Capitolo 1

Partizioni su insiemi

1.1 Generalità

Introduciamo il formalismo e risultati generali per spazi di partizioni e metriche di Rohlin, seguendo l'approccio in [billingsley, casartelli-vivo]. Sia $(\mathbf{M}, \mathcal{M}, \mu)$ uno spazio di probabilità, ovvero un insieme \mathbf{M} , una σ -algebra \mathcal{M} di sottoinsiemi di \mathbf{M} , una misura normalizzata μ su \mathbf{M} . Nei casi trattati \mathbf{M} può essere una sequenza di simboli, un reticolo bidimensionale, un grafo arbitrario.

Una partizione di \mathbf{M} è una collezione finita $\alpha \equiv (A_1, A_2, \ldots, A_N)$ di sottoinsiemi disgiunti misurabili che ricoprono \mathbf{M} , cioè $A_i \cap A_j = \emptyset$ se $i \neq j$ e $\cup_k A_k = \mathbf{M}$. Gli $\{A_k\}$ sono chiamati atomi di α . L'insieme di tutte le partizioni misurabili è denotato con $\mathcal{Z} \equiv \mathcal{Z}(\mathbf{M})$. La partizione unitaria ν consiste del singolo atomo coincidente con \mathbf{M} . È possibile introdurre un ordine parziale su \mathcal{Z} , con la relazione $\alpha \leq \beta$ quando β è un raffinamento di α : questo accade quando ogni atomo A_k è esattamente composto da atomi di β , cioè $A_k = \{\cup_j B_j \mid B_j \in \beta\}$. In questo caso, si dice che α è un fattore di di β . La partizione banale $\nu \leq \alpha$, $\forall \alpha$.

I termini come unità e fattore dipendono dalla definizione di uno pseudoprodotto commutativo ed associativo, la composizione $\gamma = \alpha \vee \beta$ (o anche $\gamma = \alpha \beta$ ove non vi sia ambiguità). Il prodotto è la partizione meno fine di tutte le partizioni con $\gamma \geq \alpha$ e $\gamma \geq \beta$, i cui atomi sono le intersezioni non vuote di tutti gli atomi di α e β . Chiaramente il prodotto con l'unità si comporta come l'identità del prodotto, con $\alpha \nu = \alpha$ per ogni α , mentre $\alpha \eta = \alpha$ quando $\eta \leq \alpha$. Queste proprietà rendono il risultato della composizione una specie di "minimo comune multiplo".

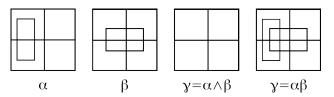


Figura 1.1.1: Esempio di prodotto e intersezione tra due partizioni

L'operazione complementare che implementa un "massimo comune divisore"

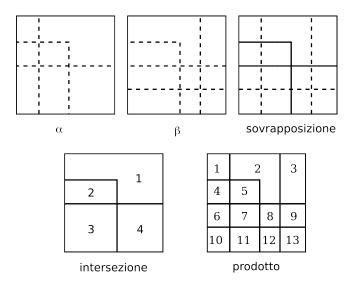


Figura 1.1.2: Intersezione e prodotto come operazioni sui bordi. Le partizioni α e β hanno bordi tratteggiati, con fase complementare, che danno l'impressione di linea continua quando sovrapposti. È evidente in questo modo il tratto di bordi in comune. Gli atomi sono stati numerati per rendere evidente la differenza tra le due operazioni.

nello spazio delle partizioni è l'intersezione $\sigma = \alpha \wedge \beta$, definita come la partizione più fine tale che $\sigma \leq \alpha$ e $\sigma \leq \beta$. In questo caso, $\alpha \wedge \nu = \nu$ per ogni α , mentre $\alpha \wedge \beta = \nu$ implica che α e β sono relativamente primi, cioè non hanno un fattore comune.

Un altro modo di calcolare e visualizzare le operazioni è in termini di bordi interni di atomi della partizione, come si vede in figura 1.1.2. Il prodotto $\alpha \vee \beta$ corrisponde alla partizione avente come bordi l'unione dei bordi di α e β , mentre l'intersezione $\alpha \wedge \beta$ ha come bordi l'intersezione di quelli di α e β . Nel caso in cui nell'intersezione i bordi risultino incompleti, sono cancellati dal risultato e gli atomi raggruppati. Poichè la partizione banale non ha bordi tra atomi, si ricavano immediatamente le sue proprietà nel prodotto e nell'intersezione.

