

# Generazione di spazi di ricerca

---

Analisi tecnica della generazione di spazi di stati di dimensione intrattabile

Gabriele Brizio  
Domanda 1.1  
Algoritmi e Complessità

Parte	Punteggio totale disponibile	N° domande	Punteggio singola domande
I	45	15	3
II	15	5	3
III	10	5	2
IV	10	5	2
V	10	5	2
VI	10	5	2
VII	10	5	2
VIII	15	5	3
totale di 125 punti disponibili		totale di 50 domande	

# Il problema motivazionale: "Valutazioni"

Per capire perché dobbiamo generare uno spazio di ricerca, partiamo dal problema **Valutazioni**.

- Obiettivo: Massimizzare il voto totale entro un limite (es. 100 punti).
- Natura del problema: Dobbiamo scegliere un sottoinsieme di risposte.
- Variabili:  $x_i \in \{0, 1\}$  (Includo la risposta o no?).

**Nota:** Non è un problema di calcolo su numeri reali, ma di scelta combinatoria.

i	voto max	frazione	i	voto max	frazione
1	3	1.5	26	2	2
2	3	3	27	2	0
3	3	0	28	2	0
...	...	...	...	...	...
...	...	...	...	...	...
15	3	1.5	40	5	2
15	3	3	46	2	4
20	3	0	47	6	5
...	...	...	...	...	...
24	2	2	49	8	6
25	2	2	50	10	8
Disponibile: 125			Assegnato: 95.5		

# L'Illusione del Calcolo Classico

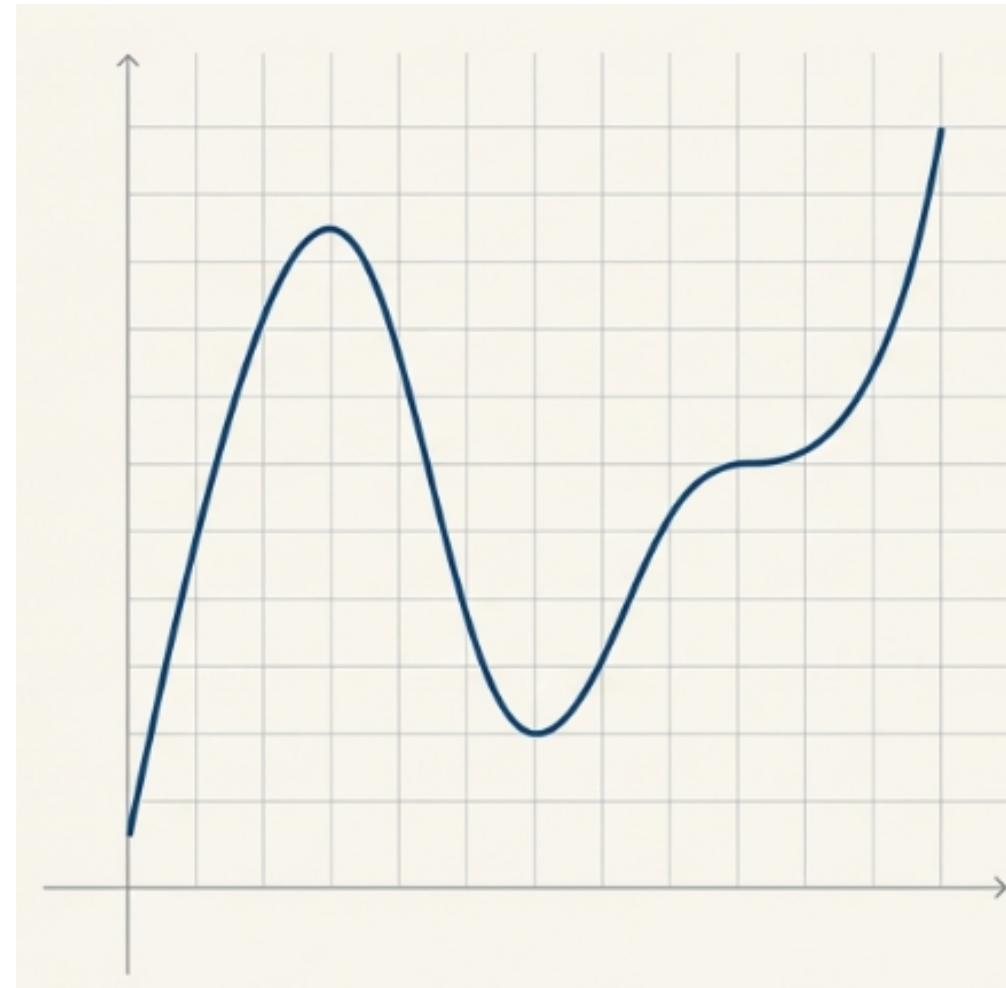
L'istinto matematico suggerirebbe di usare il **Calcolo Classico**.

