲▲▲▲}) + \text{PSub}(\bullet, \bullet) & \text{si } \bullet \text{ et } \bullet \text{ paires} \\ \min\{\delta(\text{▲▲▲▲▲▲▲▲}) + \delta(\text{▲▲▲▲▲▲▲▲}) : \text{▲▲▲▲▲▲▲▲} = \text{▲▲▲▲▲▲▲▲}\} + \text{Fus}(\bullet, \bullet, \bullet) & \text{si } \bullet \text{ paire et } \bullet \text{ base} \\ \min\{\delta(\text{▲▲▲▲▲▲▲▲}) + \delta(\text{▲▲▲▲▲▲▲▲}) : \text{▲▲▲▲▲▲▲▲} = \text{▲▲▲▲▲▲▲▲}\} + \text{Sci}(\bullet, \bullet, \bullet) & \text{si } \bullet \text{ paire et } \bullet \text{ base} \\ \min\{\delta(\text{▲▲▲▲▲▲▲▲}) + \delta(\text{▲▲▲▲▲▲▲▲}) : \text{▲▲▲▲▲▲▲▲} = \text{▲▲▲▲▲▲▲▲}\} + \text{GAlt}(\bullet, \bullet) & \text{si } \bullet \text{ paire et } \bullet \text{ base} \\ \min\{\delta(\text{▲▲▲▲▲▲▲▲}) + \delta(\text{▲▲▲▲▲▲▲▲}) : \text{▲▲▲▲▲▲▲▲} = \text{▲▲▲▲▲▲▲▲}\} + \text{DAlt}(\bullet, \bullet) & \text{si } \bullet \text{ paire} \\ \min\{\delta(\text{▲▲▲▲▲▲▲▲}) + \delta(\text{▲▲▲▲▲▲▲▲}) : \text{▲▲▲▲▲▲▲▲} = \text{▲▲▲▲▲▲▲▲}\} + \text{GComp}(\bullet, \bullet) & \text{si } \bullet \text{ paire et } \bullet \text{ base} \\ \min\{\delta(\text{▲▲▲▲▲▲▲▲}) + \delta(\text{▲▲▲▲▲▲▲▲}) : \text{▲▲▲▲▲▲▲▲} = \text{▲▲▲▲▲▲▲▲}\} + \text{DComp}(\bullet, \bullet) & \text{si } \bullet \text{ paire} \end{cases}$$

DIAL [FPLC07] est une méthode hybride qui se concentre sur les comportements locaux.

**Idée :** L'ARN est flexible, petite variation locale peuvent entraîner des grandes déviations géométriques.

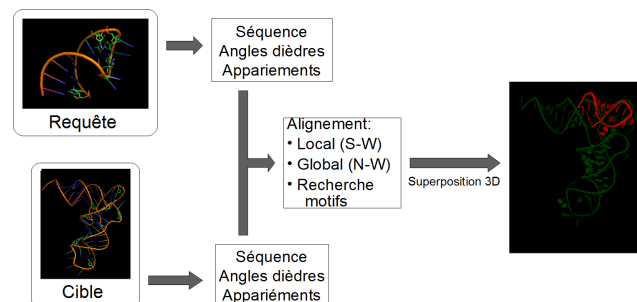
DIAL capture les similarités locales à trois niveau :



DIAL [FPLC07] est une méthode hybride qui se concentre sur les comportements locaux.

**Idée :** L'ARN est flexible, petite variation locale peuvent entraîner des grandes déviations géométriques.

Un algorithme d'alignement de séquence est alors utilisé



Tout dépend de ce que l'on a et veut :

- Modèle 3D :
  - Recherche d'un motif peu conservé en séquence : FR3D
  - Recherche d'un motif conservé : FR3D, DIAL ou DARTS
  - Recherche d'une structure entière : DIAL ou DARTS
- Structure secondaire :
  - Recherche d'un motif : NestedAlign
  - Alignement structure : RNAForester, NestedAlign

De nombreux autres programmes disponibles : Migal, Magnolia, ...

+ Explosion des approches *par fragments* : FASTR3D, RNA FRABASE, ...

*The development of successful dynamic programming recurrences is a matter of experience, talent and luck. (Relecteur anonyme, 2000)*

Tout algorithme de programmation dynamique définit :

- 1 Espace de recherche
- 2 Fonction objectif ou score
- 3 Décomposition

Entités conceptuelles non-indépendantes :

- Décomposition doit parcourir tout l'Espace de recherche de façon unique
- Décomposition doit permettre un calcul local de la Fonction objectif

Choix d'une bonne décomposition est crucial !

Compilation de ces trois éléments  $\Rightarrow$  Équation de programmation dynamique.

Question : Comment formaliser cette notion de compilation ?

- Approches *analyse syntaxique* (parsing) :

Modèle : Grammaire non-contextuelle

Espace de recherche = Arbres de syntaxe abstraite (parse trees).

- Approche Hypergraphe :

Espace de recherche = (hyper-)chemins d'un hypergraphe.

- Approches *analyse syntaxique* (parsing) :

Modèle : Grammaire non-contextuelle

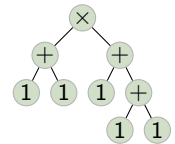
Espace de recherche = Arbres de syntaxe abstraite (parse trees).

Ex1 (Caravane d'El Mamoun) :

Grammaire =  $\{S \rightarrow S + S \mid S \times S \mid 1\}$

Quelle(s) valeur(s) pour une expression arithmétique sans parenthésage :

$$1 + 1 \times 1 + 1 + 1 = ?$$



- Approches *analyse syntaxique* (parsing) :

Modèle : Grammaire non-contextuelle

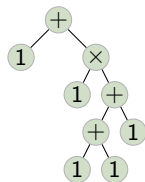
Espace de recherche = Arbres de syntaxe abstraite (parse trees).

Ex1 (Caravane d'El Mamoun) :

Grammaire =  $\{S \rightarrow S + S \mid S \times S \mid 1\}$

Quelle(s) valeur(s) pour une expression arithmétique sans parenthésage :

$$1 + 1 \times 1 + 1 + 1 = = (1 + 1) \times (1 + (1 + 1)) = 6 ?$$



- Approches *analyse syntaxique* (parsing) :

Modèle : Grammaire non-contextuelle

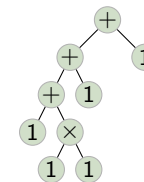
Espace de recherche = Arbres de syntaxe abstraite (parse trees).

