GENERACIÓ D'HORARIS D'INSTITUT AMB OPERACIONS LÒGIQUES

Ismael El Habri Tutors: Dr. Josep Suy i Dr. Jordi Coll

Universitat de Girona

10 de setembre del 2019

Índex

- Introducció
 - Marc de treball
 - Objectius
 - Metodologia
 - Planificació
 - Pressuposts
- 2 Implementació
 - Parser
 - Model
 - Restriccions
- Conclusions i Resultats
 - Resultats
 - Conclusions
- Demostració



Introducció

Confecció d'horaris, problema recurrent amb el que es troben els instituts \Rightarrow High School TimeTabling problem (HSTT)

ESO / Batxillerat							
	DILLUNS	DIMARTS	DIMECRES	DIJOUS	DIVENDRES		
8'30-9'30	Classe	Classe	Classe	Classe	Classe		
9'30-10'30	Classe	Classe	Classe	Classe	Classe		
10'30-11'30	Classe	Classe	Classe	Classe	Classe		
11'30-12'00	PATI	PATI	PATI	PATI	PATI		
12'00-13'00	Classe	Classe	Classe	Classe	Classe		
13'00-14'00	Classe	Classe	Classe	Classe	Classe		
14'00-15'00	Classe	Classe	Classe	Classe	Classe		

- Alta combinatòria i complexitat, és un problema NP-Complet.
- Repartir events i recursos de manera viable i tenint en compte preferències del professorat.
- Diferents països, diferents necessitats ⇒ més complexitat!



Marc de treball

• Grup de recerca de Lògica i Programació



- API SMT desenvolupada pel Dr. Jordi Coll. API per a la codificació de problemes SAT, SMT o MaxSAT, actuant com a interfície per a diferents solvers. En aquest treball s'utilitzarà el Yices 2. També té implementades les diferents implementacions de múltiples restriccions globals.
- Com a punt de partida s'ha utilitzat el treball realitzat el 2015 per en Cristòfor Nogueira. Mentre ell ha utilitzat BitVectors i MaxSAT, en aquest treball s'utilitzarà SMT. Així s'han aconseguit uns resultats superiors pel que fa el temps d'execució.

Objectius

- Aprofundir sobre el tema.
 - Problema de generació d'horaris d'institut.
 - Problemes de satisfacció de restriccions(CSP).
 - Tècniques per resoldre problemes CSP com ara SAT i extensions.
- Crear un generador.

Metodologia

- Estudi del treball previ i estat de l'art
- Entregues periòdiques
- Prototipatge

Planificació

- Estudi del problema i la seva duresa.
- ② Disseny i implementació
 - Parser i estructura de dades
 - 2 Codificació model i restriccions
 - 3 Tractament de la solució
- Estudi dels resultats

Pressuposts

	€/h	Hores	Cost
Programador	14	260	2520

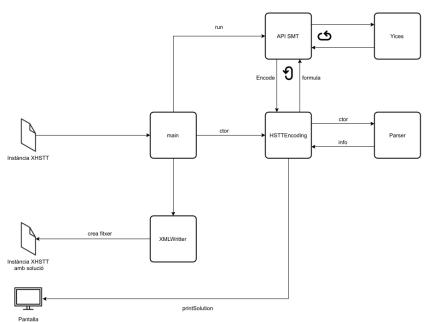
	Cost Total	Hores	€/h
Ordinador Principal	828	240	3.45
Ordinador Portatil Secundari	200	20	10
Total	1028	260	3.95

	Hores
Josep Suy	30
Jordi Coll	20

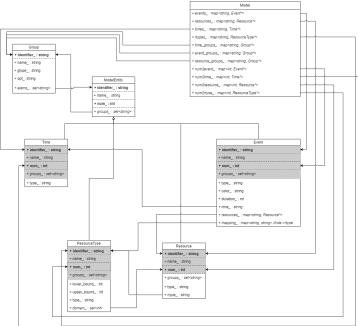
Índex

- Introducció
 - Marc de treball
 - Objectius
 - Metodologia
 - Planificació
 - Pressuposts
- 2 Implementació
 - Parser
 - Model
 - Restriccions
- Conclusions i Resultats
 - Resultats
 - Conclusions
- Demostració