Se potessimo esprimere il ricavo come una funzione continua  $g(x)$ , cercheremmo i punti di massimo azzerando la derivata prima:

$$g'(x) = 0$$

Le radici della derivata individuano punti stazionari (massimi/minimi relativi o flessi).

Sembra promettente, ma è applicabile ai nostri problemi?



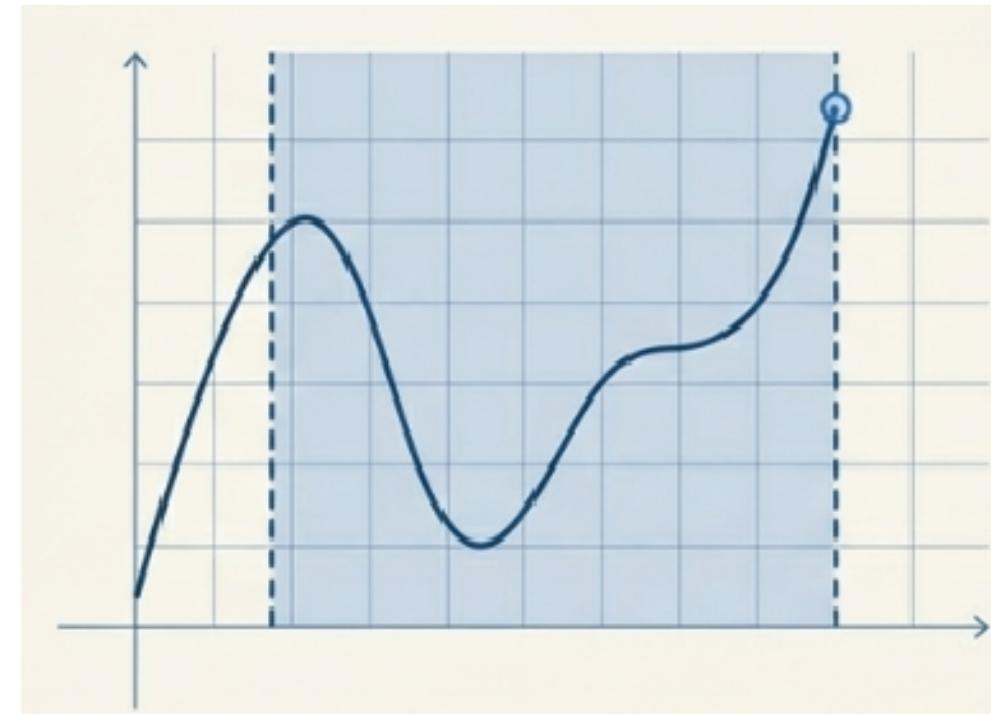
# Fallimento: i vincoli e gli estremi

Nei problemi reali (allocazione risorse), la funzione è definita su **intervalli limitati** (vincoli).

- Il massimo assoluto spesso non è dove la derivata è zero, ma sugli **estremi dell'intervallo**.
- Il calcolo classico trova solo i punti stazionari interni.

**Conseguenza:** Per trovare l'ottimo, dovremmo testare tutte le combinazioni di:

1. Radici delle derivate.
2. Estremi imposti dai vincoli.



# L'esplosione combinatoria (Intrattabilità)

---

Se provassimo ad applicare il metodo analitico "bruto" sui vincoli:

Immaginiamo di avere  $N$  variabili (attività).

Se ogni variabile ha anche solo un intervallo (2 estremi) e la funzione ha qualche punto stazionario (es. 3), il numero di punti da verificare esplode secondo la formula:

$$\text{Tentativi} \approx (3 + 2V)^N$$

- $V$ : numero vincoli.
- $N$ : numero variabili.

