



Ricerca Operativa

Laboratorio: utilizzo di solver
per programmazione
matematica

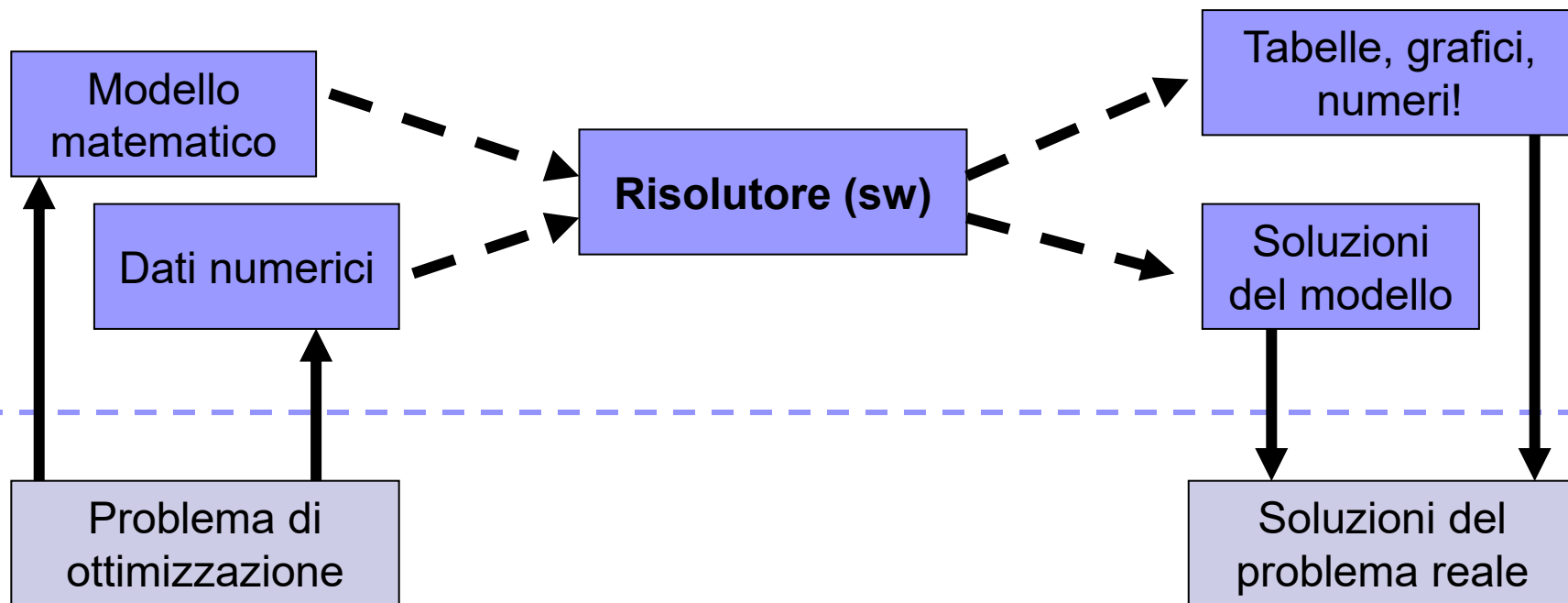
Elementi di un modello di Programmazione Matematica

- **Insiemi:** elementi del sistema;
- **Parametri:** dati del problema;
- **Variabili decisionali o di controllo:** grandezze sulle quali possiamo agire;
- **Vincoli:** relazioni matematiche che descrivono le condizioni di ammissibilità delle soluzioni.
- **Funzione obiettivo:** e la quantità da massimizzare o minimizzare.

Un modello **dichiara** le caratteristiche della soluzione ottima in linguaggio matematico

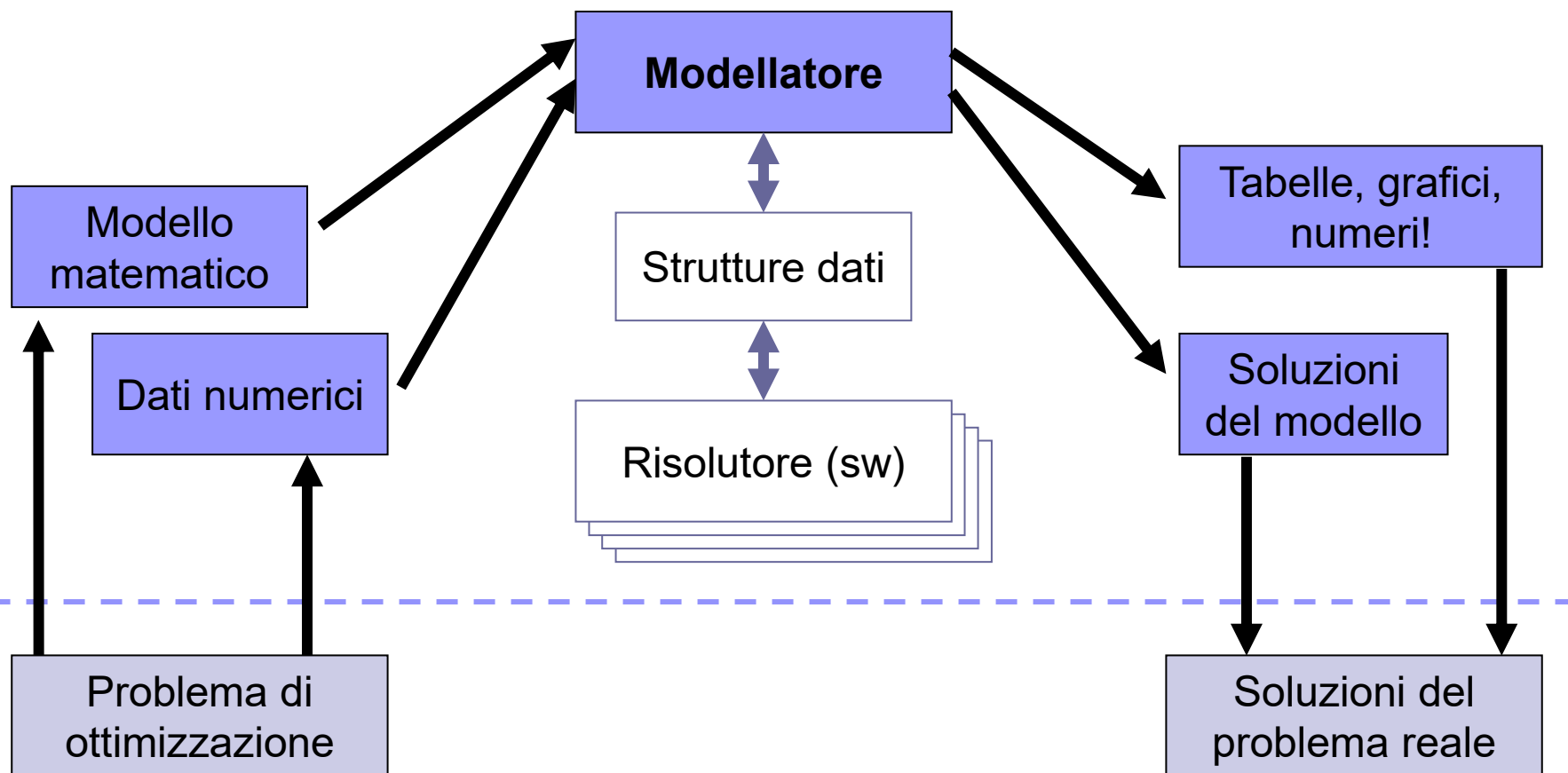
Utilizzo di solver

Un **solver** (o risolutore) è un software che riceve in **input** una descrizione di un problema di ottimizzazione e produce in **output** la soluzione ottima del modello e informazioni ad essa collegate.



