

Pla Docent

Taller de Modelització
2n. de Grau en Matemàtiques
Universitat Autònoma de Barcelona

Albert Acebrón, Jaume Betriu, Martina Canet, Marc Graells
13 o 16 de maig de 2019

Les quatre parts de la presentació

■ Primera part $\{D_1, \dots, D_4\}$

- 0. Introducció
- 1. Anàlisi del problema
- \vdots
- 5. Conclusions

■ Segona part $\{D_1, \dots, D_4\}$

- 2. Anàlisi del *Model actual*
 - 2.1 i 2.2 Dades obtingudes i facilitades
 - 2.3 Algunes curiositats
 - 2.4 i 2.5 Anàlisi i Conclusions

■ Tercera part $\{D_1, \dots, D_4\}$

- 3. Model d'Optimització o d'investigació de sistemes
 - 3.3 Biblioteca *subfusions*
 - 3.4 Resultats i limitacions

■ Quarta part $\{D_1, \dots, D_4\}$

- 4. *Model/Mètode* \times Subhastes
 - 4.2 Model *Kiwis*
 - 4.3 Altres Models

1. Anàlisi del problema

Enunciat del problema, part 1

■⁽⁰¹⁾ *Un departament d'una universitat té diferents tasques docents assignades, que s'han de repartir entre els seus professors.*

■⁽⁰²⁾ *Actualment es distribueixen segons les hores de classe de cada tasca. Se suposa que el nombre d'hores mesura l'esforç associat a una tasca, però en la pràctica això no és prou realista, la qual cosa genera desequilibris.*

Enunciat del problema, part 2

■⁽⁰³⁾ *Es tracta de trobar un mètode més equilibrat per valorar les tasques docents, que tingui en compte la demanda per cada tasca per part dels diferents professors.*

■⁽⁰⁴⁾ *Es podria expressar aquesta demanda a través d'una mena de subhasta.*

■⁽⁰⁵⁾ *S'haurien de tenir en compte algunes restriccions, com per exemple, que tothom faci la mateixa quantitat de docència o la restricció que hi hagi a cada departament.*

Anàlisi Enunciat

- (01) El problema abstracte consisteix en una tasca de repartiment o assignació. Concretament, els **objectes a repartir** són les tasques docents que han de ser repartides entre el professorat, cada possible assignació s'anomenara **pla docent** o **solució** de forma anàloga en funció del context.
- (02) Acceptem que el *Model actual* genera solucions **subòptimes** i això ho justificarem amb els mateixos arguments del enunciat.
- (03) És requereix mètode per valorar i repartir tasca docent en funció de la demanda del professorat. A més ha de poder aportar una solució millor ^a.
- (04) Es proposa com a **alternativa** desenvolupar un mètode basat en subhasta.
- (05) S'expressa anticipadament que el **model/mètode** ha de tenir **restriccions** i s'expliciten dos de necessàries. El volum del treball ha de ser *homogeni*^b. El mètode ha de contemplar la possibilitat de restriccions pròpies del departament.

^aEquivalentment menys desequilibrada.

^bEntesa com la qualitat de: quantitat de docències semblants entre el professorat.

2. Anàlisis del *Model Actual*

Alguns detalls:

- 3 graus propis + 26 graus externs.
500 sol·licituds \approx 150 assignatures
- 5 subdepartaments del departament.
Assignatures 3r i 4rt graus propis.
- Ja ve fixat el horari, nombre de alumnes i la tipologia.
Això és si és una classe de problemes o de seminaris o ...
- Les assignatures **només** són comptades per hores de classe realitzades.