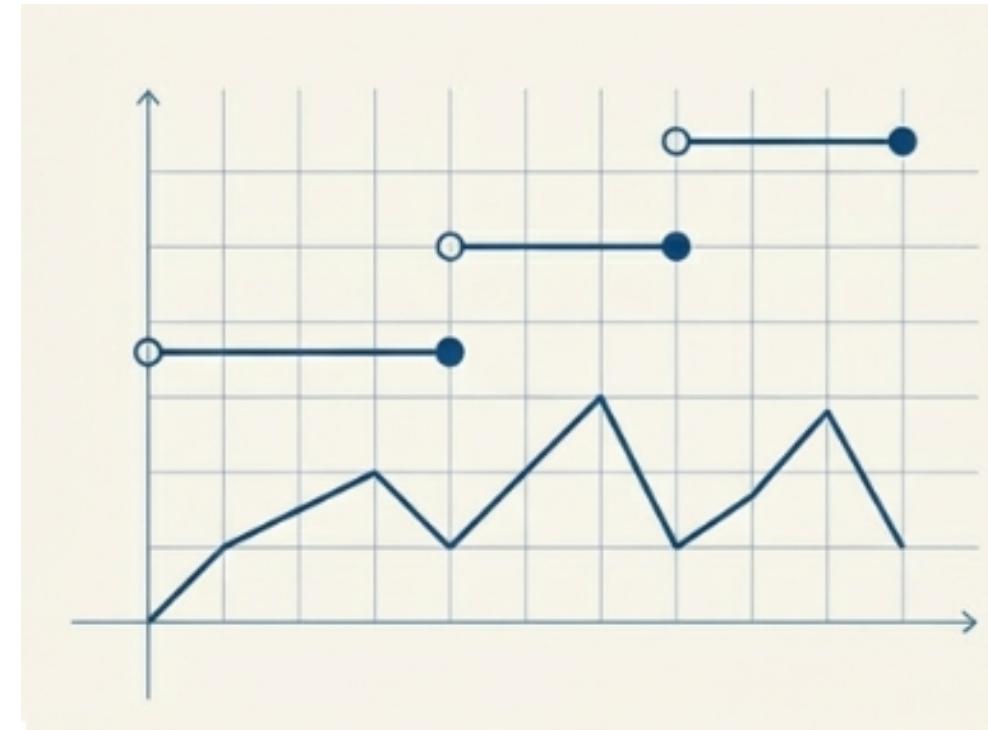
Con  $N = 20$ , i tentativi superano i **3 miliardi**. Il metodo analitico diventa intrattabile quanto una ricerca esaustiva.

# Discontinuità e variabili discrete

Il problema fondamentale è la natura delle variabili:

- In **Valutazioni** o **Bando**,  $x_i$  è **discreto** (0 o 1).
- Le funzioni risultanti sono "a scalino" o poligonali.
- **Non sono derivabili** in molti punti.

Inoltre, se la funzione di ricavo è **Lineare** ( $g(x) = ax$ ), la derivata è costante ( $a$ ). Non esiste un "picco" da trovare con la derivata nulla: il massimo è sempre a un estremo.



# Perché non usare la Programmazione Lineare (PL)?

---

Potremmo pensare di usare la **PL** o la **PLI** (Intera).

1. **PL (Programmazione Lineare)**: Assume variabili reali  $x_i \in \mathbb{R}$ . Non garantisce soluzioni binarie  $\{0, 1\}$  necessarie per scegliere i progetti o le risposte.
2. **PLI (Programmazione Lineare Intera)**: Impone variabili intere, ma ricade nella stessa complessità computazionale: non potendo usare gradienti su spazi discreti, deve procedere per tentativi combinatori.

# La necessità dello spazio di ricerca

---

Poiché non esiste una "formula chiusa" (closed-form) per calcolare direttamente la soluzione ottima:

1. Dobbiamo accettare di procedere per **tentativi**.
2. L'insieme di tutti i possibili tentativi (tuple delle scelte  $x_1, \dots, x_N$ ) costituisce lo **Spazio di Ricerca** (o Spazio degli Stati).

