

POLITECNICO DI BARI

DIPARTIMENTO DI INGEGNERIA ELETTRICA E DELL'INFORMAZIONE Corso di Laurea Magistrale in Ingegneria dell'Automazione

Tema d'anno in Optimization and Control

Ottimizzazione di una Dieta Settimanale Bilanciata tramite MIPL

Professore Agostino Marcello Mangini

> Studenti Stefano Di Lena Paolo Santoro

Indice

1	\mathbf{Intr}	oduzio	zione al Problema					
	1.1	Descri	zione Qualitativa	1				
	1.2	Formu	ılazione Matematica	2				
		1.2.1	Insiemi	2				
		1.2.2	Parametri	2				
		1.2.3	Variabili Decisionali	2				
		1.2.4	Funzione Obiettivo	2				
		1.2.5	Vincoli	2				
		1.2.6	Fabbisogno Calorico Giornaliero	2				
		1.2.7	Equilibrio Nutrizionale	3				
		1.2.8	Vincoli di Collegamento	3				
		1.2.9	Restrizioni Alimentari	3				
	1.3	Concl	usioni	4				
		1.3.1	Espansione tramite Ottimizzazione Robusta	4				
		1.3.2	Modifiche Necessarie	ŗ				

Capitolo 1

Introduzione al Problema

1.1 Descrizione Qualitativa

Uno studente universitario ha un budget settimanale di 90\$ per l'alimentazione. I pasti devono essere vari ed equilibrati (carne, pesce, legumi, formaggi). Si vuole ottenere un equilibrio nutrizionale, cercando di integrare al giorno circa il 55% di carboidrati, 25% di grassi ed il 20% di proteine. La carne rossa può essere consumati al massimo una volta durante la settimana; il salmone non può essere mangiato più di due volte e le patate non più di 3. I legumi, invece, devono essere mangiati almeno quattro volte a settimana ed il merluzzo almeno 3. Nello stesso giorno, inoltre, se mangio le uova non posso mangiare anche il salmone. L'obiettivo è minimizzare la spesa totale settimanale.

Alimento	Costo [\$]	Kcal	Carb. [g]	Grassi [g]	Prot. [g]
Carne Rossa	4,00	127	0	4,6	22
Pollo	1,10	165	0	3,5	30
Salmone	4,50	185	1	12	19
Merluzzo	1,90	82	0	0,5	17,8
Uova	0,10	128	0,7	8,7	12,4
Legumi	0,70	92	16,3	0,4	6,9
Latticini	1,50	275	2	23	20
Patate	0,13	75	16	0,1	2
Pasta	0,25	350	77	1,5	14
Pane	0,21	166	50,6	3,3	7,6

Tabella 1.1: Prezzo e valori nutrizionali per 100g di alimento.

Si assume un fabbisogno calorico giornaliero compreso tra le 2300 e le 3000 kcal/gg.

1.2 Formulazione Matematica

1.2.1 Insiemi

- ALIMENTI = {CarneRossa, Pollo, Salmone, Merluzzo, Uova, Legumi, Mozzarella, Patate, Pasta, Pane}: insieme degli alimenti.
- $DAY = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7\}$: insieme dei giorni della settimana.

1.2.2 Parametri

- Costo[a]: prezzo per porzioni da 100g di ogni alimento.
- Kcal[a]: kcal associate a 100g di prodotto.
- Carbo[a]: carboidrati associate a 100g di prodotto.
- Grassi[a]: grassi associate a 100g di prodotto.
- Prot[a]: proteine associate a 100g di prodotto.
- M=10: big number per i vincoli di collegamento delle variabili binarie.

1.2.3 Variabili Decisionali

- $Q[a][d] \ge 0$: quantità (in unità da 100g) di alimento a consumata il giorno d.
- $y[a][d] \in \{1,0\}$: 1 se l'alimento a viene consumato nel giorno d, 0 altrimenti.

1.2.4 Funzione Obiettivo

• $\min Z = \sum_{a \in ALIMENTI} \sum_{d \in DAY} Q[a][d] \cdot Costo[a].$

1.2.5 Vincoli

Bilancio Settimanale

Il costo totale non deve superare il budget dello studente.