Ruolo dei modellatori

Un **modellatore** fornisce un'interfaccia verso un risolutore.



Obiettivi dei modellatori

- Disporre di un **linguaggio** semplice:
 - ad alto livello;
 - simile a quello di modellazione (linguaggio matematico);
 - formalmente strutturato;
 - possibilità di commenti.
- Consentire la **separazione** tra **implementazione** del **modello** e implementazione delle tecniche di **soluzione**
- Dialogare con **diversi solver** (strutture di I/O standard).
- Mantenere la **separazione tra modello e dati** del problema: per cambiare l'istanza basta cambiare i dati, non il modello.
- Linguaggio per **script**.

Possibili configurazioni (alcune)

Modellatori:

- Foglio elettronico
- AMPL
- ZIMPL
- Lingo
- OPL
- Mosel
- Python, C, Java etc.
- Google OR Tools
- ...

Solver:

- Risolutore per fogli elettronici
- Cplex
- Gurobi
- Soplex + SCIP
- Xpress
- Minos (Progr. Non Lineare)
- Lindo
- GPLK (librerie)
- Baron
- Lp_solve
- Google GLOP
- ...

Risolutori in fogli elettronici

- Descrivono il modello sotto utilizzando le formule di un foglio elettronico
- Caratteristiche:
 - 👍 Facilità di utilizzo (diffusione, interfaccia «familiare»)
 - 👍 Integrazione con tool di presentazione
 - 👎 Rigidità di utilizzo (no separazione modello/dati)
 - 👎 Motori di ottimizzazione poco efficienti
- Esempi
 - Risolutore (solver) integrato in Microsoft Excel
<http://www.solver.com/excel-solver-help>
 - Solver di LibreOffice
<https://help.libreoffice.org/latest/it/text/scalc/01/solver.html?DbPAR=CALC>

Risolutore di Excel

- Procedura di attivazione:
 - File → Opzioni → Componenti Aggiuntivi → Risolutore → Vai
 - Il solver si trova negli strumenti «Dati»
- Interfaccia intuitiva per indicare
 - Funzione obiettivo
 - Variabili («by changing cells»)
 - Vincoli (inclusa non negatività)
- Motori di ottimizzazione disponibili
 - **Simplesso LP** (per modelli LINEARI): efficiente, esatto
 - GRG Non Lineare (per modelli «smooth», cioè funzioni «derivabili» per obiettivo e vincoli): meno efficiente, ottimi locali
 - Evolutionary (per modelli «qualsiasi»): metodo euristico (basato su algoritmi genetici)

Esempio

Un coltivatore ha a disposizione 11 ettari di terreno da coltivare a lattuga o a patate. Le risorse a sua disposizione, oltre al terreno, sono: 70 kg di semi di lattuga, 18 t di tuberi, 145 t di concime. Supponendo che il mercato sia in grado di assorbire tutta la produzione e che i prezzi siano stabili, la resa stimata per la coltivazione di lattuga è di 3000 €/ettaro e quella delle patate è di 5000 €/ettaro. L'assorbimento delle risorse per ogni tipo di coltivazione è di 7 kg di semi e 10 t di concime per ettaro di lattuga, e 3 t di tuberi e 20 di concime per le patate. Stabilire quanto terreno destinare a lattuga e quanto a patate in modo da massimizzare la resa economica e sfruttando al meglio le risorse disponibili.

Modello matematico

■ Variabili decisionali:

x_L : quantità in ettari da destinare a lattuga

x_P : quantità in ettari da destinare a patate

■ Funzione obiettivo:

$$\max 3000 x_L + 5000 x_P$$

■ Sistema dei vincoli:

$$x_L + x_P \leq 11 \quad (\text{ettari disponibili})$$

$$7 x_L \leq 70 \quad (\text{semi disponibili})$$

$$3 x_P \leq 18 \quad (\text{tuberi disponibili})$$

$$10 x_L + 20 x_P \leq 145 \quad (\text{concime disponibile})$$

$$x_L \geq 0, x_P \geq 0 \quad (\text{dominio})$$

Soluzione

- Soluzione empirica con [foglio elettronico](#)
- Soluzione con metodo grafico (modello lineare, due variabili)
- Soluzione ottima con il *Risolutore*

- [Risorse: **risolutore.xls**]

Esercizio 1.

Per l'assemblaggio di telecomandi, si hanno a disposizione 10 moduli display, 18 moduli di logica di controllo, 12 moduli di trasmissione, 21 tastierini, 9 moduli di navigazione e 10 moduli led. I telecomandi sono di due tipi. Il tipo A richiede un display, un modulo di navigazione, 2 tastierini, 2 moduli di logica, un modulo di trasmissione e un led. Il tipo B richiede 2 display, 3 tastierini, 2 moduli di logica e 3 moduli di trasmissione. Considerando che il tipo A permette un guadagno netto di 3 euro e il tipo B di 6 euro, determinare la produzione che massimizza il guadagno.

Risolvere il problema con il Risolutore di Excel

Modello PLI

Siano x_A e x_B le quantità di telefoni di tipo A e B

max $3 x_A + 6 x_B$ (guadagno complessivo)

s.t.

$$\begin{array}{rcll} x_A + 2 x_B & \leq & \mathbf{10} & \text{(display)} \\ x_A & \leq & 9 & \text{(navigazione)} \\ 2 x_A + 3 x_B & \leq & 21 & \text{(tastierini)} \\ 2 x_A + 2 x_B & \leq & 18 & \text{(logica)} \\ x_A + 3 x_B & \leq & 12 & \text{(trasmissione)} \\ x_A & \leq & 10 & \text{(led)} \end{array}$$

$$x_A, x_B \in \mathbb{Z}_+$$

Esercizi

Risolvere con il Risolutore di Excel i seguenti problemi visti a lezione:

- Magliette e Borse (Young Money Makers)
- Problema della dieta
- Problema dei trasporti

[risorse: [risolutore.xls](#)]

Modello PLI

Siano x_M e x_B le quantità di magliette e di borse decorate

$$\mathbf{max} \quad 24 x_M + 16 x_B \quad (\text{ricavo complessivo})$$

s.t.