Una partizione può rappresentare un esperimento probabilistico con risultati disgiunti A_1, \ldots, A_N , dove l'evento atomico A_k ha probabilità $\mu(A_k)$. Un fattore è quindi un sottoesperimento dell'esperimento più fine, che raggruppa diversi risultati come equivalenti: ad esempio, "pari o dispari" è un sottoesperimento con due atomi, dell'esperimento $\{1, 2, 3, 4, 5, 6\}$ del lancio di un dado.

Sullo spazio \mathcal{Z} possiamo definire dei funzionali entropia $H: \mathcal{Z} \to \mathbb{R}^+$, definiti su ogni partizione. In particolare l'entropia di Shannon

$$H_S(\alpha) = -\sum_{i=1}^{n} \mu(A_i) \ln \mu(A_i)$$
 (1.1.1)

L'entropia di Shannon è una misura dell'informazione media ottenuta dall'esperimento. Si vede immediatamente che la partizione banale ν , non codificando alcuna informazione ha entropia nulla in entrambi i casi. Se $\beta = (B_1, \ldots, B_n)$ è

un'altra partizione, l'entropia condizionata di α rispetto a β è

$$H_S(\alpha|\beta) = -\sum_{i=1}^n \sum_{k=1}^m \mu(A_i \cap B_k) \ln \frac{\mu(A_i \cap B_k)}{\mu(B_k)} = H_S(\alpha \vee \beta) - H_S(\beta) \quad (1.1.2)$$

dove si prende per convenzione che $x \ln x = 0$ se x = 0. L'entropia condizionata è l'informazione media residua ottenuta da α quando il risultato per β è noto. Si noti che l'entropia di Shannon dipende solo dalla distribuzione delle misure degli atomi, non dalla loro natura o "forma", che potrebbe non avere significato in spazi astratti. Le mutue relazioni tra atomi (e possibilmente le loro forme) al contrario influenzano direttamente l'entropia condizionale.

Definiamo una metrica sullo spazio delle partizioni $\mathcal{Z}(\mathbf{M})$ tramite la distanza di Rohlin d_{R}

$$d_{\rm R} = H(\alpha|\beta) + H(\beta|\alpha)$$

che misura la complessiva non-similarità tra le partizioni α e β . È possibile dare una definizione alternativa di questa distanza, sfruttando la seconda scrittura della probabilità condizionale, riscrivendo $d_{\rm R}$ come

$$d_{R} = 2H(\alpha \vee \beta) - H(\alpha) - H(\beta)$$
(1.1.3)

La simmetria $d_{\rm R}(\alpha, \beta) = d_{\rm R}(\beta, \alpha)$, la positività e la condizione $d_{\rm R}(\alpha, \alpha) = 0$ sono manifeste, mentre la disuguaglianza triangolare è soddisfatta se H soddisfa alle condizioni di un funzionale entropia.

Se \mathbf{M} è finito, una configurazione o stato \mathbf{a} su \mathbf{M} è una funzione che assegna ad ogni punto $x_i \in \mathbf{M}$ un valore $a_i = f(x_i)$ nell'alfabeto \mathbb{K} . Tutte le possibili configurazioni formano uno spazio $\mathcal{C} \equiv \mathcal{C}(\mathbf{M})$. Su \mathcal{C} la distanza di Hamming è definita come

$$d_{\mathrm{H}}(\mathbf{a}, \mathbf{b}) = \mathcal{N} \sum_{i} \rho(a_i, b_i)$$

dove $\rho(a_i, b_i)$ è una distanza su \mathbb{K} e \mathcal{N} una possibile costante di rinormalizzazione, che noi porremo uguale a 1.