**La sfida:**

Lo spazio ha dimensione  $2^N$  (esponenziale).

Generarlo tutto è computazionalmente costoso (Intrattabile).

# La generazione dello spazio degli stati

---

Se non possiamo calcolare la soluzione con una formula (derivate), dobbiamo **generare** e valutare le possibili configurazioni.

Si può vedere la soluzione ai problemi motivazionali (Valutazioni, Bando) come una **tupla** di decisioni.

- Siano  $x_1, \dots, x_N$  le variabili decisionali (attività).
- Ogni variabile è discreta:  $x_i \in \{0, 1\}$  (Scelta/Non scelta).

**Definizione:**

Lo **spazio di ricerca** è l'insieme di tutte le possibili tuple  $(x_1, \dots, x_N)$  che rappresentano un tentativo di allocazione delle risorse.

"Le soluzioni assumono la forma di tuple  $x_1^*, \dots, x_N^*$ , in cui ogni  $x_i^* \in \{0, 1\}$ ."<sup>[1]</sup>

# Come si "genera" lo spazio?

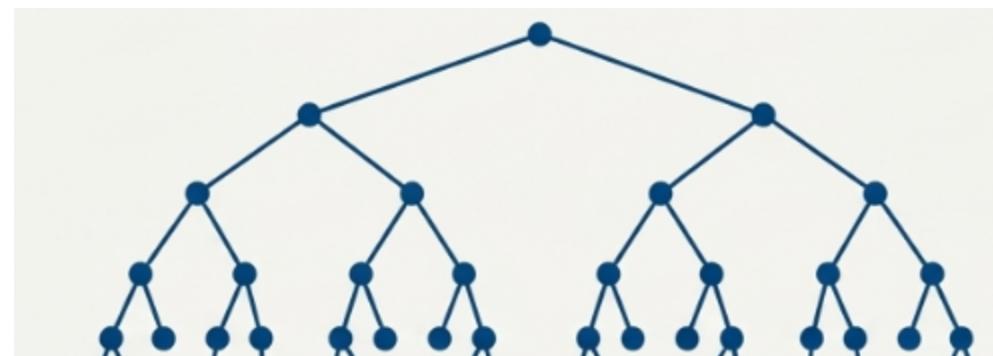
---

Generare lo spazio significa enumerare le combinazioni. Poiché non abbiamo una funzione continua, procediamo per **tentativi discreti**.

Ogni tentativo è una combinazione di stati delle variabili:

1. Fisso  $x_1$  (0 o 1)
2. Fisso  $x_2$  (0 o 1)
3. ...
4. Fisso  $x_N$  (0 o 1)

Questo processo sequenziale definisce la **struttura dello spazio degli stati**.



# Dimensione intrattabile

---

Un problema è **intrattabile** se il tempo necessario per esplorare lo spazio delle configurazioni cresce più rapidamente di qualunque funzione polinomiale del numero di variabili.

Esempi tipici:

- $2^n$ : spazio dei sottoinsiemi
- $n!$ : spazio delle permutazioni
- $n^k$ : spazio delle disposizioni

L'intrattabilità non è un difetto implementativo, ma una **caratteristica strutturale del problema**.

# Generazione e visita

---

Per operare su problemi intrattabili spesso conviene dividere le fasi di generazione e visita dello spazio di ricerca.

Dobbiamo usare tecniche algoritmiche per:

1. **Generare** lo spazio (un ramo alla volta).
2. **Visitare** lo spazio.

Le tecniche per gestire questa generazione sono:

- **Brute-Force:** Le genero tutte (impossibile per  $N$  grandi).
- **Backtracking:** Genero un ramo, se non va bene torno indietro.
- **Branch & Bound:** Taglio intere parti dello spazio prima di generarle.

# Conclusione

---

In sintesi:

1. Poiché le variabili sono discrete (0/1) e i vincoli complessi, il Calcolo Classico fallisce.
2. Siamo costretti a definire uno spazio di ricerca composto da **tuple discrete**.
3. La generazione di questo spazio avviene combinando i valori possibili delle variabili.
4. Essendo la dimensione intrattabile, la generazione deve essere gestita da algoritmi intelligenti (Backtracking/B&B) che evitano l'enumerazione completa.