$$\begin{array}{rcll} x_M + 2 x_B & \leq & 22 & (\text{etichette}) \\ 6 x_M + 3 x_B & \leq & 32 & (\text{riquadri}) \\ 2 x_M + 5 x_B & \leq & 40 & (\text{profilo}) \\ & & 2 x_B & \leq 15 & (\text{bottoni}) \\ x_M & & & \leq 10 & (\text{magliette}) \\ & & x_B & \leq 15 & (\text{borse}) \end{array}$$

$$x_M, x_B \in \mathbb{Z}_+$$

AMPL

- **A Mathematical Programming Language**
- Linguaggio di modellazione algebrica
 - Esprime un problema di ottimizzazione in una forma comprensibile ad un solutore
 - Linguaggio algebrico: contiene diverse primitive per esprimere la notazione matematica normalmente utilizzata per problemi di ottimizzazione (es. sommatorie, funzioni matematiche, etc.)
- **Caratteristiche:**
 - 👍 Flessibilità: separazione modello / dati, script
 - 👍 Integrazione con motori di ottimizzazione allo stato dell'arte
 - 👍 Linguaggio «semplice»: traduzione del modello matematico
 - 👍 Nuovo linguaggio, integrabilità nelle applicazioni

AMPL: versioni disponibili e installazione

- AMPL è disponibile su <http://ampl.com>
 - Software commerciale [a pagamento o trial]
 - Full per scopi didattici (course edition) [a pagamento o trial]
 - **«free demo»** con **max 500 variabili e 500 vincoli** [gratuita, include le versioni «free» dei principali solver]
 - <https://ampl.com/start-free-now/>
 - Link [“Download here”](#) in the [“Size-Limited Demo”](#) section
 - Sezione “Download bundle with IDE included for [Windows | Linux | Mac]”
 - Ad esempio: <http://ampl.com/demo/amplide.mswin64.zip>
<https://ampl.com/demo/amplide.linux64.tgz>
- **Documentazione**
 - Manuale sintetico sulla pagina del corso
 - The AMPL book:
<https://ampl.com/learn/ampl-book/>

Accesso ad AMPL «size-limited demo»

- **Installare AMPL** o accedere a una macchina del laboratorio [vedi istruzioni su *moodle*]

- Lanciare **amplide**
 - Installazione propria nel percorso `folder`, eseguire
 - `folder\amplide\amplide.exe` [windows]
 - `folder/amplide/amplide &` [linux]

 - Macchina di laboratorio linux
 - da menu, **Ampl IDE**
 - `/usr/local/bin/amplide &`

Esempio base «contadino»: modello

Comandi per la creazione del modello (da console):

```
#DICHIARAZIONE VARIABILI (# commento fine linea)
```

```
var xL;      #ettari a lattuga
```

```
var xP;      #ettari a patate
```

```
#MODELLO
```

```
maximize    resa:          3000 * xL + 5000 * xP;
```

```
subject to  ettari:       xL + xP <= 11;
```

```
subject to  semi:         7 * xL <= 70;
```

```
s.t.        tuberi:      3 * xP <= 18;
```

```
s.t.        conc:        10 * xL + 20 * xP <= 145;
```

```
s.t.        dominio1:     xL >= 0;
```

```
s.t.        dominio2:     xP >= 0;
```

Esempio base «contadino»: soluzione

Comandi per la soluzione del modello (da console):

```
expand; # verifica modello caricato
```

```
option solver cplex; # scelta del motore di  
                    ottimizzazione (*)
```

```
solve; # risolve il modello
```

```
display xL, xP; # visualizza il valore  
                (ottimo) delle variabili
```

(*) possibili solver (vedi eseguibili disponibili nella cartella di installazione):

PLI: **cplex (o cplexamp), gurobi, xpress ...**

PNL: **minos (default solver), baron ... (non gestiscono variabili intere)**

AMPL: file `.mod` e `.dat`

- Memorizzare i **comandi di creazione del modello** in un file di testo con estensione `.mod`
 - Si può usare l'IDE (posizionarsi sul percorso desiderato, menu File → new → `.mod: contadino`) o prepararlo esternamente
- Memorizzare i **dati** (se presenti) in file di testo `.dat`
 - Si può usare l'IDE (posizionarsi sul percorso desiderato, menu File → new → `.dat: contadino`) o prepararlo esternamente
- Caricare il modello con i **comandi**
`model contadino.mod; # carica il modello`
`data contadino.dat; # carica i dati`
- Per **cancellare** modello e dati precedentemente caricati
`reset;`

AMPL: file `.run`

- Memorizzare i **comandi per caricare e risolvere** il modello in file di testo con estensione `.run` (**script**)
 - Si può usare l'IDE (posizionarsi sul percorso desiderato, menu File → new → `.run: contadino`) o prepararlo esternamente
- Per **eseguire** lo script, invocare da console, il comando:
`include contadino.run;`
- **Percorso di lavoro** (*current directory*)
 - I comandi `model`, `data` e `include` fanno riferimento alla directory corrente.
 - La directory corrente è indicata nel file browser o può essere cambiata con il **comando `cd`** (e.g. `cd /home/luigi/ampl`)
 - I nomi dei file possono essere completati con il percorso, e.g.,
`include ./script/contadino.run`
`model model/contadino.mod`

Esempio base: contadino [risorse]

- `contadino.mod`
- `contadino.dat`
- `contadino.run`

Esercizio 2.

Risolvere il problema dei telecomandi con AMPL

Per le variabili intere:

```
var xA integer;
```

[Risorse]

- `telecomandi.mod`
- `telecomandi.dat`
- `telecomandi.run`

Esempio: sintassi comando **var**

- Dichiarazione di variabili:

```
var nomeVar  [ $\geq$  LB]  [,  $\leq$  UB]  
                                     [integer/binary];
```

- Esercizio: ... al massimo 5 telecomandi di tipo A.

```
var xA  $\geq$ 0  ,  $\leq$  5 integer;
```

Implementazione di modelli «generali»

- I modelli precedenti includono i «dati» del problema:
 - Se cambiano i dati bisogna cambiare il modello (`.mod`)
 - Poca leggibilità
 - Difficile riportare modifiche del modello
- Separare modello e dati
 - **File « .mod »** con il modello «generale» e la dichiarazione dei parametri del problema
 - **File « .dat »** con i dati attribuiti ai parametri
- Per uno stesso modello possiamo utilizzare diversi file dati (ad esempio «contadino» e «telecomandi»)

Modello generale: esempio (mix ottimo di produzione)

I insieme dei beni che possono essere prodotti;

J insieme delle risorse disponibili;

P_i profitto (unitario) per il bene $i \in I$;

Q_j quantità disponibile della risorsa $j \in J$;

A_{ij} quantità di risorsa j necessaria per la produzione di un'unità del bene i .