Entropia topologica

Oltre all'entropia di Shannon, definita tramite la misura μ , è possibile una definizione alternativa, che non ve ne fa ricorso. Per questo motivo, è chiamata entropia topologica. Dato uno spazio compatto, come \mathbf{M} che stiamo considerando, esiste sempre un ricoprimento finito tramite insiemi aperti. In particolare, $\exists \delta \in \mathbb{N}^+$ numero minimo di aperti con cui generare tale ricoprimento. In particolare, la partizione di uno spazio è ricoprimento minimale, motivo per cui il numero di atomi della partizione satura la disuguaglianza del teorema, $\delta = n$. Una volta stabilito l'esistenza di δ e avendone calcolato il risultato, poniamo l'entropia topologica pari al logaritmo naturale di δ

$$H_T(\alpha) = \ln(\delta) = \ln(n)$$

Nei casi in cui non vi sia una naturale metrica sullo spazio \mathbf{M} , la definizione topologica può essere utile per cercare una misura più intrinseca dell'informazione contenuta nella partizione. Tuttavia, non esiste una definizione di entropia condizionale per H_T e per definire la distanza di Rohlin utilizziamo la sua definizione in termini di prodotto tra partizioni.

Si vede come H_T sia un buon funzionale entropia, infatti se $\alpha < \beta$, allora $H_T(\alpha) < H_T(\beta)$, in quanto una partizione strettamente più fine ha banalmente un numero maggiore di atomi. Da questa condizione si ha che per il prodotto

$$\alpha \vee \beta \geq \alpha \implies H_T(\alpha \vee \beta) \geq H_T(\alpha)$$

per α, β generici e la distanza di Rohlin risulta definita positiva.

1.2 Riduzione

L'essenziale dissimiliratà tra due partizioni potrebbe essere confusa ed indebolita dalla presenza di un fattore comune dominante, come ad esempio accade se gli atomi della partizione hanno lunghezza media molto breve, nel qual caso la maggioranza dei confini risulta essere la stessa. Si cerca quindi di eliminare fattori comuni il più possibile, con una RIDUZIONE che ci si aspetta aumenti la distanza relativa. Tuttavia, questa operazione analoga alla riduzione in minimi termini per frazioni, non è unicamente definita, in quanto le partizioni, a differenza degli interi, non ammettono una univoca fattorizzazione in fattori primi. Il ruolo dei fattori primi (ovvero fattori irriducibili) è giocato dalle sottopartizioni dicotomiche, che sono tuttavia ancora estremamente ridondanti $(2^{n-1}-1)$ per partizioni con n atomi).

A partire dalla partizione $\alpha \equiv (A_1, \ldots, A_n)$, definiamo quindi una famiglia ristretta $\mathbf{E}(\alpha)$ di fattori dicotomici elementari $\tilde{\alpha}_1, \tilde{\alpha}_2, \ldots, \tilde{\alpha}_n$ con le seguenti caratteristiche:

- 1. $\mathbf{E}(\alpha)$ deve essere ben definita per ogni $\alpha \in \mathcal{Z}$
- 2. $\mathbf{E}(\alpha)$ non deve contenere più di n (il numero di atomi in α) fattori elementari
- 3. $\vee_{k=1}^n \tilde{a}_k = \alpha$

Una scelta universale coniste nel prendere come fattori dicotomici $\tilde{\alpha}_k \equiv (A_k, A_k^c)$ le partizioni formate dai singoli atomi e dai loro complementi in \mathbf{M} . Fattori di questo tipo sono chiamati universali semplici.

Una volta che per due partizioni α β le famiglie di fattori dicotomici $\mathbf{E}(\alpha)$ e $\mathbf{E}(\beta)$ sono state definite, abbiamo diversi possibili processi di riduzione.

Definizione 1. Riduzione tramite fattore comune

- 1. Si definisce il massimo fattore comune $\sigma = \alpha \wedge \beta$
- 2. Si tralasciano da $\mathbf{E}(\alpha)$ e $\mathbf{E}(\beta)$ i fattori che non sono relativamenti primi con σ , e indichiamo i fattori rimanenti come $\hat{\alpha}_k$ e $\hat{\beta}_k$ rispettivamente. Questo vuol dire che $\hat{\alpha}_k \wedge \sigma = \hat{\beta}_j \wedge \sigma = \nu$.

Definizione 2. Riduzione con eliminazione atomi in comune

1. Si tralasciano da $\mathbf{E}(\alpha)$ e $\mathbf{E}(\beta)$ i fattori che compaiono in entrambe le partizioni. Se indichiamo i fattori rimanenti come $\hat{\alpha}_k$ e $\hat{\beta}_k$ rispettivamente, questo vuol dire che $\forall \hat{\alpha}_k$, $\nexists \beta_j \in \beta | \hat{\alpha}_k = \beta_j$ e viceversa.

