

RISOLUZIONE DEL PROBLEMA U.F.L. CON TAGLI DI GOMORY

Valutazione dell'efficacia e dei limiti numerici

Sofia Tosti
0369460
Algoritmi e metodi di ottimizzazione discreta
a.a. 2024/2025

IL PROBLEMA DI LOCALIZZAZIONE DI IMPIANTI NON CAPACITATO

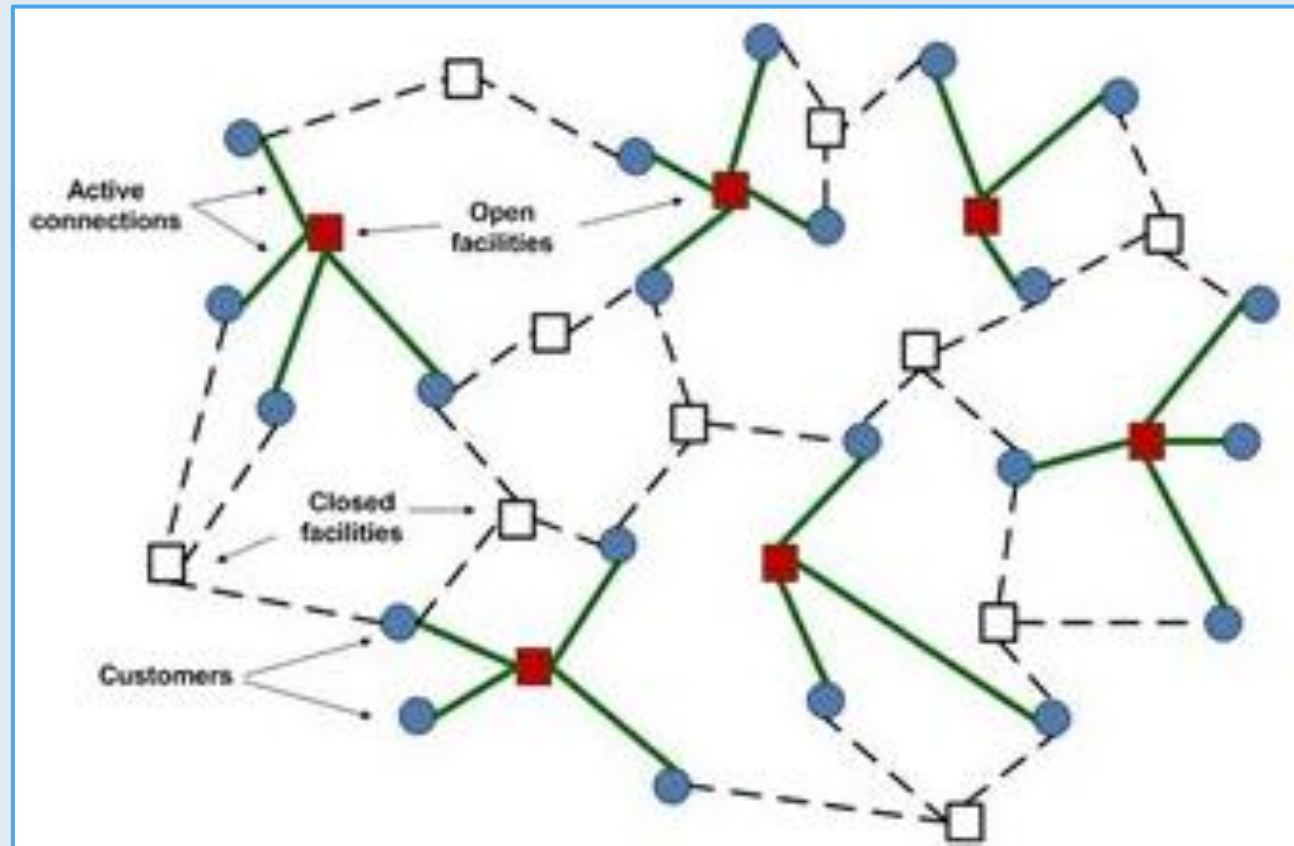
2

Il problema di localizzazione di impianti non capacitato è una delle questioni strategiche più classiche dell'ottimizzazione. Data una serie di possibili sedi per aprire dei magazzini e un gruppo di clienti da servire, quali magazzini dovremmo aprire per soddisfare la domanda di tutti i clienti al costo totale più basso?

I costi da considerare sono due:

- Costo fisso per aprire ogni magazzino
- Costo variabile per servire un cliente da un magazzino aperto

L'obiettivo è trovare il bilanciamento perfetto tra il non aprire troppi magazzini (per risparmiare sui costi fissi) e il non aprirli troppo lontano dai clienti (per risparmiare sui costi di trasporto).



FORMULAZIONE MATEMATICA LINEARE INTERA (ILP)

3

Prima di tutto, definiamo le nostre decisioni con variabili binarie (0 o 1):

- ◆ $x_i = 1$ se decidiamo di aprire l'impianto i , 0 altrimenti.
- ◆ $y_{ij} = 1$ se decidiamo di assegnare il cliente j all'impianto i , 0 altrimenti.

Il nostro obiettivo è minimizzare il costo totale:

$$\min (\text{Costo Fisso Totale} + \text{Costo di Assegnazione Totale}) \longrightarrow \min (\sum (\text{costo_apertura_i} * x_i) + \sum (\text{costo_servizio_ij} * y_{ij}))$$

Stiamo sommando i costi di tutti gli impianti che decidiamo di aprire ($x_i=1$) e i costi di tutte le assegnazioni che decidiamo di fare ($y_{ij}=1$).