$$\begin{aligned} \max \quad & \sum_{i \in I} P_i x_i \\ \text{s.t.} \quad & \sum_{i \in I} A_{ij} x_i \leq Q_j \quad \forall j \in J \\ & x_i \in \mathbb{R}_+ [\mathbb{Z}_+ \mid \{0, 1\}] \quad \forall i \in I \end{aligned}$$

Componenti di un modello «generale» (1)

- **Insiemi:** elementi del sistema rappresentati da un nome
 - Esempi: insieme **R** delle risorse; insieme **I** delle origini; insieme **J** delle destinazioni; insieme **PROD** dei prodotti
 - Comando AMPL: `set <nome>`
- **Parametri:** dati del problema (valori noti) rappresentati in forma astratta da un nome, eventualmente *indicizzato* da uno o più elementi degli insiemi. Il loro *valore è assegnato prima* di risolvere il problema
 - Esempi: disponibilità D_i , $i \in R$; costo unitario di trasporto C_{ij} , $(i,j) \in I \times J$
 - Comando AMPL: `param <nome>`
- **Variabili decisionali:** incognite, rappresentate da un nome, eventualmente *indicizzato* da uno o più elementi degli insiemi. Il loro *valore è calcolato dal solver*
 - Esempi: acquisti x_i , $i \in R$; q.tà trasportate y_{ij} , $(i,j) \in I \times J$
 - Comando AMPL: `var <nome>`

Componenti di un modello «generale» (2)

- **Funzione obiettivo:** espressione algebrica che include operatori aritmetici, variabili e parametri nella loro forma astratta ed eventualmente indicizzata.
 - Esempio: $\min \sum_{i \in I, j \in J} c_{ij} y_{ij}$
 - Comando AMPL: `minimize (maximize) <nome>`
 - Operatore aritmetico «sommatoria» in AMPL: `sum`
- **Vincoli:** espressioni algebriche che includono operatori aritmetici, variabili e parametri (astratti ed eventualmente indicizzati). Anche i vincoli possono essere **indicizzati** da elementi degli insiemi
 - Esempio: $\sum_{j \in J} y_{ij} \leq D_i, \forall i \in I$
 - Comando AMPL: `subject to <nome>`
- **Indicizzazione in AMPL:** parametri, variabili, vincoli e operatori aritmetici possono essere indicizzati usando **espressioni indicizzanti**
`<nome> { insieme1 , insieme2 ... }` per la *dichiarazione*
`<nome> [indice1 , indice2 ...]` per l'*accesso*

Dichiarazione e definizione di **set** e **param**

- Dichiarazione (in astratto) di insiemi (nel file **.mod**)

set *nome*;

```
[i in] Set1, [j in] Set2, ...
```

- Dichiarazione (in astratto) di parametri (nel file **.mod**)

param *nome* [**{*index_expr***] [*default value*];

- Definizione (assegnazione di specifici valori) di set e param (nel file **.dat**)

set *nome* := *elem1 elem2 ... elemN*;

param *nome* := *index1 index2 ... indexN value*;

- Accesso a parametri indicizzati (parentesi quadre **[]**):

NomeParam [*elem1, elem2, ..., elemN*]

Modello «generale» in AMPL: sintassi base

```
#DICHIARAZIONE INSIEMI
```

```
set Prodotti;
```

```
set Risorse;
```

```
#DICHIARAZIONE PARAMETRI
```

```
param maxNumProd;           # massimo numero prodotti
```

```
param P {Prodotti};        # profitto unitario
```

```
param Q {Risorse};         # disponibilità risorsa
```

```
param A {Prodotti,Risorse};
```

```
           # risorsa per unità di pr.
```

```
var x {Prodotti} >=0 , <= maxNumProd;
```

```
maximize profitto: sum {i in Prodotti} P[i]*x[i];
```

```
subject to disponib {j in Risorse}:
```

```
    sum {i in Prodotti} A[i,j]*x[i] <= Q[j];
```

Espressioni indicizzanti

Dati (definizione di **set** e **param**) in AMPL

```
set Prodotti := lattuga patata;  
set Risorse := ettari semi tuberi concime;
```

```
param maxNumProd := 7;
```

```
param P :=  
lattuga 3000  
patata 5000  
;
```

```
param Q :=  
ettari 11  
semi 70  
tuberi 18  
concime 145  
;
```

```
param A : lattuga ettari 1      lattuga semi 7  
          lattuga tuberi 0      lattuga concime 10  
          patata ettari 1      patata semi 0  
          patata tuberi 3      patata concime 20;
```


Esercizio 3.

- Risolvere il problema dei telecomandi con AMPL, usando il modello generale.
- ... + ogni prodotto ha uno specifico limite superiore!

□ .mod

```
param maxNumProd {Prodotti};
```

```
var x {i in Prodotti} >=0, <= maxNumProd[i];
```

□ .dat

```
param MaxNumProd := telA 5 telB 999;
```

■ [risorse]

□ `mixOpt.mod` - `mixOpt.run`

□ `mixOpt.contadino.dat` - `mixOpt.telecomandi.dat`

- Ricorda: **expand** (visualizza modello specifico esteso)

Definizione sintetica di parametri

- Dichiarazioni sintetiche: più parametri con stessi indici

```
param : P   MaxNumProd := #notare i due punti dopo "param"  
    telA  3   5  
    telB  6   999;
```

- Dichiarazioni sintetiche: tabelle

```
param A : ettari semi tuberi concime := #due punti dopo A  
lattuga  1       7       0       10  
patata   1       0       3       20;
```

- Dichiarazioni sintetiche: tabelle trasposte

```
param A (tr) : lattuga patata :=  
ettari      1       1  
semi        7       0  
tuberi      0       3  
Concime     10      20;
```

Esercizio 4. Dieta economica

Un dietologo deve preparare una dieta che garantisca un apporto giornaliero di proteine, ferro e calcio di almeno 20 mg, 30 mg e 10 mg, rispettivamente. Il dietologo è orientato su cibi a base di verdura (5 mg/kg di proteine, 6 mg/Kg di ferro e 5 mg/Kg di calcio, al costo di 4 €/Kg), carne (15 mg/kg di proteine, 10 mg/Kg di ferro e 3 mg/Kg di calcio, al costo di 10 €/Kg) e frutta (4 mg/kg di proteine, 5 mg/Kg di ferro e 12 mg/Kg di calcio, al costo di 7 €/Kg). Determinare la dieta di costo minimo.

