SAT solving - Exercício de avaliação

Laura Nunes Rodrigues PG50542 MEI

Exercício 1

Defina um conjunto adequado de variáveis proposicionais para modelar o problema. Depois indique um conjunto de fórmulas proposicionais que descrevem o problema e converta essas fórmulas para CNF.

Variáveis proposicionais:

- CPU1 e CPU2 representam os dois modelos de CPU
- RAM1 e RAM2 representam os dois modelos de memória
- MB1 e MB2 representam os dois modelos de motherboard
- PG1, PG2 e PG3 representam os três modelos de placa gráfica
- MON1, MON2 e MON3 representam os três modelos de monitor

Fórmulas proposicionais:

• Cada computador tem que ter obrigatoriamente uma única motherboard, um único CPU, uma única placa gráfica e uma única memória RAM.

```
(CPU1 Λ ¬ CPU2) V (¬ CPU1 Λ CPU2)
(RAM1 Λ ¬ RAM2) V (¬ RAM1 Λ RAM2)
(MB1 Λ ¬ MB2) V (¬ MB1 Λ MB2)
(PG1 Λ ¬ PG2 Λ ¬ PG3) V (¬ PG1 Λ PG2 Λ ¬ PG3) V (¬ PG1 Λ ¬ PG2 Λ PG3)
```

 A motherboard MB1 quando combinada com a placa gráfica PG1, obriga à utilização da RAM1.

```
(MB1 \Lambda PG1) \rightarrow RAM1
```

 A placa gráfica PG1 precisa do CPU1, excepto quando combinada com uma memória RAM2.

```
(PG1 Λ ¬ RAM2) → CPU1
```

```
CPU2 → MB2
```

 O monitor MON1 para poder funcionar precisa da placa gráfica PG1 e da memória RAM2.

```
MON1 → (PG1 Λ RAM2)
```

• O monitor MON2 precisa da memória RAM2 para poder trabalhar com a placa gráfica PG3.

```
(MON2 \Lambda PG3) → RAM2
```

Fórmulas CNF:

(CPU1 Λ ¬ CPU2) V (¬ CPU1 Λ CPU2)

```
 \equiv ((CPU1 \ \Lambda \neg CPU2) \ V \neg CPU1) \ \Lambda \ ((CPU1 \ \Lambda \neg CPU2) \ V \ CPU2)   \equiv (CPU1 \ V \neg CPU1) \ \Lambda \ (\neg CPU2 \ V \neg CPU1)) \ \Lambda \ ((CPU1 \ V \ CPU2) \ \Lambda \ (\neg CPU2 \ V \neg CPU1)) \ \Lambda \ ((CPU1 \ V \ CPU2) \ \Lambda \ T)   \equiv (\neg CPU2 \ V \neg CPU1) \ \Lambda \ (CPU1 \ V \ CPU2)
```

(RAM1 Λ ¬ RAM2) V (¬ RAM1 Λ RAM2)

```
 \equiv ((RAM1 \ \Lambda \ \neg \ RAM2) \ V \ \neg \ RAM1) \ \Lambda \ ((RAM1 \ \Lambda \ \neg \ RAM2) \ V \ RAM2) 
 \equiv ((RAM1 \ V \ \neg \ RAM1) \ \Lambda \ (\neg \ RAM2 \ V \ \neg \ RAM1)) \ \Lambda \ ((RAM1 \ V \ RAM2) \ \Lambda \ T) 
 \equiv (\neg \ RAM2 \ V \ \neg \ RAM1) \ \Lambda \ ((RAM1 \ V \ RAM2) \ \Lambda \ T) 
 \equiv (\neg \ RAM2 \ V \ \neg \ RAM1) \ \Lambda \ ((RAM1 \ V \ RAM2) \ \Lambda \ T)
```

