Universidade Federal de Santa Catarina

Centro Tecnológico Departamento de Informação e Estatística Ciências da Computação

Enzo da Rosa Brum

Relatório de paradigmas de programação

Florianópolis 2023

1 Problema

Neste trabalho, foi decidido criar um resolvedor de sudoku comparativo (vergleichssudoku). As regras do jogo são:

- 1. Células na mesma linha não podem ter o mesmo valor
- 2. Células na mesma coluna não podem ter o mesmo valor
- 3. Células na mesma região não podem ter o mesmo valor
- 4. Os sinais »"entre duas células indicam que o número na célula para a qual a seta aponta é menor do que o número na outra célula.

2 Solução

2.1 Algorítmo

Para resolver o sudoku comparativo, foi necessário reduzir o jogo à um problema de cobertura exata e usar o "Algorithm X" para resolver tal problema.

2.2 Problema de cobertura exata

Um problema de cobertura exata pode ser descrito pela seguinte pergunta: Dada uma matriz de 0s e 1s, ela possui um conjunto de linhas contendo exatamente um 1 em cada coluna?

Por exemplo, a matriz

$$\begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 1 \end{bmatrix}$$

forma um conjunto solução com as linhas 2 e 3. Enquanto as linhas 1, 2, e 4 não podem ser consideradas solução devido à presença de mútiplos 1s na coluna 3.

2.3 Dancing Links

Em [1], Knuth introduz um de resolver problemas de cobertura exata de forma rápida e eficiente por mio de estrutura chamada de "Dancing Links" e um algorítmo conhecido como "Algorithm X". Resumidamente, o algorítmo descritp por Knuth se aproveita da remoção e reinserção eficiente em listas encadeadas para realizar um backtracking com grande eficiência. Por exemplo, essas operações permitem

$$node-> left-> right=node-> right; \ node-> rigth-> left=node-> left;$$
 remover e

$$node - > left - > right = node; \quad node - > rigth - > left = node;$$

reinserir um nó em O(1). Nesse sentido, Knuth propõe a utilização de duas listas circulares para representar a matriz binária de um problema de cobertura exata, onde cada nó representária um 1 na matriz.

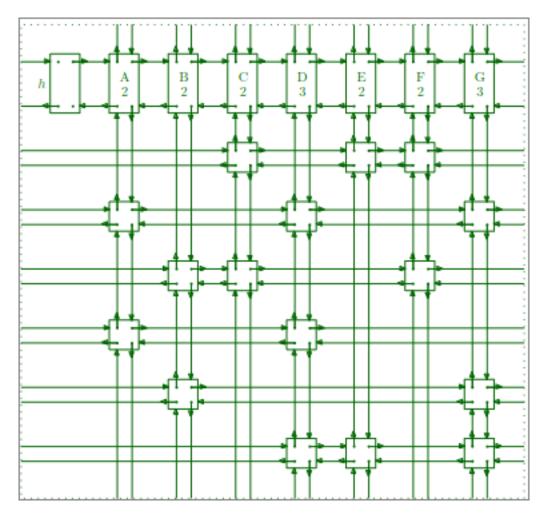


Figura 1: Dancing Links. Fonte: [1]

```
1 data Node s = Node {
2   left :: STRef s (Node s),
3   right :: STRef s (Node s),
4   up :: STRef s (Node s),
5   down :: STRef s (Node s),
6   header :: STRef s (Node s),
7   numRow :: Int,
8   idNode :: Int
9 }
```

Figura 2: Implementação da estrutura Node.

Para implementar os nós, o código acima foi utilizado. left, right, up, down e header são ponteiros para outros nós. Como o haskell não possui referências mutáveis por padrão, foi necessário utilizar o monad ST para implementar a lista da forma idealizada por Knuth.

3 Rodando o programa

Para compilar o programa, use o comando "make all" para gerar o arquivo executável. Depois disso, use "./main ¡arquivo de input¿ "para rodar o programa.

Um arquivo de input equivale à solução de um sudoku qualquer e deve estar no seguinte formato:

Quanto a saída do programa, o resultado do resolvedor é impresso no terminal em formato semelhante ao arquivo de input e, logo após isso, uma linha é impressa indicando se a solução encontrada pelo programa é a mesma que está presente no arquivo de input.

4 Dificuldades encontradas

A escolha de utilizar "Dancing Links" ao invés de um backtracking mais simples fez com que a implementação do trabalho levasse muito mais tempo que o necessário, o que por sua vez, me deixou com pouquissímo tempo para escrever este relatório. Espero fazer justiça à esse algorítmo maravilhoso quando for implementá-lo para o trabalho 2. (Ou não, fazer um documento explicando este

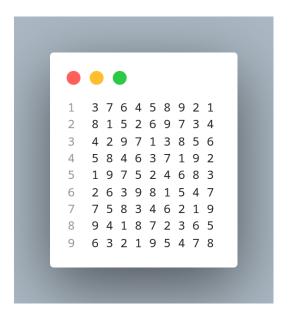


Figura 3: Arquivo de input.

algorítmo provavelmente levaria mais tempo do que a implementação...)

Referências

[1] Donald E. Knuth. Dancing links. *Millennial Perspectives in Computer Science*, 2000:187, 2000.