Definizione 3. Riduzione con eliminazione fattori simili

1. Si tralasciano da $\mathbf{E}(\alpha)$ e $\mathbf{E}(\beta)$ i fattori che hanno un corrispondente "simile" nell'altra partizione. Questo vuol dire che scartiamo il fattore

$$\alpha_k$$
 se $\exists \beta_i \in \beta$, tale che $\mu(\alpha_k \triangle \beta_i) \leq \epsilon$

e viceversa il fattore

$$\beta_k$$
 se $\exists \alpha_j \in \alpha$, tale che $\mu(\beta_k \triangle \alpha_j) \leq \epsilon$

Il simbolo $\alpha_k \triangle \beta_j$ indica la differenza simmetrica tra i due atomi, ovvero i siti che appartengono ad un atomo ma non all'altro.

Alla fine, per tutti i tipi di riduzione, definiamo le partizioni ridotte come $\hat{\alpha} = \bigvee_k \hat{\alpha}_k$ e $\hat{\beta} = \bigvee_k \hat{\beta}_k$, ovvero il prodotto dei fattori dicotomici "sopravvissuti". Nel capitolo sugli algoritmi presenteremo metodi ottimali per il calcolo dei fattori dicotomici per ogni criterio presentato, che presentano una notevole complessità se eseguiti nel modo naive.

Per il resto della sezione concentreremo la nostra attenzione sulla riduzione tramite fattore comune massimo.

Si motiva la scelta del confronto con il fattore comune poichè vi sono casi in cui le partizioni non hanno atomi in comune, ma ciononostante si ha che $\sigma \neq \nu$. Questo accade, per esempio, quando $\alpha < \beta$ strettamente e non vi sono fattori comuni elementari. In questo caso allora $\sigma = \alpha$ e $\hat{\alpha} = \nu$ con questo metodo di riduzione, mentre $\hat{\alpha} = \alpha$ tralasciando i fattori comuni. Può capitare inoltre che anche se le partizioni sono già ridotte, non sono prime tra di loro.

1.2.1 Amplificazione

Il processo di riduzione porta alla definizione di partizioni con complessita possibilmente inferiore, ovvero $H(\hat{\alpha}) \leq H(\alpha)$. Questo va nel verso opposto quando si considera l'effetto sulla distanza, che invece aumenta.

Il rapporto di amplificazione R misura quanto la riduzione ha messo in risalto la differenza tra partizioni. Ne dimostriamo la caratteristica fondamentale:

$$R = \frac{d_R(\hat{\alpha}, \hat{\beta})}{d_R(\alpha, \beta)} \ge 1$$

Proposizione. $d_{\mathbf{R}}(\hat{\alpha}, \hat{\beta}) \geq d_{\mathbf{R}}(\alpha, \beta)$

Dimostrazione. Ricordando che $\sigma = \alpha \wedge \beta$ possiamo scrivere $\alpha = \sigma \hat{\alpha}$ e $\beta = \sigma \hat{\beta}$: infatti σ contiene tutti i fattori tralasciati durante la riduzione. Utilizzando ora l'idempotenza del prodotto, $\sigma = \sigma \sigma$, possiamo riscrivere la tesi utilizzando l'equazione (1.1.3)

$$2H(\sigma\hat{\alpha}\hat{\beta}) - H(\sigma\hat{\alpha}) - H(\sigma\hat{\beta}) < 2H(\hat{\alpha}\hat{\beta}) - H(\hat{\alpha}) - H(\hat{\beta})$$

scambiando l'ordine dei termini si ottiene

$$2H(\sigma\hat{\alpha}\hat{\beta}) - 2H(\hat{\alpha}\hat{\beta}) \le H(\sigma\hat{\alpha}) - H(\hat{\alpha}) + H(\sigma\hat{\beta}) - H(\hat{\beta})$$

e sfruttando la formula (1.1.2) per l'entropia condizionata, la tesi si riduce a

$$2H(\sigma|\hat{\alpha}\hat{\beta}) < H(\sigma|\hat{\alpha}) + H(\sigma|\hat{\beta})$$

ma questo è chiaramente vero, in quanto

$$H(\sigma|\hat{\alpha}\hat{\beta}) \le H(\sigma|\hat{\alpha})$$
 e $H(\sigma|\hat{\alpha}\hat{\beta}) \le H(\sigma|\hat{\beta})$

per le proprietà dell'entropia, poichè il termine condizionante è sicuramente maggiore, ovvero $\hat{\alpha}\hat{\beta} \geq \hat{\alpha}$ e $\hat{\alpha}\hat{\beta} \geq \hat{\beta}$.