Σ :

- El nombre de hores que fa cada professor pot ser molt diferent.
oscil·la entre 60 i 240 hores per any
- Actualment el model intenta minimitzar:
-Dispersió:

$$\sum_{i=0}^{112} a_i$$

-Deute personal o Saldo

• • •

Resultats *Model Actual*, valors numèrics

Dades del *Model actual*

- El \sum de saldos positius és 1793 hores.
- El \sum de saldos negatius és -2671.0 hores.
- El \sum de saldos positius i negatius és -1122 hores, que és un 8.968825 % del nombre d'hores total que haurien de fer tots els professors.
- La mitjana aritmètica d' assignatures que fa cada professor és de $\approx 5.\widehat{972}$.

Resultats *Model Actual*, gràfics



Figura: Saldos TOTAL actual del professorat any 2018

Resultats *Model Actual*, gràfics

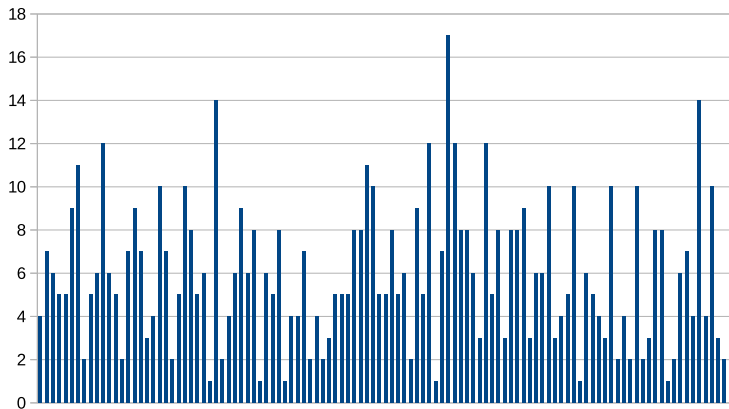


Figura: Dispersió TOTAL actual del professorat any 2018

2. Conclusions del *Model Actual*

Conclusions anàlisi

- Variància molt alta.
- Requereix *alt grau* de dedicació.

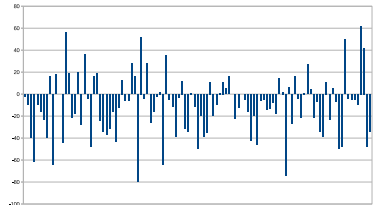


Figura: Saldos TOTAL actual del professorat any 2018

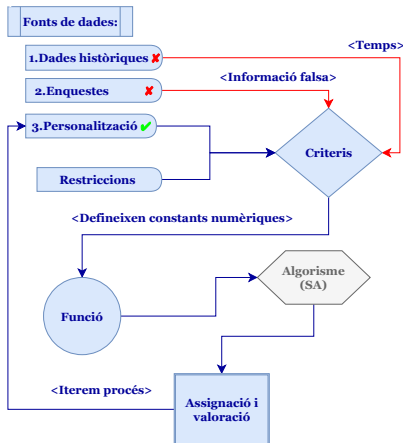
3. Model d'Optimització o d'investigació de sistemes

Una noció del model

La gracià està en escollir uns *criteris raonables* a partir dels quals , i donades unes **restriccions**, definir una **funció objectiu** a optimitzar.

Optimització

maximitzar o minimitzar f
Subjecte a
restriccions



Biblioteca de funcions i restriccions

Funció de objectiu $F(a)$

- Com **modelitzem** aquest criteris?
- Potser seria interessant donar una **Biblioteca** de subfusions i restriccions.

Funció com a \sum de *funcions*

```
def func1(a), func2(a), ...  
  minimitzar(F(a))  
  subj : rst1, rst2, ...
```

Un esquema

- Sigui $a \in \mathbb{A}$ on $|\mathbb{A}| \approx 10^{5000}$ conjunt de les possibles assignacions (**solucions**).
- Llavors volem trobar $a_{\sim opt} \in \mathbb{A}$ tal que $F(a_{\sim opt})$ sigui prou petit.
- La *misteriosa*