Ex1 (Caravane d'El Mamoun) :

Grammaire =  $\{S \rightarrow S + S \mid S \times S \mid 1\}$

Quelle(s) valeur(s) pour une expression arithmétique sans parenthésage :

$$1 + 1 \times 1 + 1 + 1 = = 1 + (1 \times ((1 + 1) + 1)) = 4 ?$$



- Approches *analyse syntaxique* (parsing) :

Modèle : Grammaire non-contextuelle

Espace de recherche = Arbres de syntaxe abstraite (parse trees).

Ex1 (Caravane d'El Mamoun) :

Grammaire =  $\{S \rightarrow S + S \mid S \times S \mid 1\}$

Quelle(s) valeur(s) pour une expression arithmétique sans parenthésage :

$$1 + 1 \times 1 + 1 + 1 = = ((1 + (1 \times 1)) + 1) + 1 = 4 ?$$

En général : Se demander comment parenthésier l'expression de façon à min (resp.max)-imiser la valeur de l'expression est un problème d'analyse syntaxique (pondéré).

- Approches *analyse syntaxique* (parsing) :

Modèle : Grammaire non-contextuelle

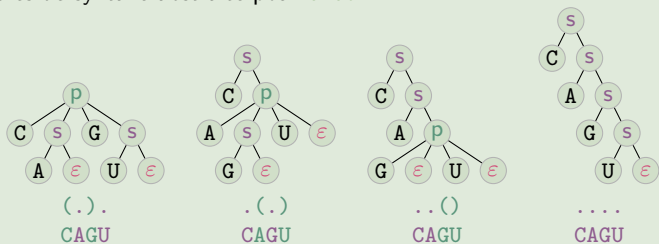
Espace de recherche = Arbres de syntaxe abstraite (parse trees).

Ex2 (ARN) :

$R \rightarrow ARUR \mid URAR \mid GRUR \mid CRGR \mid GRUR \mid URGR$  (Règles p)

$\mid AR \mid CR \mid GR \mid UR \mid \epsilon$  (Règles s)

Arbres de syntaxe abstraite pour CAGU :



- Approches *analyse syntaxique* (parsing) :

Modèle : Grammaire non-contextuelle

Espace de recherche = Arbres de syntaxe abstraite (parse trees).

Ex2 (ARN) :

$R \rightarrow ARUR \mid URAR \mid GRUR \mid CRGR \mid GRUR \mid URGR$  (Règles p)

$\mid AR \mid CR \mid GR \mid UR \mid \epsilon$  (Règles s)

+ Pondération des règles (Ex : 1/0 pour p/s)

⇒ Repliement à la Nussinov = Parsing pondéré sans équation explicite !

Intérêt :

- Algorithmique générique en  $O(n^3)$
- Pas de manipulation des indices ⇒ moins d'erreurs ...
- Grammaires plus modulaires : Robustesse au changement de modèle
- Séparation assez naturelle espace de recherche/score d'évaluation
- Extensions possibles à certaines grammaires faiblement contextuelles (surcoût algorithmique)

### ● Approches *analyse syntaxique* (parsing) :

Modèle : *Grammaire non-contextuelle*

Espace de recherche = Arbres de syntaxe abstraite (parse trees).

Ex2 (ARN) :

$R \rightarrow ARUR | URAR | GRUR | CRGR | GRUR | URGR$  (Règles  $p$ )

$| AR | CR | GR | UR | \epsilon$  (Règles  $s$ )

+ Pondération des règles (Ex : 1/0 pour  $p/s$ )

⇒ Repliement à la Nussinov = Parsing pondéré **sans équation explicite!**

Intérêt :

- Algorithmique générique en  $O(n^3)$
- Pas de manipulation des indices ⇒ moins d'erreurs ...
- Grammaires plus modulaires : Robustesse au changement de modèle
- Séparation assez naturelle espace de recherche/score d'évaluation
- Extensions possibles à certaines grammaires faiblement contextuelles (surcoût algorithmique)

Inconvénients :

- Apprendre le formalisme
- Performances : Pertes de constantes d'implémentation, voir d'ordre de grandeur algorithmique pour structures plus complexes
- Problèmes d'ambiguïtés *sémantique* déjà complexes à définir

$$\left. \begin{array}{l}
 V_T = \{0, \dots, 9, +, \times\}, \\
 V_N = S, \\
 P = \left\{ \begin{array}{l} S \rightarrow S + S \\ S \rightarrow S \times S \\ S \rightarrow 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 \end{array} \right. \\
 \mathcal{A} = \mathbb{N} \\
 \lambda_{\mathcal{A}} = \left\{ \begin{array}{l} S_{\mathcal{A}}(0) = 0 \\ \vdots \\ S_{\mathcal{A}}(9) = 9 \\ S_{\mathcal{A}}(+, \times) = 0 \end{array} \right. \\
 F_P = \left\{ \begin{array}{l} f_{S \rightarrow S+S}(xyz) = x + z \\ f_{S \rightarrow S \times S}(xyz) = x \times z \\ f_{S \rightarrow a \in V_T}(x) = x \end{array} \right.
 \end{array} \right\} \begin{array}{l} \text{Context-free grammar} \\ \\ \text{Attribute system} \end{array}$$

[Crédit : J. Waldispühl]

### ● Grammaires (multibandes) attribuées (Lefebvre, Waldispühl et al)

Calculer/minimiser un score sur un système d'attribut.

Avantages : Pseudonoëuds simples peuvent être explorés grâce à des grammaires multibandes en *synchronisant* les analyses syntaxiques .

Inconvénient : Induction de surcoût algorithmique substantiel pour certaines familles *légèrement* contextuelles (ex : Repliement avec pseudonoëuds).

<http://people.csail.mit.edu/jw/software.php>

Grammaire d'analyse (yield grammar) :

```
>nussinov78 alg inp = axiom s where
> (nil,left,right,pair,split,h) = alg
> s = tabulated (
>   nil <<< empty          |||
>   left <<< base ~~~ s    |||
>   right <<< s ~~~ base  |||
>   (pair <<< base ~~~ s ~~~ base)
>   'with' basepairing |||
>   split <<< s ~~~ s    ... h)
```

Algèbre d'évaluation (base-pair algebra) :

```
>pairmax :: Nussinov_Algebra Char Int
>pairmax = (nil,left,right,pair,
            split,h) where
>   nil _ = 0
>   left _ x = x
>   right x _ = x
>   pair _ x _ = x + 1
>   split x y = x + y
>   h xs = [maximum xs]
```

### ● Programmation dynamique algébrique (ADP, Giegerich et al)

Avantages :

- Applications plus générale grâce à une séparation de grammaires respectivement consacrées à l'*analyse syntaxique* et à l'*évaluation*.
- Cadre formel et implémentation *in-extenso* (> 20 publiés, dont 3 thèses).