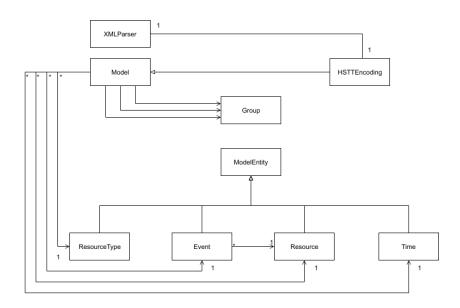
Implementació: Esquema



Implementació: Model de dades



Implementació: Model d'objectes



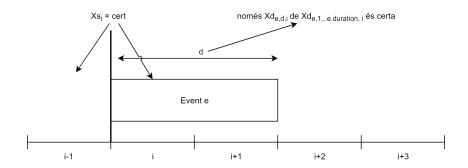
Parser

```
<Resources>
    <ResourceTypes>
        <ResourceType Id="Room">
            <Name>Room</Name>
        </ResourceType>
    </ResourceTypes>
    <ResourceGroups>
        <ResourceGroup Id="Rooms">
            <Name>Rooms</Name>
            <ResourceType Reference="Room"/>
        </ResourceGroup>
    </ResourceGroups>
    <Resource Id="Room1">
        <Name>Room1</Name>
        <ResourceType Reference="Room"/>
        <ResourceGroups>
            <ResourceGroup Reference="Rooms"/>
        </ResourceGroups>
    </Resource>
</Resources>
Instància XHSTT \Rightarrow dades + restriccions
```

Model

- $Xt_{0,0}...Xt_{|Events|-1,|Times|-1}$ Cada variable ens indica si en un espai de temps, es dona lloc l'event corresponent.
- Xs_{0,0}...Xs_{|Events|-1,|Times|-1}
 Cada variable ens indica si en un espai de temps, comença l'event corresponent.
- Xd_{0,1,0}...Xd_{|Events|-1,event.duration,|Times|-1}
 Cada variable ens indica si comença una lliçó de la durada i en l'espai de temps que representa la variable.

Clàusules de Channeling



Clàusules de Channeling

Si un event comença a una hora determinada, llavors té una duració:

$$\forall e \in 0... | \textit{Events}| - 1 \ \forall i \in 0... | \textit{Times}| - 1$$

 $exactly_one(Xs_{e,i} \rightarrow \{Xd_{e,1...e.duration,i}\})$

Si un event té lloc a t però no a t-1, és que comença:

$$orall e \in 0... |\mathit{Events}| - 1 \ \forall i \in 0... |\mathit{Times}| - 1 \ (Xt_{e,i} \land \neg Xt_{i-1}) o Xs_i$$

• Si un event comença amb duració d, llavors té lloc en d hores consecutives:

$$orall e \in 0... |\mathit{Events}| - 1 \ orall \mathit{din} 1...e. \mathit{duration} \ orall i \in 0... |\mathit{Times}| - 1 \ orall j \in i...i + d - 1 \ Xd_{e,d,i} o Xt_{e,j}$$

Assign Times Constraint i Distribute Split Constraint

Assign Times Constraint

Restricció per imposar que tots els events se'ls assigni els espais de temps corresponents.

$$\forall e \in \textit{Events exactly}_\textit{k}(\{\textit{Xt}_{e,0...|\textit{Times}|-1}\}, e.\textit{duration})$$

Distribute Split Constraint

Restricció que limita el nombre de events d'una duració determinada, per tant limita la cardinalitat de variables *Xd*.

$$\forall e \in \textit{Events } \textit{at_most_k}\big(\{\textit{Xd}_{e,d,0...|\textit{Times}|-1}\}, \textit{max}\big) \qquad \textit{si max} < \frac{e.\textit{duration}}{d}$$

$$\forall e \in \textit{Events } \textit{at_most_k}\big(\{\textit{Xd}_{e,d,0...|\textit{Times}|-1}\}, \textit{min}\big) \qquad \textit{si min} > 0$$

Split Events Constraint

Limita la manera en com es fragmenten els events.