Da notare inoltre, che tutto quanto scritto finora, vale per la distanza di Rohlin definita sia tramite H_S che H_T .

Risulta importante la scelta della famiglia di fattori dicotomici $\mathbf{E}(\alpha)$, che è dettata dalla topologia e geometria dello spazio delle configurazioni. La scelta della famiglia di fattori dicotomici universali semplici è sempre possibile, poichè la determinazione di A_k^c a partire da A_k è un'operazione ben definita in qualunque spazio topologico. Prendere come fattori elementari la parte interna di contorni di cluster ad esempio, richiede un concetto di orientabilità e la possibilità di definire contorni, ovvero insiemi con codimensione 1 su varietà – mentre vorremmo estendere l'analisi anche a grafi generici, privi di strutture geometriche predefinite. Già nel caso lineare è possibile prendere fattori dicotomici diversi e algoritmicamente più performanti, a patto di restringere lo studio alle partizioni con atomi formati da cluster connessi.

1.3 Partizionamento dello spazio delle configurazioni

L'applicabilità dei metodi discussi è assolutamente generica, estendibile a qualunque spazio di probabilità finito si voglia considerare, vediamo dunque di dare esempi dei possibili spazi ${\bf M}$ su cui abbiamo lavorato, con i relativi fattori dicotomici e consequenze computazionali.

Essendo lo studio svolto su calcolatore, lo spazio \mathbf{M} e la sua σ -algebra sono finiti e discreti. I siti appartenenti ad \mathbf{M} possono essere sempre numerati ordinati in modo opportuno $x_i, i \in \{1, \ldots, L\}$, dove \mathbf{L} è il numero totale di siti, che si tratti di un reticolo o di un grafo. Il partizionamento induce una relazione di equivalenza sull'insieme \mathbf{M} , per cui indichiamo che due siti sono equivivalenti se appartengono allo stesso atomo

$$i \sim j \iff \exists A_k \text{ tale che } i \in A_k, j \in A_k$$

Per partizionare i siti in atomi disguinti, richiediamo che la configurazione (o stato) C, associ ad ogni sito una lettera dell'alfabeto \mathbb{K} , considerato finito, $|\mathbb{K}| < \infty$. Il simbolo associato al sito *i*-esimo lo indichiamo per semplicità con f(i). Nel caso in cui lo stato del sistema è descritto con variabili continue (o vi sia un numero enorme di possibili lettere nell'alfabeto, si pensi ad una variabile a 64 bit rappresentante un numero reale), si può sempre ridurre l'alfabeto ad un insieme $\{k_i\}$ discretizzando i valori della configurazione con il criterio:

$$f(i) := \bar{k}$$
 tale che $|f(i - \bar{k})| = \min_{k_j \in \mathbb{K}} |f(i) - k_j|$

oppure mettendo nello stesso atomo siti vicini che hanno valori distanti meno di $\epsilon:$

$$i \sim j \iff |f(i) - f(j)| \le \epsilon$$

1.3.1 Sequenze lineari connesse

Consideriamo sequenze lunghe L, provenienti da due casi:

- Problemi di meccanica statistica, in cui la configurazione è una variabile aleatoria, generata algoritmicamente da una catena di Markov, in base al modello di Ising monodimensionale, nel qual caso l'alfabeto corrisponde a $\{-1, +1\}$.
- Sequenze di origine biologica, in particolare sequenze di amminoacidi (proteine), in cui $|\mathbb{K}| = 22$.

Lo studio delle sequenze è solitamente svolto con la distanza di Hamming d_H che tuttavia è molto sensibile a variazioni puntuali dei valori in C. I siti che compongono la sequenze non si influenzano, una variazione su un sito può solo variare di $\{-1,0,+1\}$ la distanza totale.