Inconvénient :

- Notations cryptiques, implémentation liée fortement au langage Haskell.
- Pseudonoëuds : Formalisme doit être *hacké*, perdant une partie des bénéfices de l'approche générique.
- Structure combinatoire disparaît derrière des notations (trop?) abstraites. ⇒ Gros problèmes d'ambiguïté, impossible à traiter de façon purement automatisée (Problèmes *indécidables*).

<http://bibiserv.techfak.uni-bielefeld.de/adp/>

### Hypergraphes (Roytberg/Finkelstein,...)

Avantages :

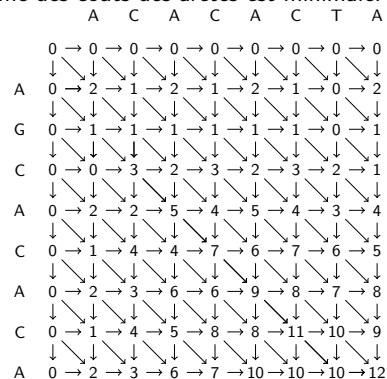
- Très grande expressivité.
- Toute grammaire non-contextuelle peut être transformée en un hypergraphe équivalent (Hyperchemins en bijection avec les parse trees).
- Influence limitée de l'ordre.

Inconvénient :

- Pas (encore) d'implémentation générique.
- Travail de modélisation plus conséquent. En particulier, la question de l'ambiguïté est laissée à la charge du concepteur, mais les conditions d'applications des algorithmes génériques correspondent à des problèmes décidables.
- Manipulation explicite des indices (Force et faiblesse).

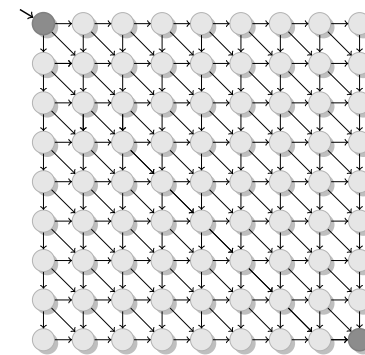
## Pourquoi les hypergraphes ?

Rappel : Dans Needleman-Wunsch (alignement global), la remontée (ou backtrack) correspond à un chemin de coût minimal dans la matrice, ie un chemin dont la somme des coûts des arêtes est minimale.



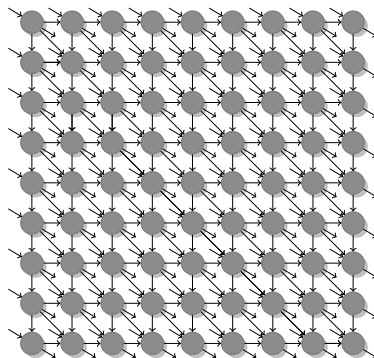
## Pourquoi les hypergraphes ?

Rappel : Dans Needleman-Wunsch (alignement global), la remontée (ou backtrack) correspond à un chemin de coût minimal dans la matrice, ie un chemin dont la somme des coûts des arêtes est minimale.



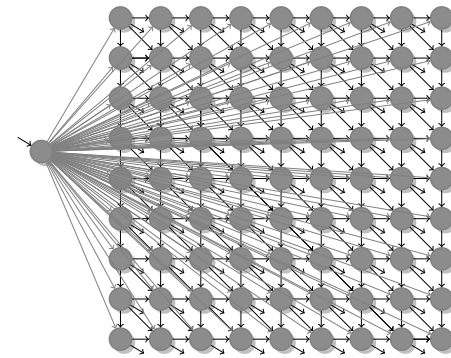
## Pourquoi les hypergraphes ?

Rappel : Dans Smith-Waterman, la remontée (ou backtrack) correspond à un chemin de coût minimal dans la matrice, ie un chemin dont la somme des coûts des arêtes est minimale.



## Pourquoi les hypergraphes ?

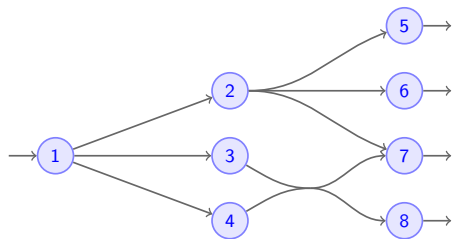
Rappel : Dans Smith-Waterman, la remontée (ou backtrack) correspond à un chemin de coût minimal dans la matrice, ie un chemin dont la somme des coûts des arêtes est minimale.



Remarque : L'absence de cycle facilite ici la programmation dynamique.

Malheureusement, on ne peut pas prolonger cette analogie vers Nussinov car les schémas de backtracks sont analogues à des arbres.

⇒ Il faudrait des graphes dont les chemins sont des arbres → Hypergraphes !

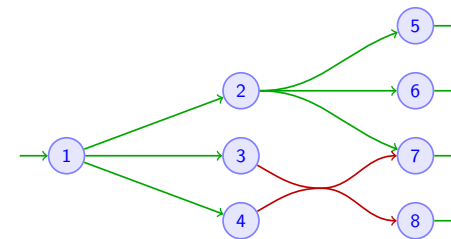


Les **hypergraphes** généralisent les graphes (dirigés) à des (hyper) arcs de degrés **entrant/sortant** arbitraires.

**Definition (Hypergraphes)**

Un **hypergraphe**  $\mathcal{H}$  est un couple  $(V, E)$  tel que :

- $V$  est un ensemble de sommet
- $E$  est un ensemble d'hyperarcs  $e = (t(e) \rightarrow h(e))$  tels que  $t(e), h(e) \subset V$



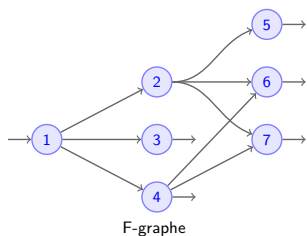
Les **hypergraphes** généralisent les graphes (dirigés) à des (hyper) arcs de degrés **entrant/sortant** arbitraires.

**Definition (Hypergraphes)**

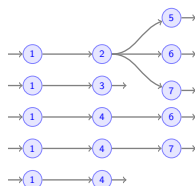
Un **hypergraphe**  $\mathcal{H}$  est un couple  $(V, E)$  tel que :

- $V$  est un ensemble de sommet
- $E$  est un ensemble d'hyperarcs  $e = (t(e) \rightarrow h(e))$  tels que  $t(e), h(e) \subset V$

Les hypergraphes avant, ou **F(oward)-graphes**, sont des hypergraphes dont les arcs ont **degré entrant** exactement égal à 1.