Risolvere il problema con AMPL (file .mod e .dat separati)

Modello generale: dieta

I insieme delle risorse disponibili;

J insieme delle domande da coprire;

C_i costo (unitario) per l'utilizzo della risorsa $i \in I$;

D_j ammontare della domanda di $j \in J$;

A_{ij} capacità (unitaria) della risorsa i di soddisfare la domanda j .

$$\begin{array}{ll} \min & \sum_{i \in I} C_i x_i \\ \text{s.t.} & \\ & \sum_{i \in I} A_{ij} x_i \geq D_j \quad \forall j \in J \\ & x_i \in \mathbb{R}_+ [\mathbb{Z}_+ \mid \{0, 1\}] \quad \forall i \in I \end{array}$$

Modello PL

- Siano x_1 , x_2 e x_3 le quantità di cibi a base di verdura, carne e frutta, rispettivamente

$$\min \quad 4x_1 + 10x_2 + 7x_3 \quad (\text{costo giornaliero dieta})$$

s.t.

$$5x_1 + 15x_2 + 4x_3 \geq 20 \quad (\text{proteine})$$

$$6x_1 + 10x_2 + 5x_3 \geq 30 \quad (\text{ferro})$$

$$5x_1 + 3x_2 + 12x_3 \geq 10 \quad (\text{calcio})$$

$$x_i \in \mathbb{R}_+, \quad \forall i \in \{1, 2, 3\}$$

Esercizio 5.

Il dietologo vuole inserire almeno 3 kg di alimenti a base di pesce azzurro (10 mg/kg di proteine, 15 mg/kg di ferro e 2 mg/kg di calcio, al costo di 3 euro/kg) nella dieta.

Modificare opportunamente i file relativi al problema.

■ [Risorse]

- `diet.mod - diet.run - diet.1.dat - diet.2.dat`

■ Comandi

- `include diet.run;`
- `reset data; data diet.2.dat;`
- `solve; display x;`

Esercizio 6. Indagine di mercato

Un'azienda pubblicitaria deve svolgere un'indagine di mercato per lanciare un nuovo prodotto. Si deve contattare telefonicamente un campione significativo di persone: almeno 150 donne sposate, almeno 110 donne non sposate, almeno 120 uomini sposati e almeno 100 uomini non sposati. Le telefonate possono essere effettuate al mattino (al costo operativo di 1.1 euro) o alla sera (al costo di 1.6 euro). Le percentuali di persone mediamente raggiunte sono riportate in tabella.

	Mattino	Sera
Donne sposate	30%	30%
Donne non sposate	10%	20%
Uomini sposati	10%	30%
Uomini non sposati	10%	15%
Nessuno	40%	5%

Si noti come le telefonate serali sono più costose, ma permettono di raggiungere un maggior numero di persone: solo il 5% va a vuoto. Si vuole minimizzare il costo complessivo delle telefonate da effettuare (mattina/sera) in modo da raggiungere un campione significativo di persone

Risolvere il problema con AMPL (usare soluzione Es. 4)

Modello PLI

- Siano x_1 e x_2 il numero di telefonate da fare al mattino e alla sera, rispettivamente

\min $1.1 x_1 + 1.6 x_2$ (costo totale telefonate)

s.t.

$$0.3x_1 + 0.3x_2 \geq 150 \quad (\text{donne sposate})$$

$$0.1x_1 + 0.2x_2 \geq 110 \quad (\text{donne non sposate})$$

$$0.1x_1 + 0.3x_2 \geq 120 \quad (\text{uomini sposati})$$

$$0.1x_1 + 0.15x_2 \geq 100 \quad (\text{uomini non sposati})$$

$$x_i \in \mathbb{Z}_+, \quad \forall i \in \{1, 2\}$$

[Risorse] diet.indagine.dat

Esempio: Localizzazione di servizi

Una città è divisa in sei quartieri, dove si vogliono attivare dei centri unificati di prenotazione (CUP) per servizi sanitari. In ciascun quartiere è stata individuata una possibile località di apertura. Le distanze medie in minuti da ciascun quartiere a ciascuna delle possibili località è indicata in tabella. Si desidera che nessun utente abbia un tempo medio di spostamento superiore a 15 minuti per arrivare al CUP più vicino e si vuole minimizzare il numero di CUP attivati.

	Loc. 1	Loc. 2	Loc 3	Loc. 4	Loc. 5	Loc. 6
Q.re 1	5	10	20	30	30	20
Q.re 2	10	5	25	35	20	10
Q.re 3	20	25	5	15	30	20
Q.re 4	30	35	15	5	15	25
Q.re 5	30	20	30	15	5	14
Q.re 6	20	10	20	25	14	5

Modello PLI

Sia $x_i = 1$, se viene aperto il CUP nel quartiere i , 0 altrimenti

$$\min \quad x_1 + x_2 + x_3 + x_4 + x_5 + x_6$$

s.t.

$$x_1 + x_2 \geq 1 \text{ (esigenze q.re 1)}$$

$$x_1 + x_2 + x_6 \geq 1 \text{ (esigenze q.re 2)}$$

$$x_3 + x_4 \geq 1 \text{ (esigenze q.re 3)}$$

$$x_3 + x_4 + x_5 \geq 1 \text{ (esigenze q.re 4)}$$

$$x_4 + x_5 + x_6 \geq 1 \text{ (esigenze q.re 5)}$$

$$x_2 + x_5 + x_6 \geq 1 \text{ (esigenze q.re 6)}$$

$$x_i \in \{0,1\}$$

Modello PLI generale

- Come modello di copertura («dieta»): richiede data preprocessing (**[Risorse]**: `diet.mod - diet.CUP.dat`)
- Modello specifico a partire dai dati «grezzi»:

Modello PLI generale

- Come modello di copertura («dieta»): richiede data preprocessing ([Risorse]: diet.mod - diet.CUP.dat)
- Modello specifico a partire dai dati «grezzi»:

I : insieme dei quartieri
 c_{ij} : distanza da $i \in I$ a $j \in I$
 T : distanza soglia

$$\min \sum_{i \in I} x_i$$

$$\text{s.t.} \quad \sum_{\substack{j \in I: \\ c_{ij} \leq T}} x_j \geq 1, \quad \forall i \in I$$

$$x_i \in \{0, 1\}, \quad \forall i \in I$$

Espressioni indicizzanti: riassunto

- Sintassi **{...}** per definire **indici** di variabili, parametri, vincoli, sommatorie, comandi etc. Utilizzano **insiemi**
- ... precedentemente dichiarati: **{A} {I}**
- ... multidimensionali: **{A,B} {I,J} {I,I} {A,B,I}**
- ... calcolati:
{A cross B} (= {A,B}) {I, J, A diff B}
- ... con nomi degli indici espliciti (usati in espressioni)
{a in A} {a in I, b in J} {i in I, j in I}
- ... con possibili restrizioni («tale che...»)
{i in I, j in I, k in K :
i != j and c[i,j] <= soglia[k]}

Esercizio 7. Trasporto di frigoriferi

Una ditta di produzione di elettrodomestici produce dei frigoriferi in tre stabilimenti e li smista in quattro magazzini intermedi di vendita. La produzione settimanale nei tre stabilimenti A, B e C è rispettivamente di 50, 70 e 20 unità. La quantità richiesta dai 4 magazzini è rispettivamente di 10, 60, 30 e 40 unità. I costi per il trasporto di un frigorifero tra gli stabilimenti e i magazzini 1, 2, 3 e 4 sono i seguenti:

- dallo stabilimento A: 6, 8, 3, 4 euro;
- dallo stabilimento B: 2, 3, 1, 3 euro;
- dallo stabilimento C: 2, 4, 6, 5 euro.