Dobbiamo rispettare due regole fondamentali (i vincoli):

1. Ogni cliente DEVE essere servito da UN solo impianto.

$$\sum_i y_{ij} = 1 \text{ (per ogni cliente } j)$$

2. Possiamo assegnare un cliente a un impianto SOLO se quell'impianto è aperto.

$$y_{ij} \leq x_i \text{ per ogni coppia cliente } j \text{ e impianto } i \text{ (strong form)} / \sum_j y_{ij} \leq q * x_i \text{ dove } q \text{ è il numero di clienti per ogni } i \text{ (weak form)}$$

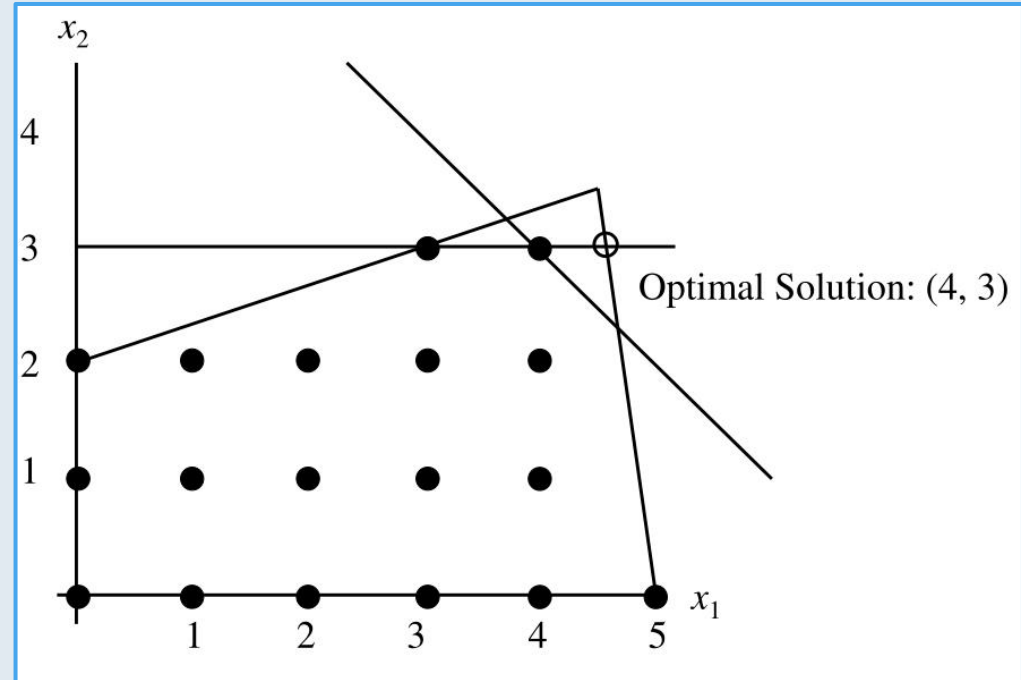
L'APPROCCIO RISOLUTIVO: PIANI DI TAGLIO

4

- Invece di forzare le variabili a 0 o 1, applichiamo il rilassamento lineare (LP). Otteniamo un limite inferiore (lower bound) al costo minimo.
- L'idea non è testare tutte le combinazioni, ma restringere progressivamente lo spazio delle soluzioni frazionarie.

Il ciclo dei Piani di Taglio:

1. Risolvo LP : ottiene una soluzione frazionaria
2. Identifica la frazionarietà: trova perché la soluzione non è valida (es. $x_i = 0,7$)
3. Genera un «Taglio» : aggiungi un nuovo vincolo al modello
4. Ripeti



LA TECNOLOGIA: I TAGLI DI GOMORY

- Ho implementato due delle più importanti famiglie di tagli di gomory.
- Tagli Frazionari Gomory Fractional Cuts (GFC), derivati direttamente dal tableau del semplice per ogni variabile base frazionaria, considerato l'approccio «classico» e più stabile.
- Tagli Interi Gomory Mixed-Integer Cuts(GMI), una variante più potente, spesso più efficace in pratica, che considera la natura mista (Intera/continua) delle variabili.
- Ho testato diverse strategie, usare solo GFC, solo GMI e una strategia BEST che genera entrambi i tipi di tagli per ogni istanza e seleziona i più violati ad ogni interazione

ARCHITETTURA DEL CODICE E DEGLI ESPERIMENTI

- **Linguaggio e Librerie:** Python, CPLEX, Pandas, Matplotlib/Seaborn.
- **Particolarità del Codice:**
 - Generazione di report separati per ogni modalità per un'analisi rigorosa.
 - Generazione di istanze randomica , tramite file «config.ini», (SMALL, MEDIUM,LARGE)
 - Uso delle istanze di or-library¹ per validare l'efficacia del nostro progetto