F-graphe

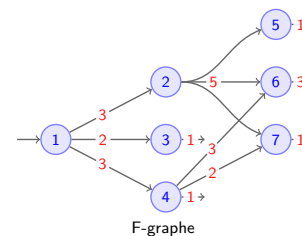


Tous les F-chemins partant du sommet 1

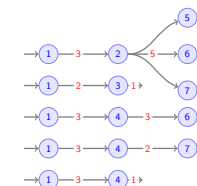
**Definition (F-chemin)**

Un **F-chemin** est un arbre de racine  $s \in V$ , et dont les fils sont des F-chemins construits à partir des **sommets sortants** d'un arc  $e = (s \rightarrow t) \in E$ .

**Remarque** : Les arcs ayant degré sortant 0 ( $t = \emptyset$ ) fournissent un cas terminal à cette définition recursive.



F-graphe



Tous les F-chemins partant du sommet 1

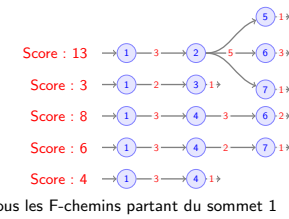
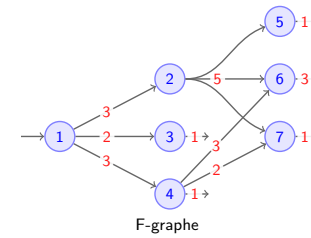
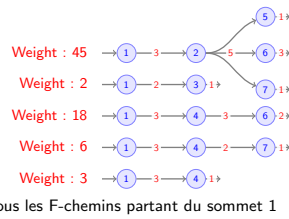
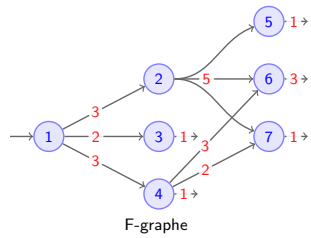
**Definition (F-chemin)**

Un **F-chemin** est un arbre de racine  $s \in V$ , et dont les fils sont des F-chemins construits à partir des **sommets sortants** d'un arc  $e = (s \rightarrow t) \in E$ .

**Remarque** : Les arcs ayant degré sortant 0 ( $t = \emptyset$ ) fournissent un cas terminal à cette définition recursive.

Un F-graphe est **indépendant** si et seulement si chacun de ses chemins emprunte au plus une fois chaque arc.





**Definition (F-chemin)**

Un **F-chemin** est un arbre de racine  $s \in V$ , et dont les fils sont des F-chemins construits à partir des **sommets sortants** d'un arc  $e = (s \rightarrow t) \in E$ .

**Remarque** : Les arcs ayant degré sortant 0 ( $t = \emptyset$ ) fournissent un cas terminal à cette définition récursive.

Un F-graphe est **indépendant** si et seulement si chacun de ses chemins emprunte au plus une fois chaque arc.

Soit  $\pi : E \rightarrow \mathbb{R}$  un valuation **valuation**, associant une valeur numérique à chaque arc  $e \in E$ . On peut alors définir des notions de :

- **Poids** d'un chemin, égal au **produit** des valeurs de ses arcs.
- **Score** d'un chemin, égal au **la somme** des valeurs de ses arcs.

**Definition (F-chemin)**

Un **F-chemin** est un arbre de racine  $s \in V$ , et dont les fils sont des F-chemins construits à partir des **sommets sortants** d'un arc  $e = (s \rightarrow t) \in E$ .

**Remarque** : Les arcs ayant degré sortant 0 ( $t = \emptyset$ ) fournissent un cas terminal à cette définition récursive.

Un F-graphe est **indépendant** si et seulement si chacun de ses chemins emprunte au plus une fois chaque arc.

Soit  $\pi : E \rightarrow \mathbb{R}$  un valuation **valuation**, associant une valeur numérique à chaque arc  $e \in E$ . On peut alors définir des notions de :

- **Poids** d'un chemin, égal au **produit** des valeurs de ses arcs.
- **Score** d'un chemin, égal au **la somme** des valeurs de ses arcs.

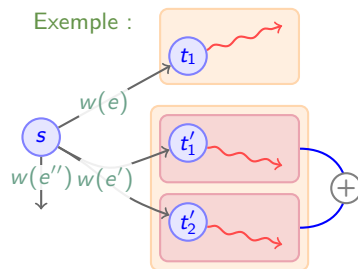
**Algorithmes basiques**

$\mathcal{H} = (s_0, V, E, \pi)$  : hypergraphe acyclique  $s_0$  : Sommet initial  $\pi$  : valuation

Quelques questions *naturelles* :

- Quel est le score (min/max)imal  $m_{s_0}$  d'un F-chemin partant de  $s_0 \in V$  ?  
 $\Rightarrow$  Complexités :  $\Theta(|E| + |V|)$  temps /  $\Theta(|V|)$  mémoire.

$$m_s = \min_{e=(s \rightarrow t) \in E} \left( w(e) + \sum_{u \in t} m_u \right)$$



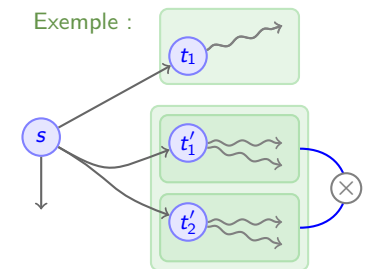
**Algorithmes basiques**

$\mathcal{H} = (s_0, V, E, \pi)$  : hypergraphe acyclique  $s_0$  : Sommet initial  $\pi$  : valuation

Quelques questions *naturelles* :

- Quel est le score (min/max)imal  $m_{s_0}$  d'un F-chemin partant de  $s_0 \in V$  ?  
 $\Rightarrow$  Complexités :  $\Theta(|E| + |V|)$  temps /  $\Theta(|V|)$  mémoire.
- Quel est le nombre  $n_{s_0}$  de F-chemins partant de  $s_0 \in V$  ?  
 $\Rightarrow$  Complexités :  $\Theta(|E| + |V|)$  temps /  $\Theta(|V|)$  mémoire.

$$n_s = \sum_{(s \rightarrow t) \in E} \prod_{u \in t} n_u$$

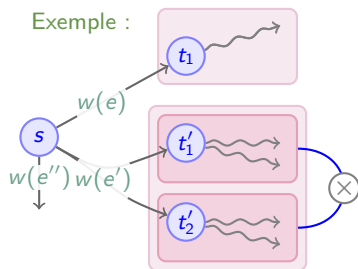


$\mathcal{H} = (s_0, V, E, \pi)$  : hypergraphe acyclique  $s_0$  : Sommet initial  $\pi$  : valuation