Utilizzare AMPL per determinare il piano di trasporti di costo minimo, considerando che non sono ammesse rimanenze alla fine della settimana e che lo stesso modello dovrà essere utilizzato per diverse settimane.

Modello PLI

- Sia x_{ij} il numero di frigoriferi prodotti nello stabilimento i e smistati nel magazzino j

$$\begin{aligned} \min \quad & 6x_{A1} + 8x_{A2} + 3x_{A3} + 4x_{A4} + \\ & + 2x_{B1} + 3x_{B2} + 1x_{B3} + 3x_{B4} + \\ & + 2x_{C1} + 4x_{C2} + 6x_{C3} + 5x_{C4} \end{aligned}$$

s.t.

$$x_{A1} + x_{A2} + x_{A3} + x_{A4} \leq 50 \quad (\text{capacità produttiva stabilimento A})$$

$$x_{B1} + x_{B2} + x_{B3} + x_{B4} \leq 70 \quad (\text{capacità produttiva stabilimento B})$$

$$x_{C1} + x_{C2} + x_{C3} + x_{C4} \leq 20 \quad (\text{capacità produttiva stabilimento C})$$

$$x_{A1} + x_{B1} + x_{C1} \geq 10 \quad (\text{domanda magazzino 1})$$

$$x_{A2} + x_{B2} + x_{C2} \geq 60 \quad (\text{domanda magazzino 2})$$

$$x_{A3} + x_{B3} + x_{C3} \geq 30 \quad (\text{domanda magazzino 3})$$

$$x_{A4} + x_{B4} + x_{C4} \geq 40 \quad (\text{domanda magazzino 4})$$

$$x_{ij} \in \mathbb{Z}_+ \quad \forall i \in \{A, B, C\}, j \in \{1, 2, 3, 4\}$$

Modello generale: trasporti

I insieme dei centri di offerta; O_i ammontare dell'offerta in $i \in I$;

J insieme dei centri di domanda; D_j ammontare della domanda in $j \in J$.

C_{ij} costo (unitario) per il trasporto da $i \in I$ a $j \in J$;

$$\min \sum_{i \in I} \sum_{j \in J} C_{ij} x_{ij}$$

s.t.

$$\sum_{j \in J} x_{ij} \leq O_i \quad \forall i \in I$$

$$\sum_{i \in I} x_{ij} \geq D_j \quad \forall j \in J$$

$$x_{ij} \in \mathbb{R}_+ [\mathbb{Z}_+ \mid \{0, 1\}] \quad \forall i \in I, j \in J$$

display e espressioni indicizzanti

- Visualizza elementi del modello e della soluzione

```
display elemento1[, elemento2, ...];
```

```
display {ind_expr} elemento[indici]
```

- Esempi di espr. indicizzanti *ind_expr* (condizionate)

- `display {i in I} C[i, "m3"];`

- `display {i in I, j in J: C[i,j] >= 5} C[i,j];`

- `display {i in I: origine[i].body - O[i] != 0}
O[i]-origine[i].body;`

il «corpo» (*body*) di un vincolo è la parte che include le variabili (tutto ciò che non è «termine noto»); l'espressione `vincolo.body` indica il valore di *body* in corrispondenza di una soluzione

- [Risorse]: `trasporto.mod - trasporto_frigo.dat -
trasporto_frigo.run`

Script: controllo del flusso

- Sequenza: ordine di esecuzione standard
- Iterazione:
 - **for**{ *espressione indicizzante* } { ... }
 - **repeat while** (*condizione logica true*) { ... }
 - **repeat** { ... } **while** (*condizione logica true*) ;
 - **repeat** { ... } **until** (*condizione logica false*) ;
 - **repeat until** (*condizione logica false*) { ... }
 - Uso di **break** e **continue**
- Selezione
 - **if** (*condizione*) **then** { ... } **else** { ... }
 - Uso di **break**

Script: altri comandi utili

- **let** *parametro := valore;*
 - Anche altri parametri definiti nel `.run` (all'inizio)
- **printf** " *stringa formato* " , *elenco valori*
 - C – like

```
printf "il valore di x[%d] è %7.2f\n", indice, x[indice]
```
- **fix** (o **unfix**) *variabile := valore;*
- **... e molto altro ...**

- I comandi e il controllo di flusso nei file **.run**

Esercizio: distribuzione PC

Un'azienda assembla dei PC in tre diversi stabilimenti con diverso costo unitario di produzione. I PC sono venduti a cinque clienti bancari e si sopportano dei costi di trasporto (inclusi gli oneri di importazione) per spedire un PC da ciascuno stabilimento a ciascun cliente. Sono definite le richieste di PC di ogni cliente e la produzione di ciascuno stabilimento è limitata. Non sono ammessi eccessi di produzione. I dati sono riassunti nella tabella seguente.

Scrivere in AMPL un modello del problema e fornire la soluzione, in termini di costo complessivo di trasporto e di quantità trasportate tra stabilimenti e sedi bancarie.

Esercizio: distribuzione PC (dati)

Produzione			Costi di trasporto				
Unità	costo unit.	Capacità	Banca Intesa	Uni Credit	Anton Veneta	Credit Suisse	Banca Cina
Italia	220	10000	5,5	7,5	6,9	8,0	10,3
Cina	180	20000	15,0	14,3	13,0	16,4	5,0
Francia	200	10000	6,0	7,8	6,3	6,8	11,0
Domanda			7100	3400	9700	5200	3050

Esercizio: distribuzione PC (modello base)

Insiemi: S (stabilimenti) e B (banche)

Parametri: w_i (costi prod.), c_{ij} (costi trasp.), a_i (capacità prod.), b_j (richieste)

$$\min \sum_{i \in S, j \in B} (w_i + c_{ij}) x_{ij}$$

$$\text{s. t. } \sum_{j \in B} x_{ij} \leq a_i, \quad \forall i \in S$$

$$\sum_{i \in S} x_{ij} = b_j, \quad \forall j \in B \quad (\text{no eccessi di produzione} \Leftrightarrow \text{uguaglianza})$$

$$x_{ij} \in Z_+ \quad \forall i \in S, j \in B$$

Esercizio: distribuzione PC (scenari)

Per bilanciare la produzione, l'azienda richiede che nello stabilimento italiano si assemblino almeno il 25% dei PC.

1. Inoltre, l'azienda richiede che nello stabilimento italiano si assemblino **almeno il 30% dei PC (ipotesi 1)** [o il 40% dei PC (ipotesi 2)] prodotti in ciascuno degli altri stabilimenti
2. Produrre un elenco che permetta di individuare i casi in cui una banca riceve forniture da un solo paese.
3. Visualizzare l'utilizzo delle capacità produttive per paese.
4. Conviene, nell'ipotesi 2, potenziare di 5000 unità la produzione in Cina, al costo di 4.000 euro?
5. Tornare alla situazione senza bilanciamenti e studiare gli effetti della diminuzione (a intervalli di 6 euro) del costo di produzione in Italia (diminuzione massima di 40 euro), indicando in quali casi in Italia la produzione complessiva supera quella della Francia.