¹ <https://people.brunel.ac.uk/~mastjjb/jeb/info.html>

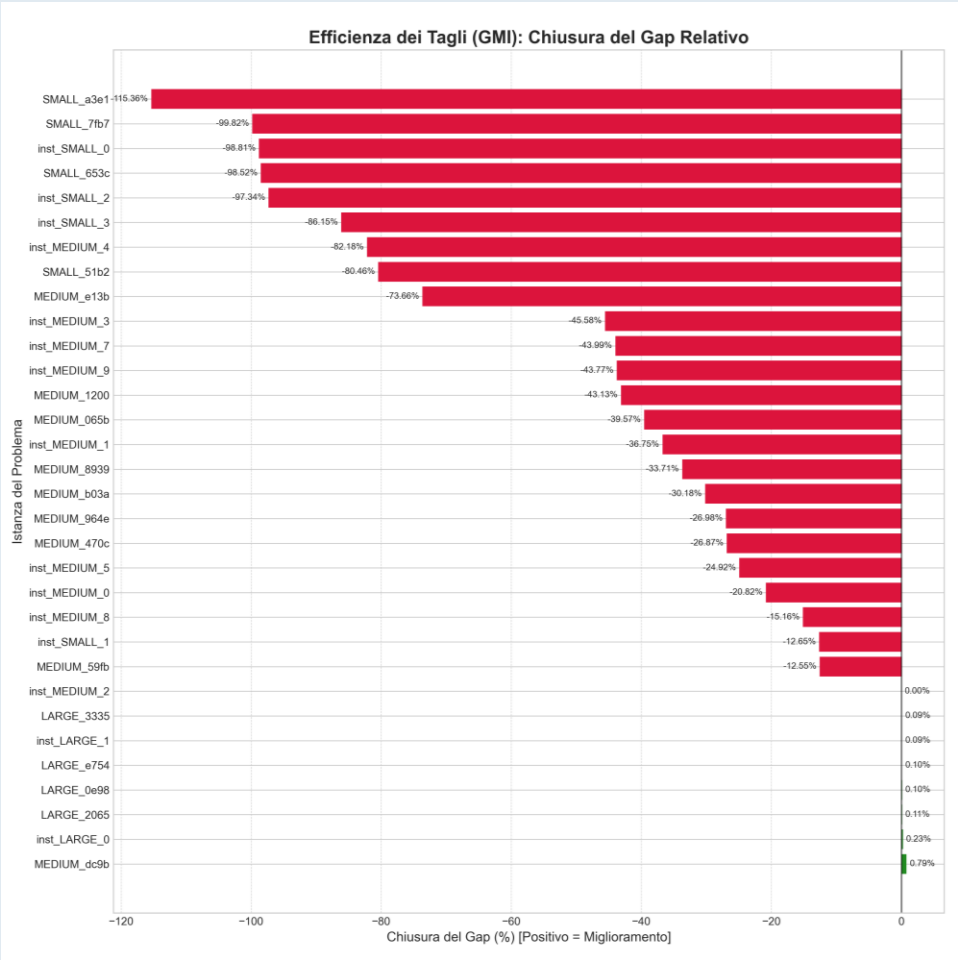
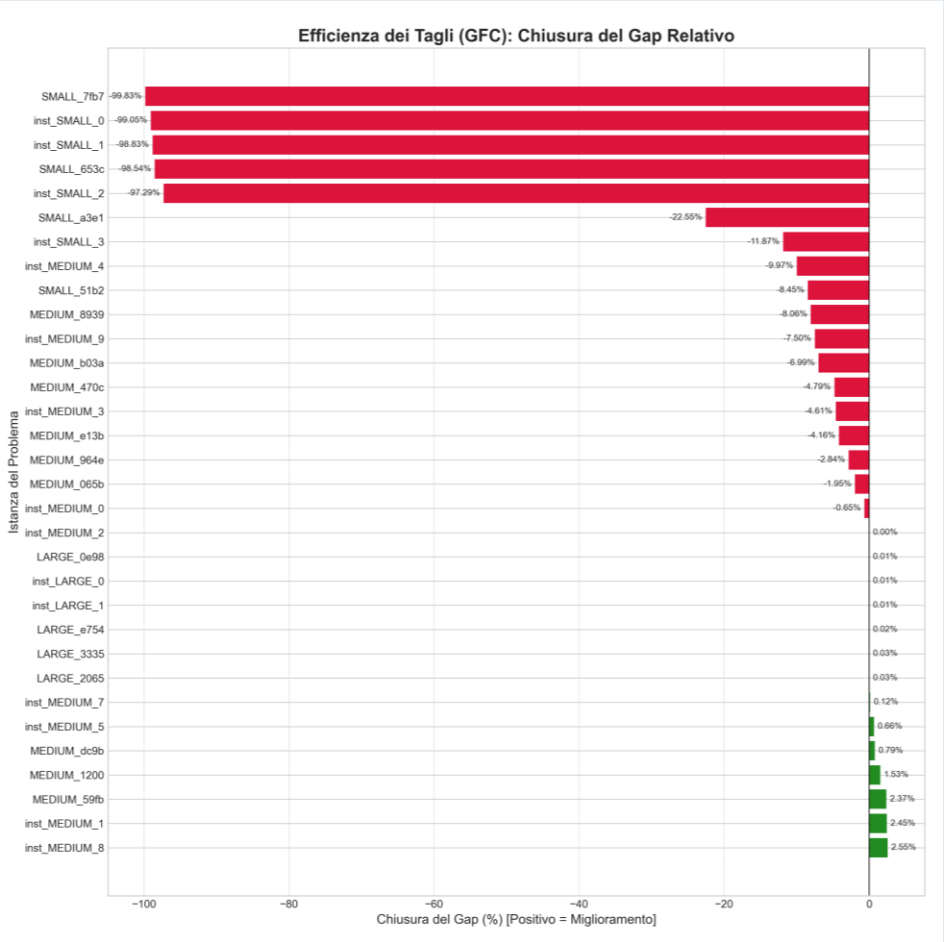
IL CASO OR-LIBRARY