Quelques questions *naturelles* :

- Quel est le score (min/max)imal  $m_{s_0}$  d'un F-chemin partant de  $s_0 \in V$ ?  
 ⇒ Complexités :  $\Theta(|E| + |V|)$  temps/ $\Theta(|V|)$  mémoire.
- Quel est le nombre  $n_{s_0}$  de F-chemins partant de  $s_0 \in V$ ?  
 ⇒ Complexités :  $\Theta(|E| + |V|)$  temps/ $\Theta(|V|)$  mémoire.
- Quel poids total  $w_{s_0}$  de tous les F-chemins partant de  $s_0 \in V$ ?  
 ⇒ Complexités :  $\Theta(|E| + |V|)$  temps/ $\Theta(|V|)$  mémoire.

$$w_s = \sum_{e=(s \rightarrow h(e)) \in E} w(e) \cdot \prod_{s' \in h(e)} w_{s'}$$



Definition (Distribution pondérée)

Supposons une distribution pondérée sur l'ensemble  $\mathcal{T}$  des F-chemins :

$$\mathbb{P}(p|\pi) = \frac{\prod_{e \in p} \pi(e)}{w_{s_0}}, \forall p \in \mathcal{T}.$$

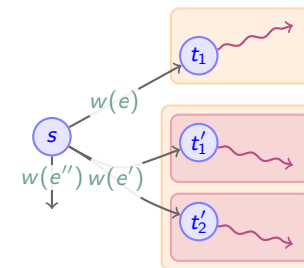
De nouvelles questions *ensemblistes* se posent alors :

- Comment engendrer  $p \in \mathcal{T}$  aléatoirement selon la distribution pondérée?  
 ⇒ Complexité :  $\Theta(|E| + |V|)$  temps/ $\Theta(|V|)$  mémoire précalcul +  $\mathcal{O}(|p| + \sum_{e \in p} |h(e)|)$  time génération.
- Distribution(s) de valuation(s) additive(s) ...

Algorithme :  
 Choisir  $e_i = (s \rightarrow t_i)$  avec probabilité  $p_{s,i}$  telle que :

$$p_{s,i} = \frac{w(e) \cdot \prod_{s' \in t} w_{s'}}{w_s}$$

Réitérer récursivement sur tous les  $t_j$ .



Definition (Distribution pondérée)

Supposons une distribution pondérée sur l'ensemble  $\mathcal{T}$  des F-chemins :

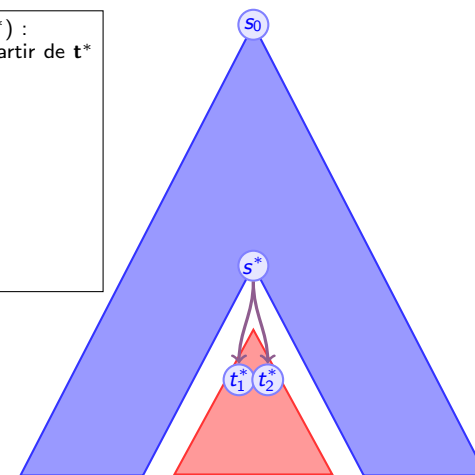
$$\mathbb{P}(p|\pi) = \frac{\prod_{e \in p} \pi(e)}{w_{s_0}}, \forall p \in \mathcal{T}.$$

De nouvelles questions *ensemblistes* se posent alors :

- Comment engendrer  $p \in \mathcal{T}$  aléatoirement selon la distribution pondérée?  
 ⇒ Complexité :  $\Theta(|E| + |V|)$  temps/ $\Theta(|V|)$  mémoire précalcul +  $\mathcal{O}(|p| + \sum_{e \in p} |h(e)|)$  time génération.
- Quelle probabilité pour un arc donné d'être dans un F-chemin aléatoire?  
 ⇒ Algorithme inside/outside
- Distribution(s) de valuation(s) additive(s) ...

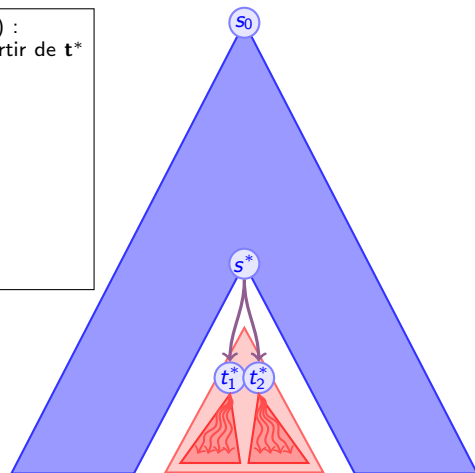
Algorithme Inside/outside

F-chemin empruntant  $e^* = (s^* \rightarrow t^*)$  :  
 • Inside :  $|t^*|$ -uplet construit à partir de  $t^*$



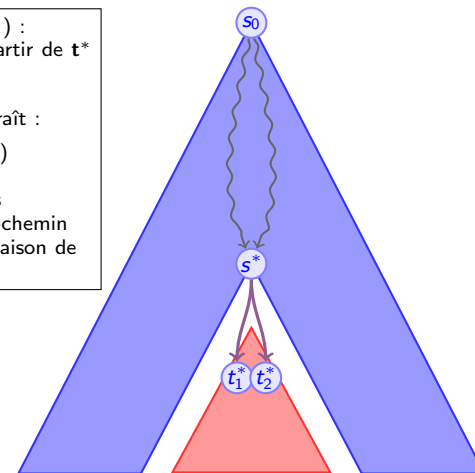
F-chemin empruntant  $e^* = (s^* \rightarrow t^*)$  :

- **Inside** :  $|t^*|$ -uplet construit à partir de  $t^*$



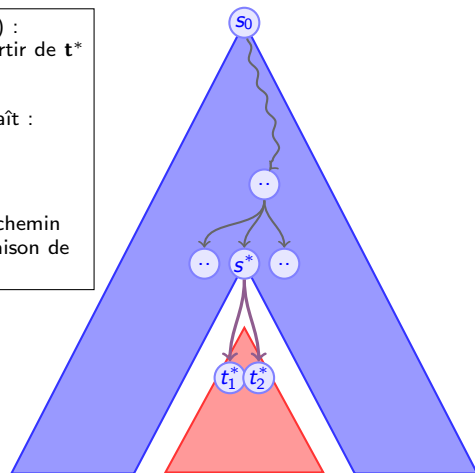
F-chemin empruntant  $e^* = (s^* \rightarrow t^*)$  :

- **Inside** :  $|t^*|$ -uplet construit à partir de  $t^*$
- Arc distingué  $e^*$
- **Outside** : Contexte où  $e^*$  apparaît :
  - Chemin  $p = (s_0, s_1, \dots, s^*)$  using F-arcs  $(e_1, \dots, e_k)$
  - Pour chaque sommet dans  $h(e_i)/\{p\}$ , compléter le F-chemin en explorant toute combinaison de frères pour  $p$ .