• $\sum_{a \in ALIMENTI} \sum_{d \in DAY} Q[a][d] \cdot Costo[a] \leq 90.$

1.2.6 Fabbisogno Calorico Giornaliero

- $\sum_{a \in ALIMENTI} Kcal[a] \cdot Q[a][d] \ge 2300 \quad \forall d \in DAY.$
- $\sum_{a \in ALIMENTI} Kcal[a] \cdot Q[a][d] \le 3000 \quad \forall d \in DAY.$

1.2.7 Equilibrio Nutrizionale

Assumiamo delle tolleranze (± 2) dal valore target. Se chiamiamo:

• $TotalKcal[d] = \sum_{a \in ALIMENTI} Kcal[a] \cdot Q[a][d] \quad \forall d \in DAY$: il totale delle calorie assunte nel giorno d.

Allora possiamo calcolare i vincoli per i macro-nutrienti.

1. Carboidrati:

- $\sum_{a \in ALIMENTI} Carbo[a] \cdot Q[a][d] \cdot 4 \ge 0.53 \cdot TotalKcal[d] \quad \forall d \in DAY.$
- $\sum_{a \in ALIMENTI} Carbo[a] \cdot Q[a][d] \cdot 4 \leq 0.57 \cdot TotalKcal[d] \quad \forall d \in DAY.$

2. Grassi:

- $\sum_{a \in ALIMENTI} Grassi[a] \cdot Q[a][d] \cdot 9 \ge 0.23 \cdot TotalKcal[d]$ $\forall d \in DAY$.
- $\sum_{a \in ALIMENTI} Grassi[a] \cdot Q[a][d] \cdot 9 \leq 0.27 \cdot TotalKcal[d] \quad \forall d \in DAY.$

3. Proteine:

- $\sum_{a \in ALIMENTI} Prot[a] \cdot Q[a][d] \cdot 4 \ge 0.18 \cdot TotalKcal[d] \quad \forall d \in DAY.$
- $\sum_{a \in ALIMENTI} Prot[a] \cdot Q[a][d] \cdot 4 \leq 0.22 \cdot TotalKcal[d] \quad \forall d \in DAY.$

Si è usata la "regola del 4-4-9", conosciuta anche come Atwater general factor system ed ampiamente adottata nella nutrizione.

1.2.8 Vincoli di Collegamento

Per legare la variabile continua di quantità a quella binaria: se un alimento viene consumato, la sua variabile binaria corrispondente deve essere uguale ad 1. Se la variabile binaria è 0 allora la quantità deve essere 0.

• $Q[a][d] \le M \cdot y[a][d] \quad \forall a \in ALIMENTI, d \in DAY.$

1.2.9 Restrizioni Alimentari

- $\sum_{d \in DAY} y[CarneRossa][d] \leq 1$.
- $\sum_{d \in DAY} y[Salmone][d] \leq 2$.
- $\sum_{d \in DAY} y[Patate][d] \leq 3$.
- $\sum_{d \in DAY} y[Merluzzo][d] \ge 3$.
- $\sum_{d \in DAY} y[Legumi][d] \ge 4$.
- $y[Uova][d] + y[Salmone][d] \le 1$. $\forall d \in DAY$.

1.3 Conclusioni

Il modello consente di pianificare una dieta settimanale ottimale per studenti aventi un budget limitato, bilanciando comunque la spesa ed una varietà alimentare che porti ad un giusto equilibrio nutrizionale.

1.3.1 Espansione tramite Ottimizzazione Robusta

Nella realtà, i parametri non soni noti con certezza. Tramite l'ottimizzazione robusta affrontiamo questa incertezza senza dover fare ipotesi probabilistiche sulla distribuzione dei parametri incerti.

L'obiettivo è trovare una soluzione che sia efficace anche in presenza di variazioni dei parametri, garantendo l'ammissibilità dei vincoli e limitando le fluttuazioni del valore della funzione obiettivo.

Se conoscessimo per ciascun alimento i costi massimi e minimi, possiamo utilizzare il criterio della robustezza assoluta.

