

# Desenvolvimento de um software para solucionar mapas de Karnaugh pelo método de Quine-Mccluskey

Tiago Leite Brito

Curso de Engenharia de Computação – Universidade Federal do Pampa (UNIPAMPA)  
Avenida Maria Anunciação Gomes, nº1650 – Bagé – RS – Brasil

atoumdesign@gmail.com

## 1. Introdução

Através da necessidade de aprender como é utilizado o método de Quine-Mccluskey para a resolução de mapas de Karnaugh em sala de aula, foi desenvolvido uma solução prévia que auxiliava em visualizar as comparações realizadas. Esta solução atendia razoavelmente bem para a resolução dos exercícios mas não trazia detalhes importantes como a tabela de cobertura por exemplo.

Como trabalho de conclusão de semestre foi cogitado ampliar as funcionalidades deste software, podendo determinar quantas variáveis serão utilizadas e torná-lo uma ferramenta didática para o auxílio em aulas de técnicas digitais.

## 2. Metodologia

Para o desenvolvimento do software foi utilizado o framework BscScrum, desenvolvido na disciplina de Engenharia de software e ainda em desenvolvimento, para poder medir o desempenho do desenvolvimento e a eficácia do resultado, por se tratar de um período de 24 dias da concepção a entrega.

### MAPA ESTRATÉGICO

CircuitMaps - software para estudo de mapas de Karnaugh e QMC

Data: 11/11/17  
Release/sprint: 0/0  
Revisão: 00

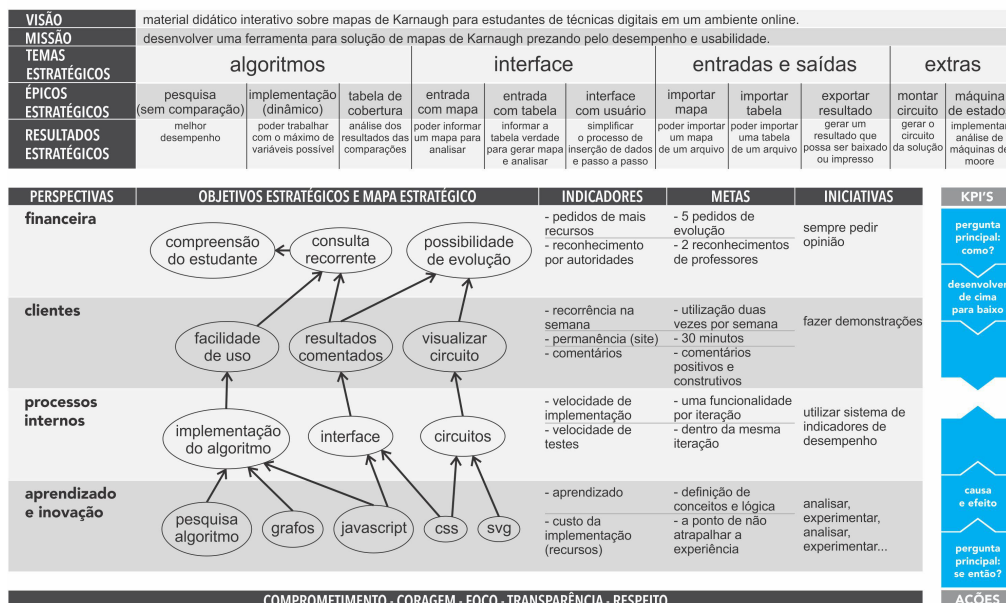
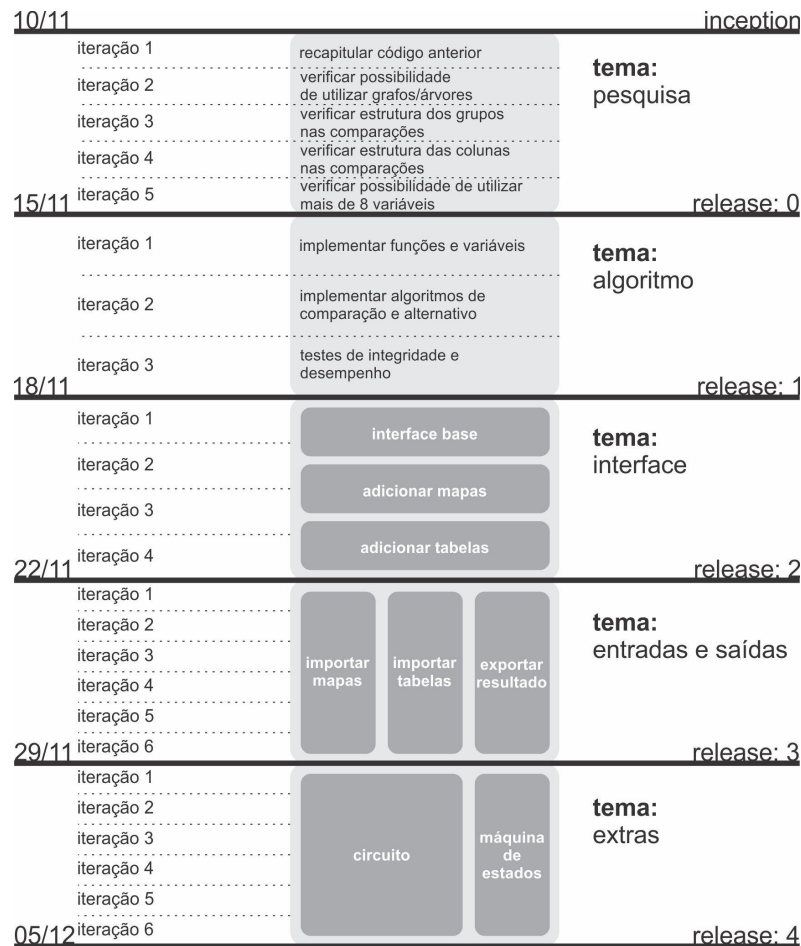