Infatti come potete vedere dai nostri dati, il rilassamento lineare iniziale ha prodotto direttamente una soluzione ottima **intera**, Il poliedro delle soluzioni ammissibili per queste istanze, combinato con i loro specifici vettori di costo, possiede la cosiddetta **proprietà di integralità**. Questo risultato è cruciale perché **contrasta nettamente** con le istanze che abbiamo generato casualmente (le SMALL, MEDIUM, LARGE). Le istanze generate, essendo più 'disordinate' e prive di una struttura così pulita, hanno quasi sempre un gap di ottimalità e richiedono l'uso dei tagli. In ordine avremo: nome dell'istanza, modalità di taglio, gap iniziale, gap finale, chiusura gap, tagli totali, iterazioni totali, tempo , stato finale e categoria della soluzione.

cap101	GFC	0.0000	0.0000	0.0000	0	0	6	optimal	LP Ottimo Intero
cap102	GFC	0.0000	0.0000	0.0000	0	0	7	optimal	LP Ottimo Intero
cap103	GFC	0.0000	0.0000	0.0000	0	0	9	optimal	LP Ottimo Intero
cap104	GFC	0.0000	0.0000	0.0000	0	0	10	optimal	LP Ottimo Intero
cap111	GFC	0.0000	0.0000	0.0000	0	0	36	optimal	LP Ottimo Intero
cap112	GFC	0.0000	0.0000	0.0000	0	0	40	optimal	LP Ottimo Intero
cap113	GFC	0.0000	0.0000	0.0000	0	0	34	optimal	LP Ottimo Intero
cap114	GFC	0.0000	0.0000	0.0000	0	0	36	optimal	LP Ottimo Intero
cap121	GFC	0.0000	0.0000	0.0000	0	0	37	optimal	LP Ottimo Intero
cap122	GFC	0.0000	0.0000	0.0000	0	0	35	optimal	LP Ottimo Intero
cap123	GFC	0.0000	0.0000	0.0000	0	0	34	optimal	LP Ottimo Intero
cap124	GFC	0.0000	0.0000	0.0000	0	0	34	optimal	LP Ottimo Intero
cap131	GFC	0.0000	0.0000	0.0000	0	0	147	optimal	LP Ottimo Intero
cap132	GFC	0.0000	0.0000	0.0000	0	0	66	optimal	LP Ottimo Intero
cap133	GFC	0.0000	0.0000	0.0000	0	0	57	optimal	LP Ottimo Intero
cap134	GFC	0.0000	0.0000	0.0000	0	0	72	optimal	LP Ottimo Intero
cap41	GFC	0.0000	0.0000	0.0000	0	0	2	optimal	LP Ottimo Intero
cap42	GFC	0.0000	0.0000	0.0000	0	0	2	optimal	LP Ottimo Intero
cap43	GFC	0.0000	0.0000	0.0000	0	0	4	optimal	LP Ottimo Intero