Esercizio: distribuzione PC (modello esteso)

Insiemi: S (stabilimenti) e B (banche)

Parametri: w_i (costi prod.), c_{ij} (costi trasp.), a_i (capacità prod.), b_j (richieste),
 α (bilanciamento generale), β (bilanciamento singolo)

$$\min \sum_{i \in S, j \in B} (w_i + c_{ij}) x_{ij}$$

$$\text{s. t. } \sum_{j \in B} x_{ij} \leq a_i \quad \forall i \in S$$

$$\sum_{i \in S} x_{ij} = b_j \quad \forall j \in B \quad (\text{no eccessi di produzione} \Leftrightarrow \text{uguaglianza})$$

$$\sum_{j \in B} x_{\text{Italia } j} \geq \alpha \sum_{i \in S, j \in B} x_{ij}$$

$$\sum_{j \in B} x_{\text{Italia } j} \geq \beta \sum_{j \in B} x_{ij} \quad \forall i \in S \setminus \{\text{Italia}\}$$

$$x_{ij} \in Z_+ \quad \forall i \in S, j \in B$$

[Risorse] PC.mod
- PC.dat -
PC.run

(PC_plus.run)

Esercizio: fonderia (testo)

Un'acciaiera acquista rottame di quattro tipi differenti (T1, T2, T3, T4) per ottenere due leghe (L1, L2) con caratteristiche chimiche differenti. I quattro tipi di rottame hanno i seguenti contenuti in percentuale di Piombo, Zinco e Stagno, e il seguente prezzo unitario di acquisto (in migliaia di € a tonnellata).

	T1	T2	T3	T4
Piombo	40%	30%	25%	38%
Zinco	35%	40%	35%	32%
Stagno	25%	30%	40%	30%
prezzo	2.5	1.8	2	2.2

La lega L1 deve avere un contenuto non superiore al 30% di piombo, al 60% di zinco e al 42% di stagno.

La lega L2 deve avere un contenuto non superiore al 46% di piombo, al 38% di zinco e al 56% di stagno.

Definire le quantità di ciascun tipo di rottame da utilizzare in ciascuna delle leghe in modo da minimizzare il costo complessivo e soddisfare esattamente un ordine di 1500 tonnellate di lega L1 e 2000 tonnellate di lega L2.

Esercizio: fonderia (modello specifico)

$$\min 2.5(x_{11} + x_{12}) + 1.8(x_{21} + x_{22}) + 2(x_{31} + x_{32}) + 2.2(x_{41} + x_{42})$$

$$\text{s.t. } x_{11} + x_{21} + x_{31} + x_{41} = 1500$$

$$x_{12} + x_{22} + x_{32} + x_{42} = 2000$$

$$0.4x_{11} + 0.3x_{21} + 0.25x_{31} + 0.38x_{41} \leq 0.3(x_{11} + x_{21} + x_{31} + x_{41})$$

$$0.35x_{11} + 0.4x_{21} + 0.35x_{31} + 0.32x_{41} \leq 0.6(x_{11} + x_{21} + x_{31} + x_{41})$$

$$0.25x_{11} + 0.3x_{21} + 0.40x_{31} + 0.3x_{41} \leq 0.42(x_{11} + x_{21} + x_{31} + x_{41})$$

$$0.4x_{12} + 0.3x_{22} + 0.25x_{32} + 0.38x_{42} \leq 0.46(x_{12} + x_{22} + x_{32} + x_{42})$$

$$0.35x_{12} + 0.4x_{22} + 0.35x_{32} + 0.32x_{42} \leq 0.38(x_{12} + x_{22} + x_{32} + x_{42})$$

$$0.25x_{12} + 0.3x_{22} + 0.40x_{32} + 0.3x_{42} \leq 0.56(x_{12} + x_{22} + x_{32} + x_{42})$$

$$x_{ij} \geq 0 \quad i = 1, \dots, 4 \quad j = 1, 2$$

Esercizio: fonderia (*todo*)

■ Modello generale (...)

Insiemi: I (ROTTAMI); J (LEGHE); K (METALLI).

Parametri: C_i (Prezzo rottame $i \in I$); R_j (Ordine lega $j \in J$); $A_{k,i}$ (contenuto metallo $k \in K$ in rottame $i \in I$); $U_{k,j}$ (contenuto max di metallo $k \in K$ nella lega $j \in J$).

Variabili: x_{ij} (acquisti di rottame $i \in I$ usati per la lega $j \in J$)

Modello PL:

$$\begin{aligned} \min \quad & \sum_{i \in I} C_i \sum_{j \in J} x_{ij} \\ \text{s.t.} \quad & \sum_{i \in I} A_{ki} x_{ij} \leq U_{kj} \sum_{i \in I} x_{ij} \quad \forall j \in J, k \in K \\ & \sum_{i \in I} x_{ij} = R_j \quad \forall j \in J, \\ & x_{ij} \in \mathbb{R}_+ \quad \forall i \in I, j \in J \end{aligned}$$

■ Implementazione in AMPL (file .mod e .dat ...)

[Risorse] rottame.*

Esercizio: ovile (testo)

L'azienda Ovile produce due tipi di cibo per animali: granulare e in polvere. Le materie prime utilizzate per la produzione sono: avena, mais e melassa. Tali materie, ad eccezione della melassa, devono essere macinate prima della lavorazione. In seguito si mescolano le varie sostanze e si processa il composto (granulazione o polverizzazione) al fine di ottenere i due diversi tipi di prodotto. La percentuale di proteine, grassi e fibre contenute nelle materie prime e i requisiti nutrizionali (in %) che i prodotti devono soddisfare sono riportati nella seguente tabella.

Materie prime	Proteine	Grassi	Fibre
Avena	13.6	7.1	7
Mais	4.1	2.4	3.7
Melassa	5	0.3	25
Requisiti	≥ 9.5	≥ 2	≤ 6

Di seguito sono riportati la disponibilità delle materie prime e i costi unitari per il loro acquisto.

Materie prime	Disponibilità (kg)	Costo (Euro/kg)
Avena	11900	0.13
Mais	23500	0.17
Melassa	750	0.12

Infine, i costi di produzione (per un kg di materie prime) sono riportati nella seguente tabella.

Macina	Mescola	Granulazione	Polverizzazione
0.25	0.05	0.42	0.17

Tenendo conto che la domanda giornaliera (esatta) è di 9 tonnellate per il prodotto granulare e di 12 tonnellate per quello in polvere, determinare il piano produttivo che minimizza il costo totale.