Figura 1. mapa estratégico do projeto

Conforme descrito na figura 1, foram definidos os temas principais e uma breve descrição do que é esperado em seus épicos subsequentes. Também foi estabelecidos objetivos a serem alcançados e metas a serem atingidas em um âmbito geral no desenvolvimento. A sequência das atividades de produção do software foi descrito em seu product backlog, podendo ser visto na figura 2.



**Figura 2. product backlog inicial do projeto**

Com um proposta de fácil acesso, a ferramenta foi desenvolvida em javascript e com foco em ser hospedada em algum provedor gratuito para as primeiras avaliações.

### 3. Implementação

Inicialmente foi reavaliado o código utilizado anteriormente observando os pontos que deveriam ser descartados, mantidos, evoluídos e o que precisava ser desenvolvido. Neste período de elaboração foi definido utilizar funções dinâmicas para poder testar o máximo de variáveis possíveis, foi rejeitada a utilização da busca em grafos por causa do curto tempo de desenvolvimento, mas foi tentado trazer uma possível alternativa de melhoria no algoritmo de comparações do método Quine-Mccluskey.

Foram cogitadas quatro hipóteses: a primeira tentando eliminar as comparações desnecessárias ao máximo, a segunda tentando começar as comparações do fim para o início, a terceira utilizando uma análise em profundidade de um toróide em 4D contendo o mapa de Karnaugh em seu interior e uma busca direta em um banco de dados das

respostas. Novamente por questões de tempo foi definida a primeira por ser mais facilmente aplicada.

A implementação do método de forma tradicional foi implementada da seguinte forma:

1. É gerado um vetor denominado mapa com todos os valores do mapa ou da tabela verdade em suas respectivas posições.
2. Depois de uma análise prévia, é preenchido um vetor denominado resultado com as posições e binários, assim como o estabelecimento dos grupos e colunas que serão utilizados conforme o número de variáveis (ver figura 3).
3. É realizada comparações entre os grupos de uma coluna e gravando na próxima coluna dentro do mesmo vetor resultado.
4. As informações do vetor resultado, depois de todas as comparações realizadas, abastecem o vetor cobertura (ver figura 4).
5. É realizado uma análise neste vetor cobertura que contém somente os implicantes primos da seguinte forma, é contado o número de uns em cada posição e a que tiver somente a contagem um já é automaticamente seleciona como implicante primo essencial e eliminado deste vetor.
6. O processo anterior é realizados recursivamente até não restarem mais somas com resultado um, ou caso restem algum implicante primo estes são avaliados com os que tem o mais número de uns contidos.
7. A solução do problema é mostrada como a lista de implicantes primos essenciais.

```
>> resultado
<-- [...]
  ▶ 0: Object { coluna: 0, grupo: [...] }
  ▶ 1: Object { coluna: 1, grupo: [...] }
  ▼ 2: {...}
    coluna: 2
    grupo: [...]
    ▶ 0: Array [ {...} ]
    ▶ 1: Array [ {...}, {...}, {...} ]
    ▶ 2: Array [ {...}, {...}, {...}, ... ]
    ▼ 3: [...]
      ▶ 0: Object { binario: "1__11", implicante: 1, posicao: "19 27 23 31" }
      ▶ 1: Object { binario: "1_1_1", implicante: 2, posicao: "21 29 23 31" }
      ▶ 2: Object { binario: "1_11_", implicante: 1, posicao: "22 30 23 31" }
      ▶ 3: Object { binario: "11__1", implicante: 1, posicao: "25 29 27 31" }
      ▶ 4: Object { binario: "111__", implicante: 1, posicao: "28 30 29 31" }
      length: 5
      ▶ __proto__: Array []
    ▶ 4: Array []
    ▶ 5: Array []
    length: 6
    ▶ __proto__: Array []
  ▶ __proto__: Object { ... }
  ▶ 3: Object { coluna: 3, grupo: [...] }
  ▶ 4: Object { coluna: 4, grupo: [...] }
  length: 5
  ▶ __proto__: Array []
```

Figura 3. vetor de objetos resultado

>> cobertura2

```

< ▾ [...]
  ▶ 0: Object { binario: "_0000", posicao: "0 16", validos: [...] }
  ▶ 1: Object { binario: "0_0_0", posicao: "0 8 2 10", validos: [...] }
  ▶ 2: Object { binario: "0__10", posicao: "2 10 6 14", validos: [...] }
  ▶ 3: Object { binario: "01__0", posicao: "8 12 10 14", validos: [...] }
  ▶ 4: Object { binario: "10_0_", posicao: "16 20 17 21", validos: [...] }
  ▶ 5: Object { binario: "_01_1", posicao: "5 21 7 23", validos: [...] }
  ▶ 6: Object { binario: "__101", posicao: "5 21 13 29", validos: [...] }
  ▶ 7: Object { binario: "_011_", posicao: "6 22 7 23", validos: [...] }
  ▶ 8: Object { binario: "__110", posicao: "6 22 14 30", validos: [...] }
  ▶ 9: Object { binario: "_110_", posicao: "12 28 13 29", validos: [...] }
  ▶ 10: Object { binario: "_11_0", posicao: "12 28 14 30", validos: [...] }
  ▶ 11: Object { binario: "1__1", posicao: "17 25 21 29 19 27 23 31", validos: [...] }
  ▶ 12: Object { binario: "1_1__", posicao: "20 28 22 30 21 29 23 31", validos: [...] }
    length: 13
    __proto__: Array []