Nombre de sessions:

$$\forall e \in Events \ at_most_k(\{Xs_{e,0}...Xs_{e,|Times|-1}\}, MaximumAmount)$$

$$\forall e \in \textit{Events at_least_k}(\{\textit{Xs}_{e,0}...\textit{Xs}_{e,|\textit{Times}|-1}\}, \textit{MinimumAmount})$$

Durada de les sessions:

$$\forall e \in \textit{Events} \ \forall d \notin \textit{MinimumDuration}...\textit{MaximumDuration} \land d \in 1...e.\textit{duration}$$

 $\forall t \in 0...|\textit{Times}| - 1 \quad (\neg Xd_{e,d,t})$

Prefer Times Constraint i Spread Events Constraint

Prefer Times Constraint

Restricció que indica en quins espais de temps no es poden programar certes sessions.

$$\forall e \in Events \ \forall t \in Times \land t \notin Ta$$

$$(\neg Xd_{e,d,t})$$

Spread Events Constraint

$$\forall e \in \textit{Events} \ \forall g \in \textit{Tg}$$
 $at_most_k(\{Xs_{e,t}|t \leftarrow g\}, max)$ $\forall e \in \textit{Events} \ \forall g \in \textit{Tg}$ $at_least_k(\{Xs_{e,t}|t \leftarrow g\}, max)$

Spread Events Constraint i Avoid Clashes Constraint

Avoid Clashes Constraint

Aquesta restricció imposa que certs recursos no poden tenir assignats més d'un event al mateix temps.

$$\forall r \in Resources \ \forall t \in Times$$

$$at_most_one(\{Xt_{e,t}|e \leftarrow E_r\})$$

Avoid Unavailable Times Constraint

Restricció que indica que hi ha certs espais de temps durant les quals no podem utilitzar certs recursos.

$$\forall r \in Resources \ \forall t \in T \ \forall e \in E_r \ (\neg Xt_{e,t})$$

Limit Idle TImes Constraint

Restricció que limita el nombre d'espais de temps lliure entre dos espais de temps ocupats a l'horari de certs recursos.

Per a cada recurs r es fan les clàusules següents:

$$\forall g \in Tg \ \forall t \in g \ \forall e \in E_r$$

$$(Idle_i \rightarrow \neg Xt_{e,t}) \qquad si \ (B_t \neq \emptyset \ \&A_t \neq \emptyset)$$

$$\forall g \in Tg \ \forall t \in g \qquad (\neg Idle_t \lor \{Xt_{e \leftarrow E_r, b \leftarrow B_t}\}) \qquad si \ (B_t \neq \emptyset)$$

$$\forall g \in Tg \ \forall t \in g \qquad (\neg Idle_t \lor \{Xt_{e \leftarrow E_r, a \leftarrow A_t}\}) \qquad si \ (A_t \neq \emptyset)$$

$$\forall g \in Tg \ \forall t \in g \ \forall b \in B_t \ \forall a \in A_t \qquad \forall e1 \in E_r \ \forall e_2 \in E_r \ \forall e_3 \in E_r \qquad (\neg Xt_{e_1,t} \land Xt_{e_2,b} \land \neg Xt_{e_3,a} \rightarrow Idle_t) \quad si \ (B_t \neq \emptyset \ \&A_t \neq \emptyset)$$

Limit Idle TImes Constraint

Un cop definides i lligades les variables auxiliars cal imposar les restriccions de cardinalitat:

$$\forall r \in Resources$$
 $at_most_k(\{Idle_t | t \leftarrow Times\}, max)$ $at_least_k(\{Idle_t | t \leftarrow Times\}, min)$

 Cluster Busy Times Constraint
 Restricció que imposa límits sobre el nombre de dies en què un recurs pot estar ocupat.

Per a cada recurs r es fan les clàusules següents:

$$orall g \in Tg$$
 $(
eg Busy_g \lor (\forall e \in E_r \ \forall t \in g \quad Xt_{e,t}))$ $\forall g \in Tg \ \forall t \in g \ \forall e \in E_r$ $(
eg Xt_{e,t} \lor Bsuy_g)$

Un cop definides i lligades les variables auxiliars l'únic que queda és, per cada recurs, imposar les restriccions de cardinalitat:

$$\forall r \in \textit{Resources}$$
 $at_\textit{most_k}(\{\textit{Busy}_g | g \leftarrow \textit{Tg}\}, \textit{max})$ $at_\textit{least_k}(\{\textit{Busy}_g | g \leftarrow \textit{Tg}\}, \textit{min})$

Índex

- Introducció
 - Marc de treball
 - Objectius
 - Metodologia
 - Planificació
 - Pressuposts
- 2 Implementació
 - Parser
 - Model
 - Restriccions
- Conclusions i Resultats
 - Resultats
 - Conclusions
- Demostració

Diferents Encodings

- at_most_one
 - Quadràtic
 - Logarítimic
 - Ladder
 - Heule
- Restriccions de cardinalitat
 - Sorter
 - Totalizer

