

Minesweeper solver

Diego Oniarti

1 Complessità di una mossa

Metodo naïve

$$O\left(\binom{n^2}{m} \cdot n^2\right)$$

$n^2 = \#celle$
 $m = \#bombe$

Permutazioni simili

$$O\left(\binom{n^2}{m}\right)$$

$n^2 = \#celle$
 $m = \#bombe$

2 Algoritmi di risoluzione

L'idea è di implementare diversi algoritmi di risoluzione e di provarli tutti in ordine di complessità crescente. Se uno degli algoritmi riesce a far progredire la partita inizia il processo di nuovo sulla board ottenuta.

2.1 Trivial cells

Alcune celle sono trivialmente libere o bombe. Questo nel caso il numero di una cella sia il numero di flag o celle libere circostanti

Algorithm 1: Trivial cells

```
forall  $c \in \text{celle}$  do
  if  $c.\text{hidden}$  then
    | continue;
  end
   $n \leftarrow c.\text{num}()$ ;
   $\text{neigh} \leftarrow c.\text{neighbors}().\text{filter}(\text{hidden})$ ;
  if  $n = |\text{neigh}|$  then
    | forall  $f \in \text{neigh}$  do
    | |  $f.\text{flag}()$ ;
    | end
    | continue;
  end
  if  $n = |\text{neigh}.\text{filter}(\text{flagged})|$  then
    | forall  $f \in \text{neigh}.\text{filter}(!\text{flagged})$  do
    | |  $f.\text{click}()$ ;                                     // Counts as progress
    | end
  end
end
end
```

2.2 Set theory

L'implementazione di questo algoritmo assume che sia già stato svolto *Algo.1*

2.3 Brute-force

Questo algoritmo è molto pesante, quindi viene usato solo se $\binom{celle\ libere}{bombe}$ si tiene sotto un certo limite

Algorithm 2: Brute-force method

```
p.count ← 0;
forall p ∈ Permutations do
    if !is_possible(p) then
        | continue;
    end
    c.count ++;
    forall b ∈ p do
        | b.count ++;
    end
end
progress ← false;
forall c ∈ celle do
    p ←  $\frac{c.count}{p.count}$ ;
    if p == 1 then
        | p.flag() ; // Reduce number of bombs
        | progress ← true;
    end
    if p == 0 then
        | p.click() ; // Expand neighbors if possible
        | progress ← true;
    end
end
end
```