Biblioteca de funcions i restriccions

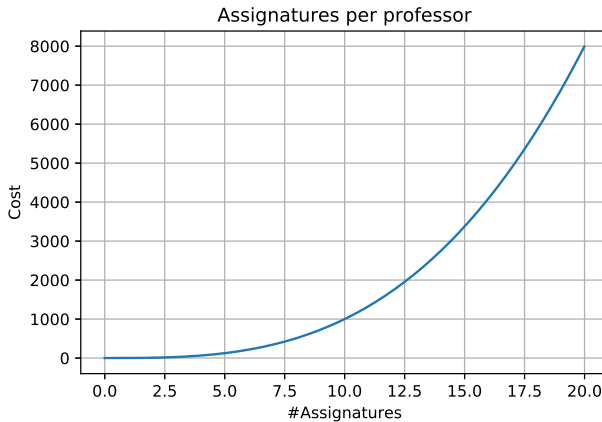


Figura: x^3

Biblioteca de funcions i restriccions

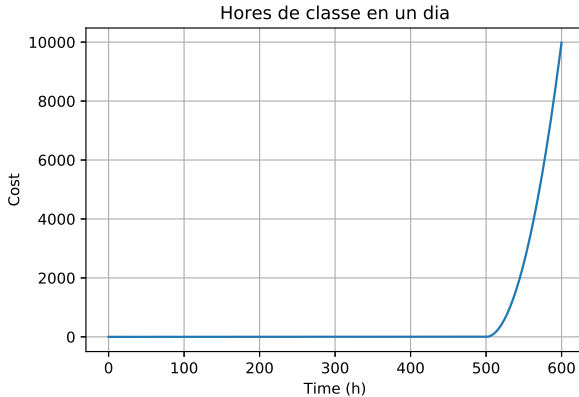


Figura: $f(x) := \begin{cases} (x - 500)^2 & \text{si } x > 500, \\ 0 & \text{si } x \leq 500 \end{cases}$