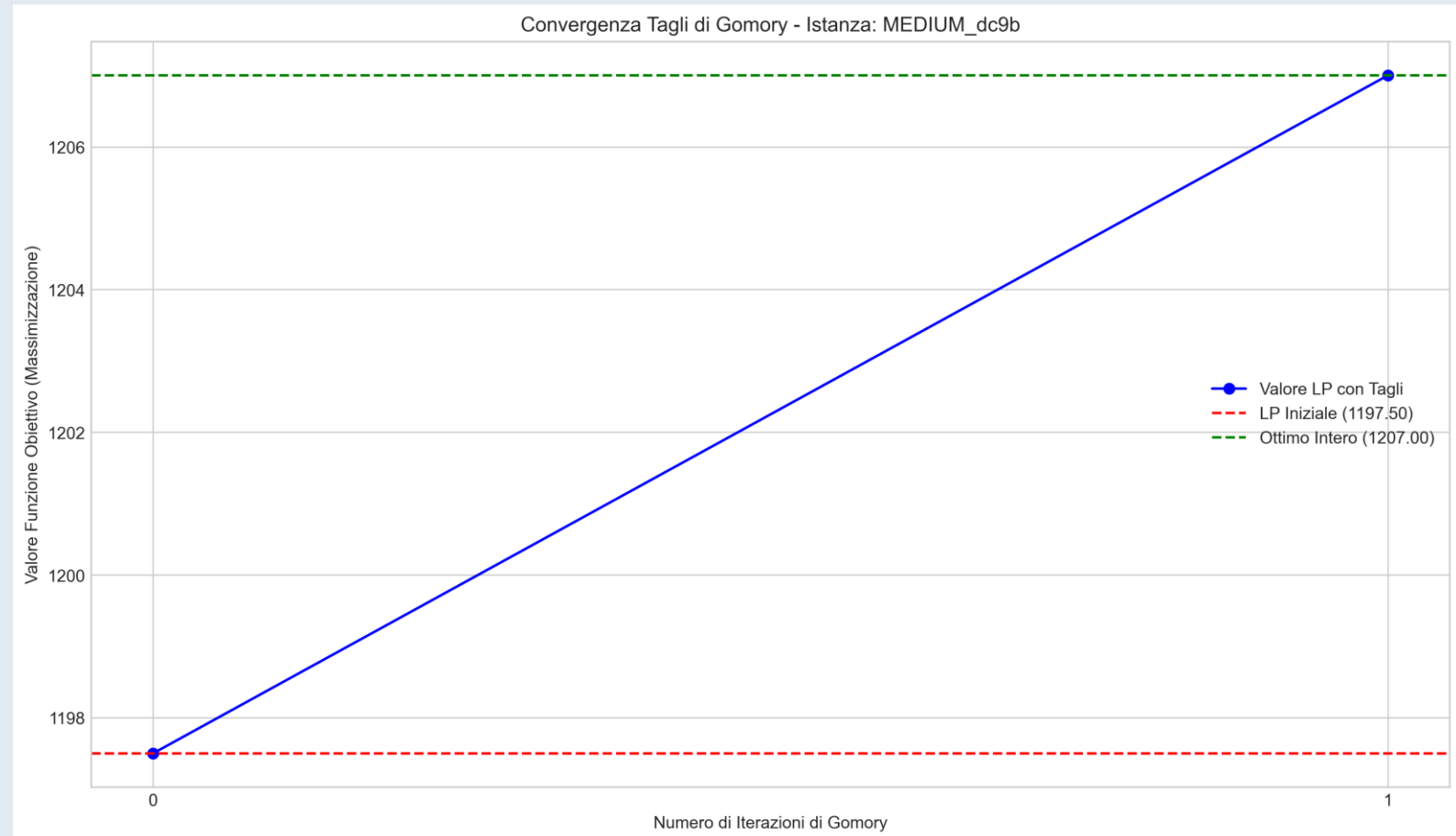
RISULTATI

Entrambi i grafici rappresentano l'efficacia dei tagli nei due metodi. In entrambi i casi, ci sono pochissime barre verdi, quindi il gap è stato chiuso per poche limitate istanze ed il miglioramento è spesso piccolo. Per la maggior parte abbiamo un peggioramento con punte del -100%. I tagli GMI sembrano essere più aggressivi, e quindi inclini a instabilità numerica, anche se teoricamente i più forti