Esercizio: ovile (modello specifico)

Variabili: x_{ij} è la quantità (in kg) di materia prima i (1=avena, 2=mais, 3=melassa) destinata al tipo di prodotto j (1=granulare, 2=polvere)

\min $0.13(x_{11} + x_{12}) + 0.17(x_{21} + x_{22}) + 0.12(x_{31} + x_{32})$ costi avena, mais e melassa
 $+ 0.25(x_{11} + x_{12} + x_{21} + x_{22})$ kg macinati $\rightarrow P_{ij} \in \{0, 1\}$
 $+ 0.05(x_{11} + x_{12} + x_{21} + x_{22} + x_{31} + x_{32})$ kg mescolati
 $+ 0.42(x_{11} + x_{21} + x_{31})$ kg in granuli
 $+ 0.17(x_{12} + x_{22} + x_{32})$ kg in polvere B_k

$0.136x_{11} + 0.041x_{21} + 0.05x_{31} \geq 0.095(x_{11} + x_{21} + x_{31})$ min 9.5% proteine per granulare

$0.071x_{11} + 0.024x_{21} + 0.003x_{31} \geq 0.02(x_{11} + x_{21} + x_{31})$ min 2% grassi per granulare

$0.07x_{11} + 0.037x_{21} + 0.25x_{31} \leq 0.06(x_{11} + x_{21} + x_{31})$ max 6% fibre per granulare

$0.136x_{12} + 0.041x_{22} + 0.05x_{32} \geq 0.095(x_{12} + x_{22} + x_{32})$ min 9.5% proteine per polvere

$0.071x_{12} + 0.024x_{22} + 0.003x_{32} \geq 0.02(x_{12} + x_{22} + x_{32})$ min 2% grassi per polvere

$0.07x_{12} + 0.037x_{22} + 0.25x_{32} \leq 0.06(x_{12} + x_{22} + x_{32})$ max 6% fibre per polvere

$x_{11} + x_{12} \leq 11900$ disponibilità avena U_k

$x_{21} + x_{22} \leq 23500$ disponibilità mais

$x_{31} + x_{32} \leq 750$ disponibilità melassa

$x_{11} + x_{21} + x_{31} = 9000$ domanda granulare D_j

$x_{12} + x_{22} + x_{32} = 12000$ domanda polvere

$x_{ij} \geq 0 \quad i = 1, \dots, 3 \quad j = 1, 2$

Esercizio: ovile (*todo*)

- Modello generale (...)

Insiemi: I (MATERIE); J (CIBI); K (SOSTANZE); R (LAVORAZIONI).

Parametri: ...; $P_{rij} = 1$ se è richiesta la lavorazione r sulla materia i per il cibo j , 0 altrimenti; ...

Modello PL:

$$\min \sum_{i \in I} C_i \sum_{j \in J} x_{ij} + \sum_{r \in R} F_r \sum_{i \in I} \sum_{j \in J} P_{rij} x_{ij}$$

s.t.

$$\sum_{i \in I} A_{ik} x_{ij} \geq B_k \sum_{i \in I} x_{ij} \quad \forall j \in J, k \in K : B_k > 0$$

$$\sum_{i \in I} A_{ik} x_{ij} \leq U_k \sum_{i \in I} x_{ij} \quad \forall j \in J, k \in K : U_k < 1$$

$$\sum_{j \in J} x_{ij} \leq Q_i \quad \forall i \in I,$$

$$\sum_{i \in I} x_{ij} = D_j \quad \forall j \in J,$$

$$x_{ij} \in \mathbb{R}_+ \quad \forall i \in I, j \in J$$

- Implementazione in AMPL (file .mod e .dat ...)

[Risorse] [ovile.*](#)

Dualità in AMPL: un esempio (testo)

- *Modellare il seguente problema, trovare la soluzione ottima e analizzarla alla luce della teoria della dualità*

Un'industria produce due tipi di creme: fondente e gianduia. Per avere un kg di ciascuna crema sono necessari, tra gli altri, due ingredienti grezzi (zucchero e cacao) e la lavorazione su una macchina, come riportato in tabella:

	Fondente	Gianduia
Zucchero (kg)	3	2
Cacao (kg)	4	1
Lavorazione (ore)	2	1

Settimanalmente, si hanno a disposizione al più 1200 Kg di zucchero e al più 1000 Kg di cacao, mentre la disponibilità massima settimanale di ore lavorative della macchina è pari a 700. Un kg di fondente è venduto a 24 Euro e un kg di gianduia è venduto a 14 Euro. Si vuole pianificare la produzione settimanale in modo da massimizzare il ricavo complessivo.

Dualità in AMPL: un esempio (modelli)

PROBLEMA PRIMALE

$$\begin{aligned} \max \quad & 24x_1 + 14x_2 \\ & 3x_1 + 2x_2 \leq 1200 \\ & 4x_1 + x_2 \leq 1000 \\ & 2x_1 + x_2 \leq 700 \\ & x_1 \geq 0, x_2 \geq 0 \end{aligned}$$

PROBLEMA DUALE

$$\begin{aligned} \min \quad & 1200u_1 + 1000u_2 + 700u_3 \\ & 3u_1 + 4u_2 + 2u_3 \geq 24 \\ & 2u_1 + u_2 + u_3 \geq 14 \\ & u_1 \geq 0, u_2 \geq 0, u_3 \geq 0 \end{aligned}$$

Implementare il problema primale e il problema duale dell'esempio e:

1. verificare il valore ottimo delle variabili primali e duali
2. verificare il teorema della dualità forte
3. verificare le condizioni di complementarità primale-duale
4. vedere come cambiano i valori ottimi delle funzioni obiettivo primale e duale variando i termini noti dei vincoli primali, uno per volta
5. dire se esiste una relazione tra il valore ottimo delle variabili duali e le variazioni osservate nel valore ottimo della funzione obiettivo

Dualità in AMPL: un esempio (analisi)

- Per visualizzare il valore della variabile duale associata a un vincolo:

```
display nome_vincolo.dual;    oppure
```

```
display nome_vincolo;
```

Per i punti 4 e 5, osserviamo che

- prima della variazione $z^* = c^T x^*$, $w^* = b^T u^*$, $z^* = w^*$
- **se la variazione Δb di b non è troppo elevata**, le variabili duali u^* sono ancora ottime, quindi $w^*_{\text{new}} = (b + \Delta b)^T u^* = w^* + \Delta b^T u^*$
- per la dualità forte, $z^*_{\text{new}} = w^*_{\text{new}} = w^* + \Delta b^T u^* = z^* + \Delta b^T u^*$
- pertanto u_i^* è la *variazione della funzione obiettivo primale se b_i varia di un'unità*
- u_i^* indica di quanto aumenta il ricavo se aumentiamo di un'unità la risorsa i , quindi *quanto siamo disposti a spendere per ottenere un'unità aggiuntiva di risorsa i : u_i^* è il prezzo ombra della risorsa i*

[Risorse] `mixopt2.mod`, `mixopt_creme.dat`, `duale.mod`, `mixopt_dualita.run`