Biblioteca de funcions i restriccions

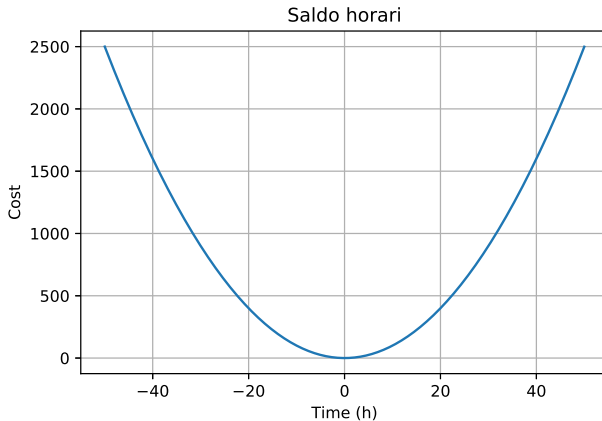


Figura: x^2

Biblioteca de funcions i restriccions

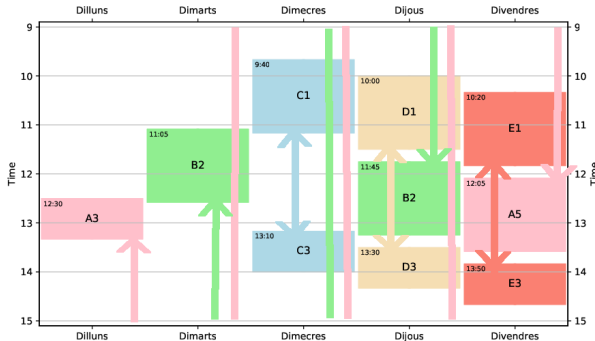


Figura: La distància entre classes es calcula entre dies

Biblioteca de funcions i restriccions

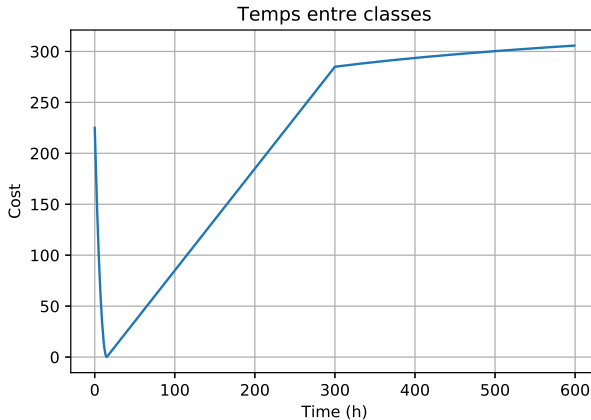


Figura: x^2 , x i $\log(x)$

Resultats i limitacions del mode

Limitacions

Malgrat que l'**espai de solucions** és finit, com que la seva **dimensió** és $|\mathbb{A}| \approx 10^{5000}$ no podem garantir que la millor assignació que trobem és correspongui amb un **mínim** de la **funció objectiu**. I *a priori* tampoc podem donar cap altra garantia sobre la *qualitat* de la solució a la que arribaran els *algorismes* d'optimització.

Justificació

- **Solució factible**
- **Solució bona** ja que millora anys anterior.

Conclusions i resultats

A partir de simulacions concloem que les solucions que trobem **milloren** les obtingudes amb el *model actual*, respecte els aspectes que és volen a **optimitzar**.

Conclusions Model d'investigació de sistemes

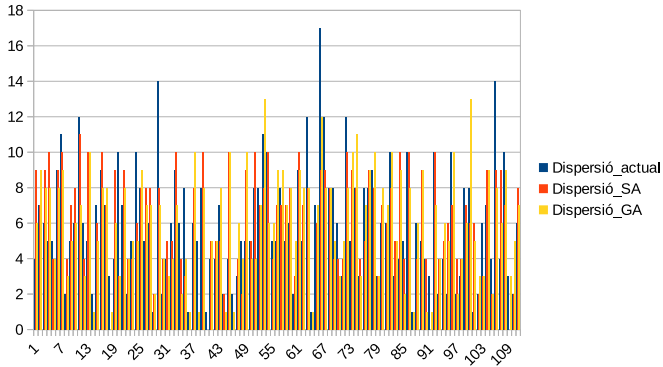
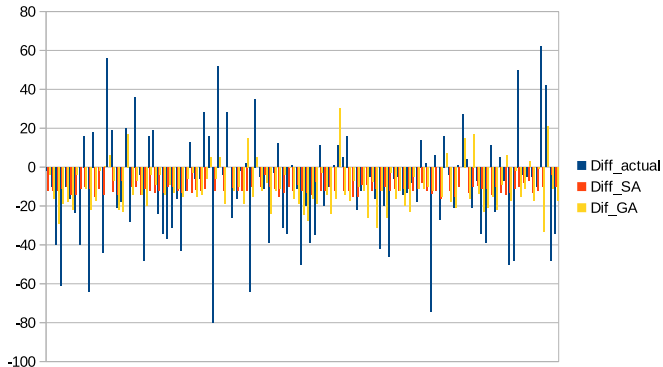


Figura: Dispersió d'assignatures per professor

Conclusions Model d'investigació de sistemes



Model	Actual	Funció (SA)
Variància	737.0676	14.7221
Suma absoluta	2498	1156

4. Models o Mètodes per Subhastes

Introducció Subhastes

Lorem ipsum dolor sit amet, consectetur adipiscing elit. Upurus elit, vestibulum ut, placerat ac, adipiscing vitae, felis. Curabitur dictum gravida mauris. Nam arcu libero, nonummy eget, consectetur i vulputate a, magna. Donec vehicula augue eu neque.