• (MB1 Λ ¬ MB2) V (¬ MB1 Λ MB2)

```
 \equiv ((MB1 \ \Lambda \neg MB2) \ V \neg MB1) \ \Lambda \ ((MB1 \ \Lambda \neg MB2) \ V \ MB2)   \equiv ((MB1 \ V \neg MB1) \ \Lambda \ (\neg MB2 \ V \neg MB1)) \ \Lambda \ ((MB1 \ V \ MB2) \ \Lambda \ (\neg MB2 \ V \ MB2))   \equiv (T \ \Lambda \ (\neg MB2 \ V \neg MB1)) \ \Lambda \ ((MB1 \ V \ MB2) \ \Lambda \ T)   \equiv (\neg MB2 \ V \neg MB1) \ \Lambda \ (MB1 \ V \ MB2)
```

(PG1 Λ ¬ PG2 Λ ¬ PG3) V (¬ PG1 Λ PG2 Λ ¬ PG3) V (¬ PG1 Λ ¬ PG2 Λ PG3)

```
≡ ((PG1 Λ ¬ PG2 Λ ¬ PG3) V ¬ PG1) Λ ((PG1 Λ ¬ PG2 Λ ¬ PG3) V PG2) Λ ((PG1 V ¬ PG1) Λ (¬ PG2 V ¬ PG1) Λ (¬ PG3 V ¬ PG1)) Λ ((PG1 V PG2) Λ Λ □ ((T Λ (¬ PG2 V ¬ PG1) Λ (¬ PG3 V ¬ PG1)) Λ ((PG1 V PG2) Λ Τ Λ (¬ PG3 V □ PG1)) Λ ((PG1 V PG2) Λ Τ Λ (¬ PG3 V □ PG1)) Λ ((PG1 V PG2) Λ (¬ PG3 V PG2)) Λ □ ((¬ PG2 V ¬ PG1) Λ (¬ PG3 V ¬ PG1)) Λ ((PG1 V PG2) Λ (¬ PG3 V PG2)) Λ □ PG1 V ¬ PG1 V □ PG2 V ¬ PG1 V ¬ PG1 V ¬ PG2 V ¬ PG1 V ¬ PG2 V ¬ PG1 V ¬ PG3 V ¬ PG1 V ¬ PG3 D Λ (¬ PG2 V ¬ PG1) Λ (¬ PG2 V ¬ PG1 V PG3)) Λ ((¬ PG3 □ (¬ PG2 V ¬ PG1) Λ (¬ PG2 V ¬ PG1) Λ (¬ PG2 V ¬ PG1 V PG3)) Λ ((¬ PG3 □ (¬ PG2 V ¬ PG1) Λ (¬ PG2 V ¬ PG1) Λ (¬ PG2 V ¬ PG1 V PG3)) Λ (¬ PG3 V ¬ PG3 V ¬ PG1 V PG3) Λ (¬ PG3 V ¬ PG3 V ¬ PG1 V PG3) Λ (¬ PG3 V ¬ PG3 V ¬ PG1 V PG3) Λ (¬ PG3 V ¬ PG3 V ¬ PG1 V PG3) Λ (¬ PG2 V ¬ PG1 V PG3) Λ (¬ PG2 V ¬ PG1 V PG3) Λ (¬ PG2 V ¬ PG3 V ¬ PG1 V PG3) Λ (¬ PG2 V ¬ PG3 V ¬ PG
```

• (MB1 \land PG1) \rightarrow RAM1

```
\equiv \neg \text{ (MB1 } \land \text{ PG1) } \lor \text{ RAM1}
\equiv \neg \text{ MB1 } \lor \neg \text{ PG1 } \lor \text{ RAM1}
```

• (PG1 Λ ¬ RAM2) → CPU1

```
≡ ¬ (PG1 Λ ¬ RAM2) V CPU1
≡ ¬ PG1 V RAM2 V CPU1
```

• CPU2 → MB2

```
≡ ¬ CPU2 V MB2
```

MON1 → (PG1 ∧ RAM2)

```
\equiv \neg MON1 \ V \ (PG1 \ \Lambda \ RAM2)
\equiv (\neg MON1 \ V \ PG1) \ \Lambda \ (\neg MON1 \ V \ RAM2)
```