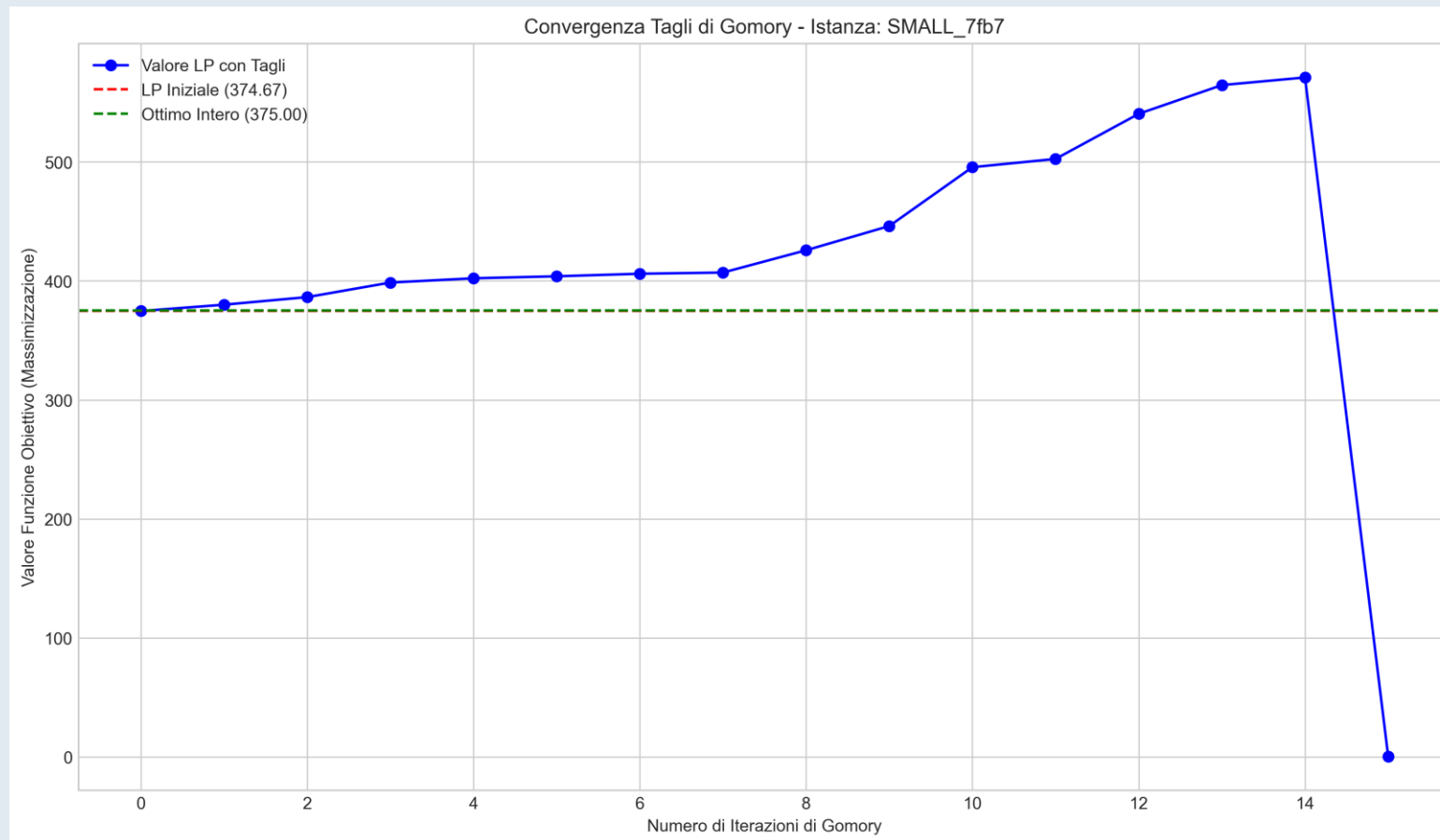


Ora andremo a vedere i tre scenari principali in cui ci si imbatte applicando un approccio puro di tagli di Gomory. Essi illustrano l'efficacia, i limiti e i rischi di questo metodo. In ogni grafico, l'obiettivo è far salire il valore del rilassamento lineare (la linea blu) dal suo valore iniziale (la linea rossa) fino a raggiungere il valore della soluzione ottima (linea verde)

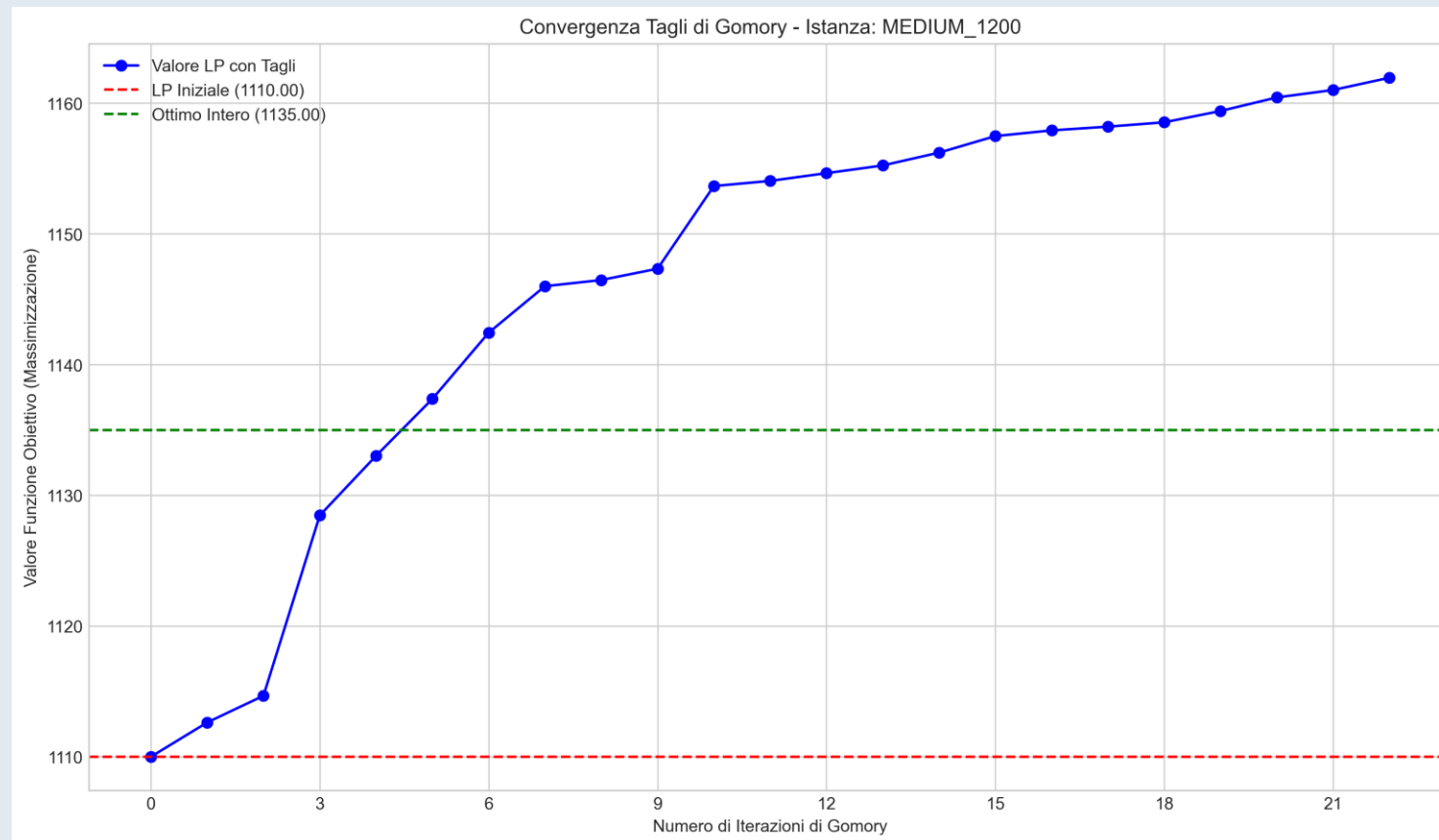
- Questo è lo scenario migliore in assoluto. Significa che i primi tagli generati (i più «violati») sono stati incredibilmente efficaci. Hanno tagliato via la soluzione frazionaria corrente in modo così preciso da rendere il nuovo vertice del poliedro ammissibile una soluzione già ottima e intera.