■ Quarta part

- 4. *Model/Mètode* × Subhastes
 - 4.2 Model *Kiwis*
 - 4.3 Altres Models



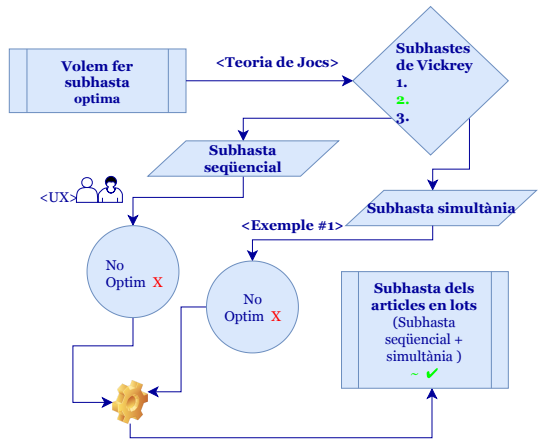
Problemàtiques i beneficis de les Subhastes

Problemàtiques

- Concurrencia
- Incentius han d'estar ben alineats

Beneficis

- Transparència
- Simplicitat



Model *Kiwis*

1. Repartiment *Kiwis*

- Subhastes basades en moneda de canvi (*Kiwis*)
- Es parteix de 10 *Kiwis*
- +5 *Kiwis* per cada 10 hores de saldo positiu
- A partir del segon any:

A partir del segon any:

- + X kiwis per X assignatures no triades pel professor
- +30 kiwis per un 4.5 o més en les enquestes



Funcionament *Kiwis*

1.Repartiment *Kiwis*

- Subhasta en blocs mitjançant pdf (evitant bloqueig)
- Valor inicial 0, puja mínima 1
- Atorguem les assig. al millor postor
- Empat \Rightarrow guanya qui té més kiwis al inici
 - Si empatem novament revaloritzem amb valor de mercat i la subhastem a la següent
 - Ultima subhasta: possibilitat de fer pujes negatives

Funcionament *Kiwis*

Revalorització de les hores

- Valor assig. = h inicialment
- Valor final

$$h' = h - \frac{\text{num.profs.que.han.pujat}}{\text{num.profs.que.han.pujat} + 1} - \frac{\text{preu.en.Kiwis}}{\text{preu.en.Kiwis} + 1}$$

- Assignatures no assignades o assignades per ≤ 0 kiwis

$$h' = h + 1$$

- Assignatures sense pujes repartides per $f(x)$ als prof. $\leq \frac{2M}{3}$

Definició de subhasta òptima

Subhastes òptimes

- Hi ha una branca sencera (Auction theory) de l'Economia que es dedica a l'estudi de subhastes. De manera que hi ha molta recerca sobre com evaluar-les.
- Definició: Una subhasta és òptima si el sistema maximitza l'utilitat de tots els participants, en el nostre cas això passa si el sistema obté el màxim (mínim) en pujes a l'alta (baixa).

Problemes

Problemes en subhastes no òptimes

- Subhastes parcialment simultànies porten a ineficiències causades pel bloqueig de moneda.
- Subhastes simples no funcionen bé en el cas en que hi hagin dependències entre puges (ex: només vull aquesta assignatura si tinc aquesta altra assignatura).
- Cas concret: Un professor vol fer totes les seves assignatures en un només 2 dies de la setmana.
- Si els actors tenen que especular el model de subhasta no serà òptim, volem evitar la especulació.
- Com assignem les assignatures que no vol ningú?

Solució

Model de subhastes

- Subhastes a la baixa per hores (en kiwis funcionaria igualment).
- De vickrey (en cas de tenir pujes a la baixa fiquem un màxim superior).
- Combinatorials.
- Totalment simultànies/paral·leles.

El gran problema

El problema del guanyador en subhastes combinatorials

- Les subhastes combinatorials han estat molt estudiades a la literatura.
- Està demostrat que el problema de trobar els guanyadors d'aquest tipus d'apostes es NP-Completo, de manera que no el podem resoldre en un temps tractable ja que la complexitat és massa alta.