Ad ogni configurazione possiamo associare una partizione in \mathcal{Z} , in cui gli atomi sono formati dai cluster, cioè sottoinsiemi connessi di \mathbf{M} a valori omogenei in \mathbb{K} . Questo stabilisce una mappa $\Phi: \mathcal{C} \to \mathcal{Z}$ da ogni configurazione ad una partizione corrispondente, rendendo possibile il confronto tra $d_H(\mathbf{a}, \mathbf{b})$ in \mathcal{C} e $d_R(\alpha, \beta)$ in \mathcal{Z} , dove $\alpha = \Phi(\mathbf{a})$ e $\beta = \Phi(\mathbf{b})$. La relazione è chiaramente del tipo molti-a-uno, infatti assegnando ad un segmento di lettere omogeneo in \mathcal{C} un diverso simbolo, non cambia la partizione corrispondente. In simboli, esprimiamo la relazione come

$$i \sim j \iff j = i + 1, \ f(i) = f(j)$$

È evidente quindi che variazioni locali, ad esempio il cambiamento di un singolo simbolo, possono non modificare affatto la partizione

$$\{\ldots, T, T, C, A, A, \ldots\} \stackrel{\Phi}{\equiv} \{\ldots, T, T, M, A, A, \ldots\}$$

che presenta sì una perdita di informazione, ma permette quindi anche di filtrare molto "rumore" e si è dimostrata una ottima scelta sia nel caso biologico che nello studio di sequenze di Ising.

Esempio. Supponiamo di aver partizionato la sequenza dei numeri $\{1,2,3,4,5,6,7,8,9,10\}$, una stringa come $\{D,D,D,C,C,B,B,K,K,K\}$ o $\{A,A,A,B,B,C,C,D,D,D\}$, aventi tutti la stessa partizione

$$\alpha = \{(1,2,3), (4,5), (6,7), (8,9,10)\}$$

il calcolo esplicito dell'entropia è il seguente:

$$A_1 = (1, 2, 3) \qquad \mu = \frac{3}{10}$$

$$A_2 = (4, 5) \qquad \mu = \frac{2}{10}$$

$$A_3 = (6, 7) \qquad \mu = \frac{2}{10}$$

$$A_4 = (8, 9, 10) \qquad \mu = \frac{3}{10}$$

Ora, $H_{\rm S}(\alpha) = -2(0.3) \ln(0.3) - 2(0.2) \ln(0.2) \simeq 1.36$, mentre $H_{\rm T}(\alpha) = \ln(4) \simeq 1.38$. Come si vede i valori sono abbastanza simili.

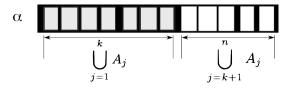


Figura 1.3.1: Fattori dicotomici lineari

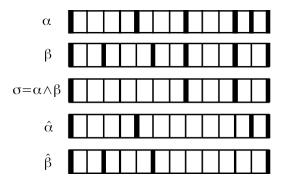


Figura 1.3.2: Riduzione nel caso di sequenze lineari. La riga spessa indica la separazione tra atomi. Si nota come i bordi della partizione comune siano quelli comuni sia ad α che a β , mentre nelle partizioni ridotte non compaiono più i bordi esistenti anche in σ

Fattori dicotomici nel caso lineare connesso

Per una partizione $\alpha \equiv (A_1, \dots, A_n)$, definiamo i fattori dicotomici $\tilde{\alpha}_1, \tilde{\alpha}_2, \dots, \tilde{\alpha}_n \in \mathbf{E}(\alpha)$ nel modo seguente:

$$\tilde{\alpha}_k = \left\{ \bigcup_{j=1}^k A_j, \bigcup_{j=k+1}^n A_j \right\}$$

dove ricordiamo che n è il numero di atomi. In termini di siti quindi, il fattore dicotomico k-esimo corrisponde alla partizione in tutti i siti corrispondenti ai primi k atomi sono stati presi insieme, ed il complementare corrisponde ai siti a partire dall'atomo (k+1)-esimo fino ad L, come mostrato in figura 1.3.1.