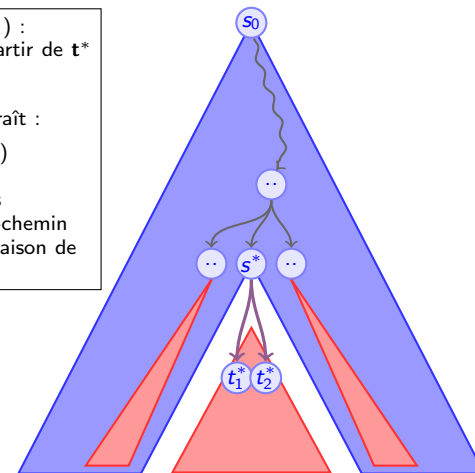
F-chemin empruntant  $e^* = (s^* \rightarrow t^*)$  :

- **Inside** :  $|t^*|$ -uplet construit à partir de  $t^*$
- Arc distingué  $e^*$
- **Outside** : Contexte où  $e^*$  apparaît :
  - Chemin  $p = (s_0, s_1, \dots, s^*)$  using F-arcs  $(e_1, \dots, e_k)$
  - Pour chaque sommet dans  $h(e_i)/\{p\}$ , compléter le F-chemin en explorant toute combinaison de frères pour  $p$ .



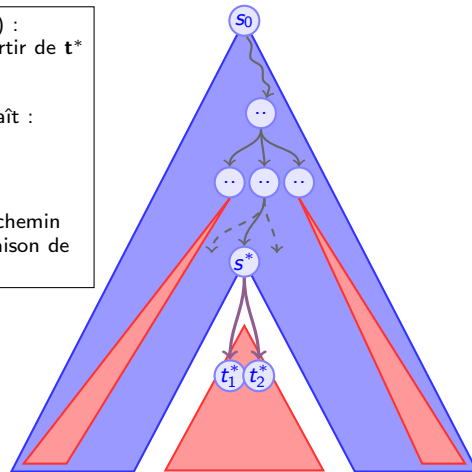
F-chemin empruntant  $e^* = (s^* \rightarrow t^*)$  :

- **Inside** :  $|t^*|$ -uplet construit à partir de  $t^*$
- Arc distingué  $e^*$
- **Outside** : Contexte où  $e^*$  apparaît :
  - Chemin  $p = (s_0, s_1, \dots, s^*)$  using F-arcs  $(e_1, \dots, e_k)$
  - Pour chaque sommet dans  $h(e_i)/\{p\}$ , compléter le F-chemin en explorant toute combinaison de frères pour  $p$ .



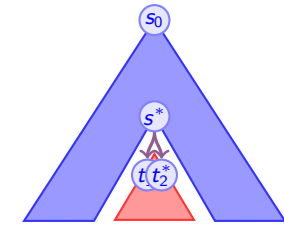
F-chemin empruntant  $e^* = (s^* \rightarrow t^*)$  :

- **Inside** :  $|t^*|$ -uplet construit à partir de  $t^*$
- Arc distingué  $e^*$
- **Outside** : Contexte où  $e^*$  apparaît :
  - Chemin  $p = (s_0, s_1, \dots, s^*)$  using F-arcs  $(e_1, \dots, e_k)$
  - Pour chaque sommet dans  $h(e_i)/\{p\}$ , compléter le F-chemin en explorant toute combinaison de frères pour  $p$ .



F-chemin empruntant  $e^* = (s^* \rightarrow t^*)$  :

- **Inside** :  $|t^*|$ -uplet construit à partir de  $t^*$
- Arc distingué  $e^*$
- **Outside** : Contexte où  $e^*$  apparaît :
  - Chemin  $p = (s_0, s_1, \dots, s^*)$  using F-arcs  $(e_1, \dots, e_k)$
  - Pour chaque sommet dans  $h(e_i)/\{p\}$ , compléter le F-chemin en explorant toute combinaison de frères pour  $p$ .



Si le F-graphe est **acyclique** et **indépendant**, cette décomposition est **complète** et **non-ambiguë**, et implique le système suivant pour la probabilité cumulée  $p_{e^*}$  de tous les F-chemins empruntant  $e^* = (s^* \rightarrow t^*)$  :

$$p_{e^*} = \frac{b_{s^*} \cdot \pi(e) \cdot \prod_{s' \in t^*} w_{s'}}{w_{s_0}}$$

$$b_s = \mathbf{1}_{s=s_0} + \sum_{\substack{e'=(s' \rightarrow t') \in E \\ s. t. s \in t}} \pi(e') \cdot b_{s'} \cdot \prod_{\substack{s'' \in t' \\ s'' \neq s}} w_{s''}, \quad \forall s \in V$$

Definition (Distribution pondérée)

Supposons une distribution pondérée sur l'ensemble  $\mathcal{T}$  des F-chemins :

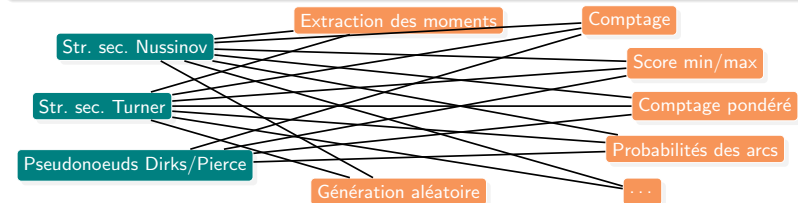
$$\mathbb{P}(p|\pi) = \frac{\prod_{e \in p} \pi(e)}{w_{s_0}}, \forall p \in \mathcal{T}.$$

De nouvelles questions ensemblistes se posent alors :

- Comment engendrer  $p \in \mathcal{T}$  aléatoirement selon la distribution pondérée ?  
 ⇒ Complexité :  $\Theta(|E| + |V|)$  temps/ $\Theta(|V|)$  mémoire **précalcul** +  $\mathcal{O}(|p| + \sum_{e \in p} |h(e)|)$  time **génération**.
- Quelle probabilité pour un arc donné d'être dans un F-chemin aléatoire ?  
 ⇒ Algorithme **inside/outside**  
 ⇒ Complexité :  $\Theta(|E| + |V| + \sum_{e \in E} h(e)^2)$  temps/ $\Theta(|V|)$  mémoire
- Distribution(s) de valuation(s) additive(s) (Moments d'une distribution pondérée) ...