Temps de resolució

Encodings	BrazilInstance1 Sorter Totalizer		BrazilInstance2		BrazilInstance3	
Liicoulligs	Sorter	Totalizer	Sorter	Totalizer	Sorter	Totalizer
Quadràtic						
Logarítmic						
Ladder	1.275	1.300	6.084	6.123	12.492	15.015
Heule	1.242	1.105	6.437	7.142	11.815	10.604

Encodings	BrazilInstance4		BrazilInstance5		BrazilInstance6		BrazilInstance7 Sorter Totalizer	
Liicouiiigs	Sorter	Totalizer	Sorter	Totalizer	Sorter	Totalizer	Sorter	Totalizer
Quadràtic	02:56.91	05:19.96	28.63	28.235	35.45	36.191	01:52.45	01:50.34
Logarítmic								
Ladder	Timeout	07:24.02	31.018	31.006	39.797	01:06.33	02:22.87	02:27.35
Heule	05:03.38	25:24.81	28.934	29.046	40.441	36.852	02:38.68	02:38.79

Variables generades

Encodings			BrazilInstance2			
	Sorter	Totalizer	Sorter	Totalizer	Sorter	Totalizer
Quadràtic	131,391	131,349	924,783	924,807	1,223,115	1,223,085
Logarítmic						
Ladder	132,166	132,124	927,433	927,457	1,225,965	1,225,935
Heule	131,841	131,799	927,283	927,307	1,225,615	1,225,585

Variables generades

Encodings	BrazilIn	stance4	BrazilInstance5		
Liteodings	Sorter	Totalizer	Sorter	Totalizer	
Quadràtic	3,710,406	3,710,472	3,535,238	3,535,238	
Logarítmic	3,713,081	3,713,147	3,537,838	3,537,838	
Ladder	Timeout	3,715,947	3,540,088	3,540,088	
Heule	3,715,756	3,715,822	3,539,588	3,539,588	

Encodings		stance6	BrazilInstance7		
Elicodings		Totalizer		Totalizer	
Quadràtic	4,652,421	4,652,523	9,835,793	9,835,793	
Quadràtic Logarítmic	4,655,646	4,655,748	9,840,268	9,840,268	
Ladder	4,658,321	4,658,423	9,844,718	9,844,718	
Heule	4,657,946	4,658,048	9,844,718	9,844,718	

Clàusules generades

Encodings	BrazilInstance1		BrazilInstance2 Sorter Totalizer		BrazilInstance3	
Liteodings	Sorter	Totalizer	Sorter	Totalizer	Sorter	Totalizer
Quadratic	703,680	703,666	3,550,395	3,550,497	5,900,043	5,900,705
Logarítmic						
Ladder	703,705	703,691	3,553,195	3,553,297	5,958,443	5,958,505
Heule	703,380	703,366	3,553,045	3,553,147	5,958,093	5,958,155

Clàusules generades

Encodings	BrazilIn	stance4	BrazilInstance5		
0		Totalizer		Totalizer	
Quadràtic	14,414,235	14,414,410 14,412,310 14,405,635	16,200,714	16,200,714	
Logarítmic	14,412,135	14,412,310	16,200,039	16,200,039	
Ladder	Timeout	14,405,635	16,194,739	16,194,739	
Heule	14,405,335	14,405,510	16,194,239	16,194,239	

Encodings	BrazilIn	stance6	BrazilInstance7		
	Sorter	Totalizer	Sorter	Totalizer	
		18,665,548			
Logarítmic	18,665,275	18,665,548	38,760,036	38,760,036	
		18,658,173			
Heule	18,657,525	18,657,798	38,749,361	38,749,361	

Resultats optimització

Optimitzador	Temps	Cost	Cost de la millor solució
BrazilInstance1	1:07.66	79	41
BrazilInstance 2	Timeout	_	_
BrazilInstance3	Timeout	_	_

Conclusions

- Estudi, repàs i aplicació de diferents tècniques de programació amb restriccions.
- Objectius:
 - Resolució en temps raonable \Rightarrow aconseguit
 - $\bullet \ \, \mathsf{Optimitzaci\acute{o}} \ \, \mathsf{en} \ \, \mathsf{temps} \, \, \mathsf{raonable} \Rightarrow \mathsf{no} \, \, \mathsf{aconseguit} \\$

Demostració