Con questa particolare scelta, resa possibile dalla topologia connessa e ordinata, poichè abbiamo l'ordine ereditato da \mathbb{N} , il processo di riduzione è estremamente semplificato ed efficiente. Partendo da una partizione α , la partizione ridotta $\hat{\alpha}$ è quella in cui sono stati rimossi i bordi in comune tra α e σ , come si vede in figura 1.3.2

1.3.2 Sequenze non connesse

Lo studio delle sequenze biologiche, in cui vi è una notevole frammentazione, dovuta alla bassa probabilità di avere molti simboli consecutivi uguali, ha motivato la ricerca di diversi criteri di partizionamento. Il più semplice è considerare come appartenenti allo stesso atomo siti con lo stesso simbolo, ma con la possibilità di saltare al massimo n_s siti in avanti per la ricerca di un simbolo non

adiacente

$$i \sim j \iff |j-i| \leq n_s, \ f(i) = f(j)$$

In questo caso, la topologia nello spazio $\mathcal Z$ non è piu connessa, per cui l'utilizzo dei fattori dicomici lineari non è piu possibile. Una possibile modifica, è quella di prendere per l'atomo $A_k = \{n_{k_1}, n_{k_2}, \ldots, n_{k_n}\}$ una partizione dicotomica costituita da tutti i siti tra il primo e l'ultimo appartenente a A_k e dal complementare, sconnesso, A_k^c

$$\hat{\alpha}_k = \left\{ \bigcup_{i=n_{k_1}}^{n_{k_n}} n_i, \left(\bigcup_{i < n_{k_1}} n_i \right) \bigcup \left(\bigcup_{i > n_{k_n}} n_i \right) \right\}$$

Dati gli scarsi vantaggi di questo approccio, si è scelto tuttavia anche in questo caso di utilizzare i fattori universali semplici. Una volta venuta a meno la connessione degli atomi, questo tipo di partizionamento presenta le complessità e caratteristiche di un criterio arbitrario su grafo generico – si veda il prossimo paragrafo per le illustrazioni delle operazioni tra partizioni di questo tipo.

1.3.3 Sequenze su reticoli multidimensionali e grafi

In questo caso, si considera le partizioni in cui fanno parte dello stesso atomo siti con lo stesso simbolo, ma con il vincolo che devono essere *primi vicini* sul reticolo

$$i \sim j \iff d(i,j) = 1, \ f(i) = f(j)$$

dove la distanza indica il numero di passi sul reticolo. Possiamo tuttavia generalizzare arbitrariamente la condizione di vicinanza, per includere secondi vicini, siti con lo stesso simbolo arbitrariamente posti, ecc.

Illustriamo le possibili operazioni con un reticolo bidimensionale, che tuttavia generalizza immediatamente al grafo arbitrario. In particolare numeriamo anche in questo caso i siti, cosa necessaria per mappare nella memoria di un computer la configurazione. La mappatura in memoria (figura 1.3.3) comporta necessariamente la disposizione di siti "vicini" sul reticolo su posizioni in cui non risultano più contigui in memoria. Nel caso della figura la partizione corrispondente è

$$A = \{(1,4,5,6,8,9), (2,4), (7)\}$$

evidentemente non-connessa. In questo caso i fattori dicotomici anche risultano sconnessi, come nell'esempio di un reticolo 3x3 in figura 1.3.4, in cui si è preso come atomi i siti con lo stesso valore indipendentemente dalla loro posizione.

Nel caso in cui gli atomi siano disconnessi il prodotto tra partizioni rimane banale da implementare, mentre l'intersezione diventa estremamente complicata – un'implementazione ottimale è data nel capitolo sugli algoritmi.

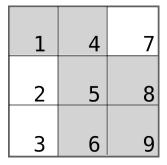


Figura 1.3.3: Mappa in memoria di un reticolo bidimensionale. In grigio e bianco sono evidenziati i valori assunti nei vari siti, mentre i numeri nell'angolo rappresentano l'ordine dei siti.

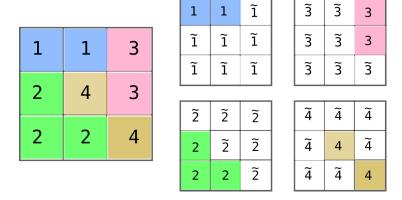


Figura 1.3.4: Partizione con 4 atomi e i 4 fattori dicotomici universali semplici corrispondenti