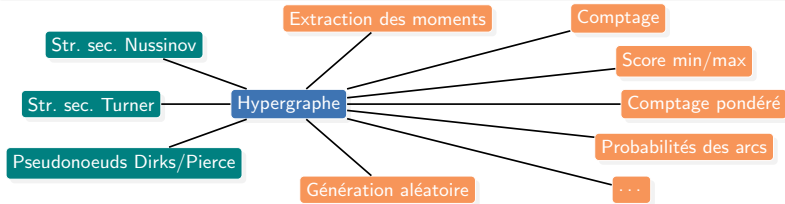
Message #1

Applications spécifiques de la programmation dynamique peuvent (et doivent) être détachées de l'équation, et être exprimée à un niveau abstrait.



Message #1

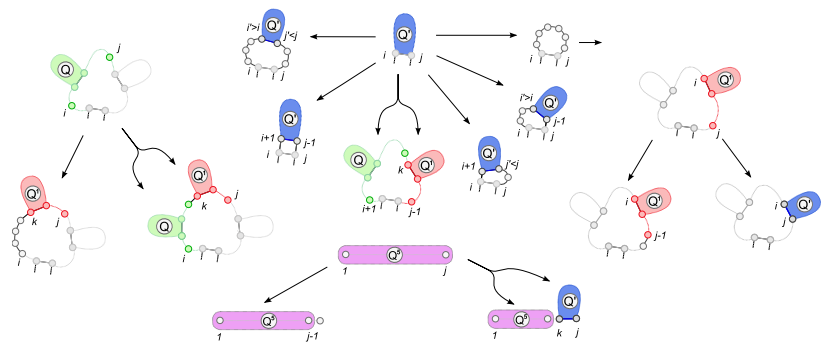
Applications spécifiques de la programmation dynamique peuvent (et doivent) être détachées de l'équation, et être exprimée à un niveau abstrait.



Credits : Roytberg and Finkelstein pour le *parallèle* Hypergraphe en Bioinformatique, L. Hwang pour une jolie formalisation algébriques de la programmation dynamique hypergraphe, Flajolet *et al* pour des transformations symboliques utilisé pour l'extraction des moments ...

Mais que faire de tout ça ?

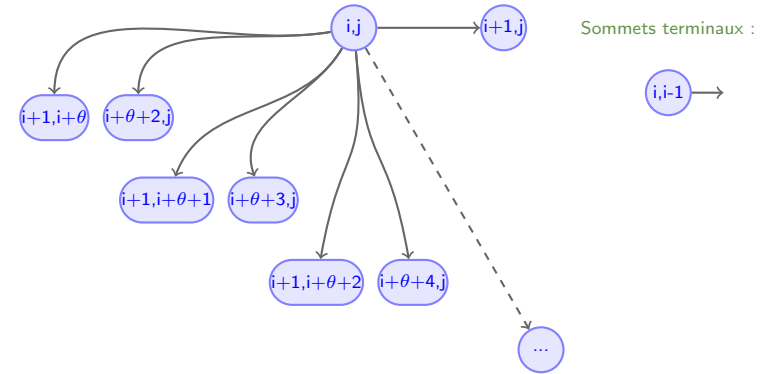
Décomposition Mfold/Unafold



Cette décomposition est **non-ambiguë** et **complète**, et donne les arcs d'un F-graphe a  $\Theta(n^2)$  sommets et  $\mathcal{O}(n^3)$  qui est :

- **Acyclique** : Largeur d'intervalle strictement décroissante le long d'un arc.
- **Indépendant** : Intervalles disjoints deux-à-deux en sortie d'un arc.

$$i \text{---} j = i \text{---} i+1 \text{---} j + \overset{\geq \theta}{i+1 \text{---} k-1 \text{---} k \text{---} k+1 \text{---} j}$$



Complexité du repliement en structure secondaire

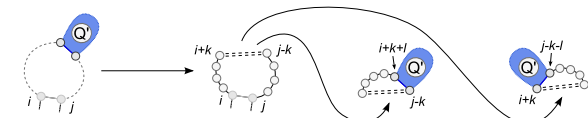


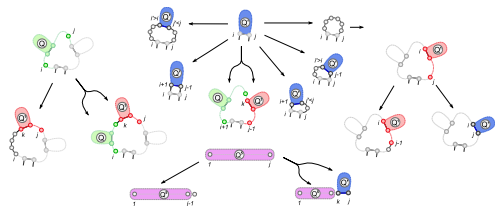
FIGURE : Stratégies alternatives pour les boucles internes, créant tout d'abord la partie symétrique en premier, puis la partie asymétrique.

Du fait des boucles internes, l'ensemble des F-arcs engendrés pour le cas  $Q'$  est de cardinalité en  $\mathcal{O}(n^4)$ , ce qui contredit la complexité annoncée en  $\mathcal{O}(n^3)$ . Deux niveaux de réponses à cela :

- **Réponse 1** : Il est pratique courante de borner la taille totale d'une boucle interne à une constante prédéfinie  $K = 30$ , ce qui ramène la complexité asymptotique à  $\mathcal{O}(n^3)$ .
- **Réponse 2** : Il est possible de traiter séparément la partie symétrique et l'*excroissance* asymétrique, comme illustré dans la figure ci-dessus. Ceci ne permet cependant pas de capturer entièrement tous les aspects du modèle.

En pratique, les paramètres expérimentaux ne sont disponibles que jusqu'à une certaine taille, puis sont extrapolés. Le modèle d'énergie peut donc être approché jusqu'à n'importe quelle précision par un algorithme en  $\mathcal{O}(n^3)$ .

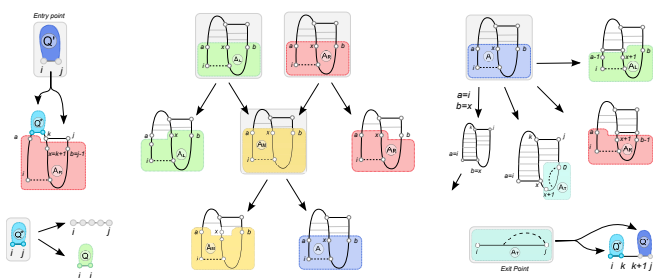
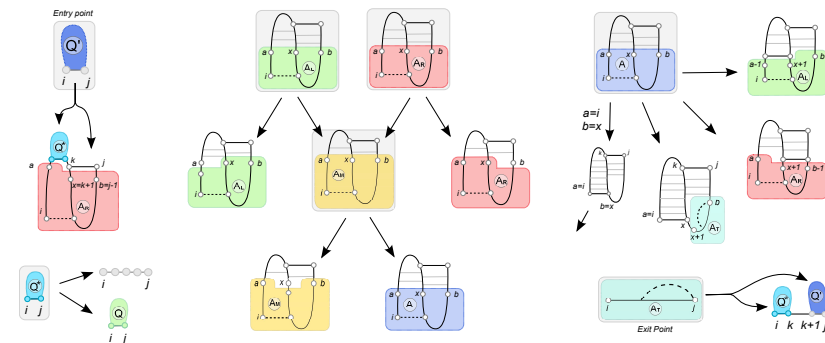
Cette discussion illustre l'intrication entre modèle d'énergie et modélisation de l'espace de recherche.