• (MON2 Λ PG3) → RAM2

```
\equiv \neg (MON2 \land PG3) \lor RAM2
\equiv \neg MON2 \lor \neg PG3 \lor RAM2
```

Exercício 2

Codifique o problema num SAT solver e comprove que o conjunto de fórmulas é consistente.

```
# cat tp1.cnf
c CPU1 1
c CPU2 2
c RAM1 3
c RAM2 4
c MB1
c MB2
        7
c PG1
c PG2
c PG3
c MON1 10
c MON2 11
c MON3 12
p cnf 12 16
-2 -1 0
1 2 0
-4 -3 0
3 4 0
-6 -5 0
5 6 0
7 8 9 0
-7 -8 0
-7 -9 0
-8 -9 0
-5 -7 3 0
-7 4 1 0
-2 6 0
-10 7 0
-10 4 0
-11 -9 4 0
```

```
# minisat tp1.cnf OUT
=========[ Problem Statistics ]=========
WARNING! DIMACS header mismatch: wrong number of variables.
  Number of variables:
                          11
  Number of clauses:
                          16
 Parse time:
                         0.00 \, s
 Eliminated clauses:
                        0.00 Mb
 Simplification time:
                        0.00 \, s
Conflicts |
                 ORIGINAL
                                       LEARNT
                                                   | Progress |
            Vars Clauses Literals |
                                  Limit Clauses Lit/Cl |
```

```
restarts
conflicts
                     : 0
                                        (0 /sec)
decisions
                     : 1
                                       (0.00 % random) (162 /sec)
propagations
                     : 0
                                       (0 /sec)
conflict literals : 0
Memory used : 11
                                       (-nan % deleted)
                     : 11.00 MB
CPU time
                     : 0.006183 s
SATISFIABLE
```

```
# cat OUT
SAT
-1 2 -3 4 -5 6 7 -8 -9 -10 -11 0
```

Como o resultado é SATISFIABLE, concluímos que o conjunto de regras é consistente.

Um computador que:

- tem CPU2
- tem RAM2
- tem MB2
- tem PG1

satisfaz o conjunto formado por todas as regras!

Executando o ficheiro acima com o programa minisat, verificamos que o conjunto de regras é consistente, visto que existe pelo menos uma atribuição que satisfaz a conjunção de todas as regras, o que implica que satisfaz cada uma das regras individualmente

Exercício 3

Justificando a sua resposta, use agora o SAT solver para responder às seguintes questões:

a) O monitor MON1 só poderá ser usado com uma motherboard MB1?

```
MON1 → MB1

≡ ¬ MON1 V MB1
```

```
# cat tp1_1.cnf
p cnf 12 17
-2 -1 0
1 2 0
-4 -3 0
```

```
3 4 0
-6 -5 0
5 6 0
7 8 9 0
-7 -8 0
-7 -9 0
-8 -9 0
-5 -7 3 0
-7 4 1 0
-2 6 0
-10 7 0
-10 4 0
-11 -9 4 0
-10 5 0
```

```
# minisat tp1_1.cnf OUT
# (...)
SATISFIABLE
```

```
# cat OUT
SAT
-1 2 -3 4 -5 6 7 -8 -9 -10 -11 0
```

Apesar de encontrarmos uma solução que satisfaz a condição, isto não nos garante que o monitor MON1 só poderá ser usado com uma motherboard MB1.