La gran solució

Transformació

- Transformem el problema a un de pujes condicionals (puja A només es vàlida si la puja B és guanyadora).
- Podem donar un algoritme que ens permet transformar un problema en l'altre en temps polinomial de manera que demostrem que els dos problemes són equivalents.

Algoritme per decidir guanyador en el nou problema

- Assumim que totes les pujes són vàlides. Si alguna puja guanyadora depèn d'una perdedora, invalidem la guanyadora i la segona passa a ser la guanyadora.
- La persona que ha guanyat més pujes tria les assignatures que vol (de forma polinòmica).
- Tornar al pas 1.

Anàlisi de l'algoritme

Complexitat

- L'algoritme és NP, però si en el moment de crear noves pujes restringim la profunditat màxima de cadenes condicionals (restricció que no influeix ja que quasi cap professor té dependències d'assignatures de profunditat molt elevada) l'algoritme passa a ser polinòmic.
- Si l'assignació donada per aquest algorisme és òptima haurem resolt un problema important en les matemàtiques!

Spoiler: No hi ha medalla per nosaltres

Cas no òptim

- Realitzant la demostració de que l'algoritme generava una assignació òptima ens trobem amb un cas on no és així.
- Alice puja 5 per A, 4 per B
- Bob puja 3 per B, 2 per C, 2 per D i 2 per E.
- Bob guanya C, D i E i decideix quedar-se D.
- Alice guanya A i B i decideix quedar-se A.
- Bob es podria haver quedat B però no ha pogut, perdem optimalitat.

L'algoritme no és perfecte però és bo

No òptim \neq No bo

- L'algoritme no dona una assignació òptima però podem veure que l'assignació que donarà serà propera a l'òptima, ja que els casos en que falla no són comuns, i, si falla, l'assignatura serà assignada a la següent puja, de manera que la pèrdua en utilitat serà baixa.
- A més, el sistema aconsegueix solucionar tots els problemes que hem presentat abans: té en compte pujes condicionals, realitza la subhasta de forma totalment paral·lela i evita especulació.

Recerca futura

Idees prometedores

- Tot i que no hem aconseguit donar una solució perfecta al problema de les subhastes combinatorials, hem desenvolupat diversos conceptes que podrien ser utilitzats en recerca futura.
- La idea de transformar el problema de les subhastes combinatorials a puges condicionals és nova en la literatura, així com la demostració d'equivalència entre els dos sistemes.
- Una idea que no hem tingut temps a explorar però sembla molt prometedora és la de permetre intercanvis d'items després de la subhasta. Aquest mercat post-subhasta podria causar un equilibri que portés a una assignació òptima.

5. Conclusions del treball

Enunciat del problema, part 1

■⁽⁰¹⁾ *Un departament d'una universitat té diferents tasques docents assignades, que s'han de repartir entre els seus professors.*

■⁽⁰²⁾ *Actualment es distribueixen segons les hores de classe de cada tasca. Se suposa que el nombre d'hores mesura l'esforç associat a una tasca, però en la pràctica això no és prou realista, la qual cosa genera desequilibris.*

Enunciat del problema, part 2

■⁽⁰³⁾ *Es tracta de trobar un mètode més equilibrat per valorar les tasques docents, que tingui en compte la demanda per cada tasca per part dels diferents professors.*

■⁽⁰⁴⁾ *Es podria expressar aquesta demanda a través d'una mena de subhasta.*

■⁽⁰⁵⁾ *S'haurien de tenir en compte algunes restriccions, com per exemple, que tothom faci la mateixa quantitat de docència o la restricció que hi hagi a cada departament.*

Solució proposada

Subhasta + Funció + Model actual

- Realitzar primer la subhasta proposada per donar una primera assignació
- Assignar les assignatures sobrants utilitzant el model de la funció
- Realitzar modificacions finals utilitzant el model actual

Gràcies per la vostra atenció