Alimento	Costo[a][Min]	Costo[a][Max]
Carne Rossa	2,5	6
Pollo	0,70	1,10
Salmone	3,6	4,5
Merluzzo	0,80	2,90
Uova	0,05	0,10
Legumi	0,45	1,10
Latticini	0,70	1,6
Patate	0,10	0,25
Pasta	0,15	0,25
Pane	0,15	0,30

Tabella 1.2: Prezzi massimi e minimi per 100g di ogni alimento.

Una soluzione è definita ottima robusta in senza assoluto se minimizza il costo massimo che si potrebbe ottenere in corrispondenza di tutti i possibili scenari. Nel nostro contesto quindi il caso peggiore si ottiene quando tutti i costi degli alimenti raggiungono il valore massimo. Quindi la funzione obiettivo andrebbe cambiata in maniera tale da minimizzare il costo nel caso peggiore:

$$\min Z = \sum_{a \in ALIMENTI} \sum_{d \in DAY} Q[a][d] \cdot Costo[a][Max]. \tag{1.1}$$

Dove Costo[a][Max] rappresenta il costo massimo per 100g grammi dell'alimento [a] osservato durante l'anno.

Gli altri vincoli rimangono inalterati e deterministici. Se l'incertezza è concentrata nei prezzi.

1.3.2 Modifiche Necessarie

Durante le prime esecuzioni del modello, abbiamo osservato che la soluzione tendeva a sfruttare in modo eccessivo alimenti ad alto contenuto energetico e basso costo: **Uova** (in quantità superiori ai 600g al giorno) e **Pasta**.

Gli altri alimenti venivano completamente ignorati al fine di minimizzare i costi. Questo comportamento, pur rispettando i vincoli di costo e quelli nutrizionali, non risultava compatibile con i vero e proprio obiettivo che alla fine è quello di seguire una dieta sana ed equilibrata.

Per migliorare la qualità della soluzione quindi sono stati introdotti dei nuovi vincoli che riflettono sui consumi realistici consigliati di ciascun alimento.

Vicoli aggiunti

- $\sum_{d \in DAY} Q[CarneRossa][d] \leq 3.5$: massimo 350g di carne rossa a settimana;
- $\forall d \in DAY : Q[Uova][d] \leq 1$: max 100g di uova al giorno;
- $\forall d \in DAY : Q[Salmone][d] \leq 1,5$: max 150g di salmone al giorno;
- $\forall d \in DAY : Q[Merluzzo][d] \leq 3$: max 300g di merluzzo al giorno;
- $\forall d \in DAY : Q[Legumi|[d] \leq 1,5$: max 150g di legumi al giorno;
- $\forall d \in DAY : Q[Pasta][d] \leq 3.5$: max 350g di pasta al giorno;
- $\forall d \in DAY : Q[Pane][d] \leq 1.5$: max 150g di pane al giorno;
- $\forall d \in DAY : Q[Patate][d] \leq 2$: max 200g di patate al giorno;
- $\forall d \in DAY : Q[Pollo][d] \leq 3$: max 300g di pollo al giorno;
- $\forall d \in DAY : Q[Latticini][d] \leq 2$: max 200g di latticini al giorno;
- le uova non possono essere mangiate due volte di fila, $\forall d \in \{1, ..., 6\}$: $y[Uova][d] + y[Uova][d+1] \leq 1$.

E stato introdotto anche un parametro $\epsilon = 1$ per obbligare il modello a consumare almeno 100g se un alimento viene scelto (evitando così che il modello attivi un alimento con quantità quasi nulla solo per soddisfare i vincoli binari).

• $Q[a][d] > \epsilon \cdot y[a][d] \quad \forall a \in ALIMENTI, d \in DAY.$

Inoltre, abbiamo dovuto includere anche dei vincoli che impongono la presenza minima di ciascun elemento una volta a settimana.

Questo dimostra che un modello matematico, per quanto formalmente corretto, può produrre soluzioni inadeguate se non viene guidato da vincoli realistici.

Con l'introduzione dei nuovi vincoli: aumenta la varietà degli alimenti, le porzioni giornaliere diventano più coerenti con quelle di una dieta reale, tutti gli alimenti vengono usati in modo bilanciato durante la settimana.