Negação: ¬ (¬ MON1 V MB1) ≡ MON1 Λ ¬ MB1

```
# cat tpl 1.cnf
p cnf 12 18
-2 -1 0
1 2 0
-4 -3 0
3 4 0
-6 -5 0
5 6 0
7 8 9 0
-7 -8 0
-7 -9 0
-8 -9 0
-5 -7 3 0
-7 4 1 0
-2 6 0
-10 7 0
-10 4 0
-11 -9 4 0
10 0
-5 0
```

```
# minisat tpl_l.cnf OUT
# (...)
SATISFIABLE
```

```
# cat OUT
SAT
1 -2 -3 4 -5 6 7 -8 -9 10 -11 0
```

Como a negação da condição é SATISFIABLE, podemos concluir que, para todos os casos, a afirmação é falsa.

b) Um cliente pode personalizar o seu computador da seguinte forma: uma motherboard MB1, o CPU1, a placa gráfica PG2 e a memória RAM1 ?

```
MB1 Λ CPU1 Λ PG2 Λ RAM1
```

```
# cat tp1 2.cnf
p cnf 12 20
-2 -1 0
1 2 0
-4 -3 0
3 4 0
-6 -5 0
5 6 0
7 8 9 0
-7 -8 0
-7 -9 0
-8 -9 0
-5 -7 3 0
-7 4 1 0
-2 6 0
-10 7 0
-10 4 0
-11 -9 4 0
5 0
1 0
8 0
3 0
```

```
# minisat tp1_2.cnf OUT
# (...)
SATISFIABLE
```

```
# cat OUT
SAT
```

Como foi encontrada a solução que satisfaz a condição, concluímos que a afirmação é verdadeira.

c) É possível combinar a motherboard MB2, a placa gráfica PG3 e a RAM1 num mesmo computador ?

```
MB2 Λ PG3 Λ RAM1
```

```
# cat tp1 3.cnf
p cnf 12 19
-2 -1 0
1 2 0
-4 -3 0
3 4 0
-6 -5 0
5 6 0
7 8 9 0
-7 -8 0
-7 -9 0
-8 -9 0
-5 -7 3 0
-7 4 1 0
-2 6 0
-10 7 0
-10 4 0
-11 -9 4 0
6 0
9 0
3 0
```

```
# minisat tp1_3.cnf OUT
# (...)
SATISFIABLE
```

```
# cat OUT
SAT
1 -2 3 -4 -5 6 -7 -8 9 -10 -11 0
```

Como foi encontrada a solução que satisfaz a condição, concluímos que a afirmação é verdadeira.

d) Para combinarmos a placa gráfica PG2 e a RAM1 temos que usar o CPU2 ?

```
(PG2 \land RAM1) \rightarrow CPU2

≡ ¬ (PG2 \land RAM1) \lor CPU2

≡ ¬ PG2 \lor ¬ RAM1 \lor CPU2
```

```
# cat tp1 4.cnf
p cnf 12 17
-2 -1 0
1 2 0
-4 -3 0
3 4 0
-6 -5 0
5 6 0
7 8 9 0
-7 -8 0
-7 -9 0
-8 -9 0
-5 -7 3 0
-7 4 1 0
-2 6 0
-10 7 0
-10 4 0
-11 -9 4 0
-8 -3 2 0
```

```
# minisat tp1_4.cnf OUT
# (...)
SATISFIABLE
```

```
# cat OUT
SAT
1 -2 -3 4 -5 6 -7 -8 9 -10 -11 0
```

Apesar de encontrarmos uma solução que satisfaz a condição, isto não nos garante que para combinarmos a placa gráfica PG2 e a RAM1 temos que usar o CPU2.

Negação: $\neg (\neg PG2 \lor \neg RAM1 \lor CPU2) \equiv PG2 \land RAM1 \land \neg CPU2$

```
# cat tp1_4.cnf
p cnf 12 19
-2 -1 0
1 2 0
-4 -3 0
3 4 0
-6 -5 0
5 6 0
7 8 9 0
-7 -8 0
```

```
-/ -9 0
-8 -9 0
-5 -7 3 0
-7 4 1 0
-2 6 0
-10 7 0
-10 4 0
-11 -9 4 0
8 0
3 0
-2 0
# minisat tp1_4.cnf OUT
# (...)
SATISFIABLE
# cat OUT
SAT
2 3 -4 -5 6 -7 8 -9 -10 -11 0
```

Como a negação da condição é SATISFIABLE, podemos concluir que, para todos os casos, a afirmação é falsa.