Cette décomposition est **non-ambiguë** et **complète**, et donne les arcs d'un F-graphe à  $\Theta(n^2)$  sommets et  $\mathcal{O}(n^3)$  qui est :

- **Acyclique** : Largeur d'intervalle strictement décroissante le long d'un arc.
- **Indépendant** : Intervalles disjoints deux-à-deux en sortie d'un arc.

Application	Algorithme	Temps	Mémoire	Référence
Minimisation d'énergie	Score Min + $\pi\tau$	$\mathcal{O}(n^2)$	$\mathcal{O}(n^2)$	[ZS81]
Fonction de partition	Comptage + $e^{-\frac{\pi\tau}{RT}}$	$\mathcal{O}(n^3)$	$\mathcal{O}(n^2)$	[McC90]
Probas paires de bases	Proba arcs + $e^{-\frac{\pi\tau}{RT}}$	$\mathcal{O}(n^3)$	$\mathcal{O}(n^2)$	[McC90]
Échantillonnage statistique ( $k$ -samples)	Gen. aléa. + $e^{-\frac{\pi\tau}{RT}}$	$\mathcal{O}(n^3 + k \cdot n \log n)$	$\mathcal{O}(n^2)$	[DL03, Pon08]
Moments de l'énergie (Moyenne, Var.)	Moments + $e^{-\frac{\pi\tau}{RT}}$	$\mathcal{O}(n^3)$	$\mathcal{O}(n^2)$	[MMN05]
$k$ -ième moment de valuations additives	Moments + $e^{-\frac{\pi\tau}{RT}}$	$\mathcal{O}(k^3 \cdot n^3)$	$\mathcal{O}(k \cdot n^2)$	-
Corrélations de valuations additives	Moments + $e^{-\frac{\pi\tau}{RT}}$	$\mathcal{O}(n^3)$	$\mathcal{O}(n^2)$	-
Moments généraux	Moments + $e^{-\frac{\pi\tau}{RT}}$	$\mathcal{O}(4^k \cdot n^3)$	$\mathcal{O}(2^k \cdot n^2)$	-



Décomposition **non-ambiguë** des pseudonoeds simples d'Akutsu *et al.*  
 $\Rightarrow$  Algorithmes  $\mathcal{O}(n^4)/\mathcal{O}(n^4)$  en temps/mémoire pour la minimisation d'énergie en paires de bases, et  $\mathcal{O}(n^5)/\mathcal{O}(n^4)$  temps/mémoire pour le modèle de Turner.

On peut directement répondre à des questions telles que :

- Quelle est la probabilité (ie stabilité) de la structure d'énergie minimale parmi les pseudonoeds simples ?
- Quelle nombre moyen (énergie moyenne et corrélation) de pseudonoeds dans l'ensemble des repliements d'une séquence ?
- ...

- G. Blin, A. Denise, S. Dulucq, C. Herrbach, and H. Touzet. **Alignment of rna structures.** *Transactions on Computational Biology and Bioinformatics*, ... .., 2008. A paraître.
- Guillaume Blin, Guillaume Fertin, Irena Rusu, and Christine Sinoquet. **Extending the Hardness of RNA Secondary Structure Comparison.** In Bo Chen, Mike Paterson, and Guochuan Zhang, editors, *ESCAPE'07*, volume 4614 of *LNCS*, pages 140–151, Hangzhou, China, Apr 2007.
- Y. Ding and E. Lawrence. **A statistical sampling algorithm for RNA secondary structure prediction.** *Nucleic Acids Res*, 31(24) :7280–7301, 2003.
- F. Ferré, Y. Ponty, W. A. Lorenz, and Peter Clote. **Dial : A web server for the pairwise alignment of two RNA 3-dimensional structures using nucleotide, dihedral angle and base pairing similarities.** *Nucleic Acids Research*, 35(Web server issue) :W659–668, July 2007.
- Claire Herrbach, Alain Denise, and Serge Dulucq. **Average complexity of the jiang-wang-zhang pairwise tree alignment algorithm and of a rna secondary structure alignment algorithm.** In *Proceedings of MACIS 2007, Second International Conference on Mathematical Aspects of Computer and Information Sciences*, 2007.
- M. Hochsmann, B. Voss, and R. Giegerich. **Pure multiple RNA secondary structure alignments : A progressive profile approach.** 01(1) :53–62, 2004.
- Tao Jiang, Lusheng Wang, and Kaizhong Zhang. **Alignment of trees - an alternative to tree edit.** In *CPM '94 : Proceedings of the 5th Annual Symposium on Combinatorial Pattern Matching*, pages 75–86, London, UK, 1994. Springer-Verlag.



J.S. McCaskill.

**The equilibrium partition function and base pair binding probabilities for RNA secondary structure.**  
*Biopolymers*, 29 :1105–1119, 1990.



D. McLachlan.

**Rapid comparison of protein structures.**  
*Acta crystallographica A*, 38(6) :871–873, 1982.



István Miklós, Irmtraud M Meyer, and Borbála Nagy.

**Moments of the boltzmann distribution for rna secondary structures.**  
*Bull Math Biol*, 67(5) :1031–1047, Sep 2005.



Y. Ponty.

**Efficient sampling of RNA secondary structures from the boltzmann ensemble of low-energy : The boustrophedon method.**  
*J Math Biol*, 56(1-2) :107–127, Jan 2008.



M. Sarver, C. Zirbel, J. Stombaugh, A. Mokdad, and N. B. Leontis.

**FR3D : Finding local and composite recurrent structural motifs in RNA 3D.**  
*Journal of Mathematical Biology*, 56(1–2) :215–252, January 2008.



M. Zuker and P. Stiegler.

**Optimal computer folding of large RNA sequences using thermodynamics and auxiliary information.**  
*Nucleic Acids Res*, 9 :133–148, 1981.

Application : Implémentation des applications d'hypergraphe en Python