- Questo è un sintomo classico di **instabilità numerica**. I tagli di Gomory possono generare vincoli con coefficienti molto grandi o molto piccoli. L'accumulo di questi tagli può portare a problemi di arrotondamento e di precisione nel solutore LP. Ad un certo punto, il modello matematico diventa così "mal condizionato" che il solutore non riesce a trovare una soluzione affidabile e restituisce un risultato errato o sub-ottimale. L'algoritmo, invece di migliorare la soluzione, la peggiora catastroficamente.



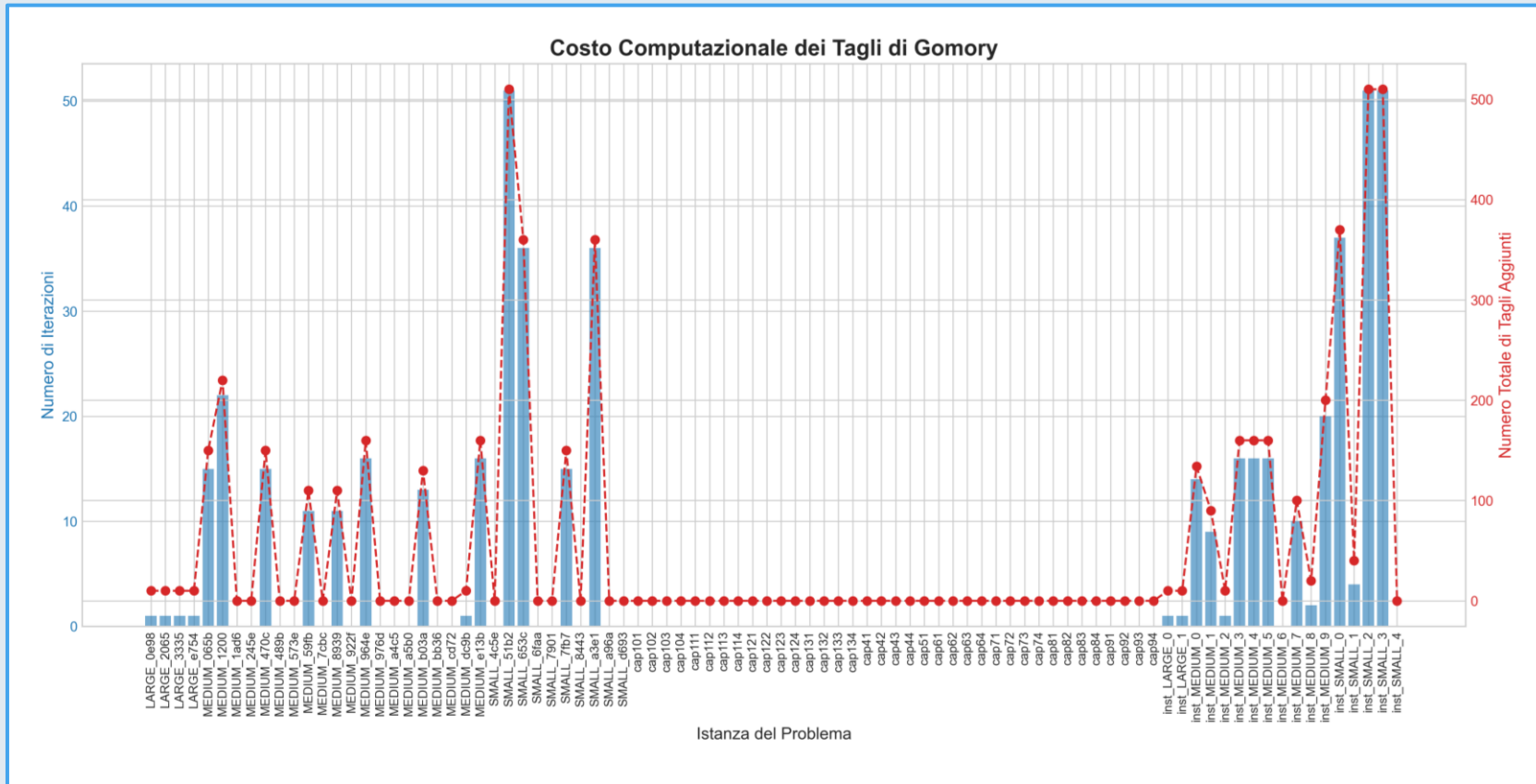
- Questo è il comportamento "da manuale" ma anche il principale difetto pratico dell'algoritmo. I tagli funzionano come previsto, rendendo il rilassamento lineare sempre più stringente. Tuttavia, il fenomeno del **"tailing-off"** (appiattimento della curva) dimostra l'inefficienza del metodo. Per chiudere un piccolo gap residuo potrebbero essere necessarie centinaia o migliaia di iterazioni, rendendo l'approccio computazionalmente insostenibile.



Questo grafico è stato generato per ogni modalità, in questo caso ho scelto di mostrare BEST. Le barre blu rappresentano il numero totale di iterazioni. La linea rossa rappresenta il numero totale di tagli aggiunti.

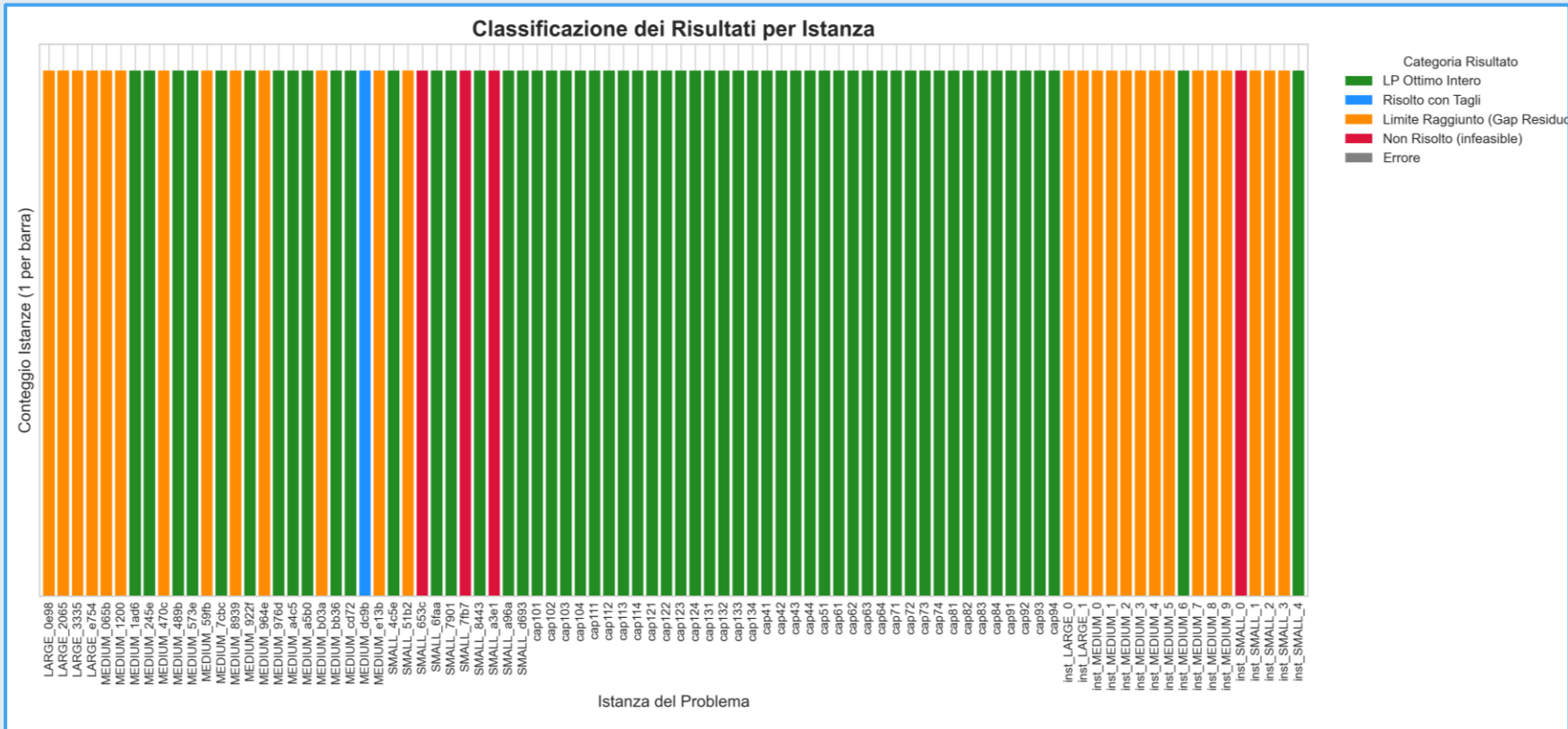
Per le istanze facili, dove il gap è piccolo o nullo, l'algoritmo si ferma subito, e otteniamo un comportamento efficiente.

Tuttavia, per le istanze difficili, il costo esplode fino a raggiungere il limite massimo di 500 tagli o 100 iterazioni, quindi i tagli saranno più costosi da applicare.



Anche questo grafico è stato prodotto per le tre modalità. Ho selezionato la BEST. Ci da una visione d'insieme del risultato finale per ogni singola istanza.

- Verde (LP ottimo intero): come abbiamo discusso sono state risolte immediatamente dal LP.
- BLU (risolto con tagli) una singola istanza è stata risolta completamente con i tagli.
- Arancione (Limite Raggiunto) L'algoritmo si è fermato a causa dei limiti imposti (numero di iterazioni o tempo), lasciando un gap di ottimalità residuo.
- Rosso (Non risolto) in questi casi l'accumolo di tagli ha reso il problema infattibile per il risolutore



NOTA: in config.py ho inserito i limiti di tempo di interazione, che posso essere cambiati manualmente. I maxcuts invece sono stati impostati nel metodo dell'algoritmo di gomory.

CONCLUSIONI

- L'analisi da me svolta ha confermato che l'approccio «puro» è afflitto da instabilità numerica e convergenza lenta. Su molte istanze, i tagli hanno peggiorato la soluzione LP invece di migliorarla. Le istanze «accademiche» (OR-Library) spesso non richiedono tagli, poiché il loro rilassamento lineare è già intero. Le istanze casuali, più generiche, si sono dimostrate molto più difficili, evidenziando la debolezza dell'approccio.
- Questo studio dimostra perché i risolutori commerciali moderni (CPLEX, Gurobi) non si affidano a una singola famiglia di tagli. La loro efficacia deriva dall'unire decine di tipi di tagli diversi, applicati tramite euristiche complesse che decidono quali, quanti e quando aggiungere i tagli.



GRAZIE