```

Figura 4. vetor de objetos cobertura

A realização do algoritmo alternativo se baseia em determinar quando as comparações que não trarão resultados ocorrerão e evitá-las. Foi desenvolvido um algoritmo inicial para validar a ideia, onde era realizado o cálculo das posições dinamicamente de acordo com o número de variáveis demonstrados na figura 5.

```

var g0 = 0;
var g1 = [1,2,4,8,16,32,64,128];
var g2 =
[3,5,6,9,10,12,17,18,20,24,33,34,36,40,48,65,66,68,72,80,
96,129,130,132,136,144,160,192];
var g3 =
[7,11,13,14,19,21,22,25,26,28,35,37,38,41,42,44,49,50,
52,56,67,69,70,73,74,76,81,82,84,88,97,98,100,104,112,131,1
33,134,137,138,140,145,146,148,152,161,162,168,176,193,19
4,196,200,208,212,224];
var g4 =
[15,23,27,29,30,39,43,45,46,51,53,54,57,58,60,71,75,77,
78,83,85,86,89,90,92,99,101,102,105,106,108,113,114,116,12
0,135,139,141,142,147,149,150,153,154,156,163,165,166,169
,170,172,177,178,180,184,195,197,198,201,202,204,208,210,
212,216,225,226,228,232,240];

function coluna(v) {
  //grupo0
  if (mapa[0] == 1 || mapa[0] == "x") {
    var tex = document.querySelector("#c0g0");
    tex.innerHTML = "{0}";
  }

  //grupo1
  var texto = "";
  for (let i = 0; i < v; i++) {
    var temp = parseInt(g1[i]);
    if ((mapa[temp] == 1) || (mapa[temp] == "x")) {
      texto = texto+"(" +temp+ ">";
    }
    var tex = document.querySelector("#c0g1");
    tex.innerHTML = texto;
  }

  //grupo2
  var v2 = ((v-1)*v)/2;
  texto = "";
  for (let i = 0; i < v2; i++) {
    var temp = parseInt(g2[i]);
    if ((mapa[temp] == 1) || (mapa[temp] == "x")) {
      texto = texto+"(" +temp+ ">";
    }
    var tex = document.querySelector("#c0g2");
    tex.innerHTML = texto;
  }

  //grupo3
  var v3 = 0;
  for (let i = 0; i < v; i++) {
    v3 = v3+(((v-1)*v)/2);
  }
  texto = "";
  for (let i = 0; i < v3; i++) {
    var temp = parseInt(g3[i]);
    if ((mapa[temp] == 1) || (mapa[temp] == "x")) {
      texto = texto+"(" +temp+ ">";
    }
    var tex = document.querySelector("#c0g3");
    tex.innerHTML = texto;
  }
}

```

Figura 5. algoritmo validador da hipótese

Com a validação da hipótese, foi encontrado o primeiro obstáculo, conforme o número de variáveis aumentava os cálculos passam de divisões, para somas simples, depois somatório mais complexos e recaindo em integrais. Pelo pouco tempo restante para completar a tarefa, os cálculos foram substituídos pelos seus resultados em vetores, conforme a figura 6.

```

var coluna0 = [ ["0"],
  ["1","10","100","1000","10000"],
  ["11","101","110","1001","1010","1100","10001","10010","10100","11000"],
  ["111","1011","1101","1110","10011","10101","10110","11001","11010","11100"],
  ["1111","10111","11011","11101","11110"],
  ["11111"]];
var coluna1 = [ ["0","0","00","000","0000"],
  ["1","1","01","10","10","10"],
  ["11","11","11"],
  [],
  []];
var coluna2 = [ ["0","0","0","0"],
  ["1","1","1","1"],
  [],
  [],
  []];
var coluna3 = [ [],
  [],
  [],
  [],
  []];
var coluna4 = [ [],
  [],
  [],
  [],
  []];

var col0 = [[1,2,1],
  [1,3,3,1],
  [1,4,6,4,1],
  [1,5,10,10,5,1]];
var col1 = [[2,2],
  [3,6,3],
  [4,12,12,4],
  [5,20,30,20,5]];
var col2 = [[],
  [3,3],
  [6,12,6],
  [10,30,30,10]];
var col3 = [[],
  [],
  [4,4],
  [10,20,10]];
var col4 = [[],
  [],
  [],
  [5,5]];

```

**Figura 6. algoritmo alternativo (WIP)**

Com o prazo de entrega do software chegando ao seu final, foi decidido abortar esta funcionalidade, deixando para avaliação no próximo sprint planning e dar ênfase ao MVP (mínimo produto viável).

#### 4. Conclusão

A aposta em um modelo alternativo de algoritmo de comparação se mostrou viável e com uma maior eficiência em testes preliminares, mas por falta de conhecimento prévio de algumas técnicas, acabou afetando o cronograma e subsequentemente a implementação de algumas funcionalidades do software.

As propostas de evoluções são inúmeras e realizáveis, como o término deste algoritmo alternativo, a implementação do algoritmo de comparação reversa quando a quantidade de uns no mapa é muito grande, a implementação do algoritmo de busca no banco de dados para agilizar o tempo de resposta para um número muito grande de variáveis, mas principalmente neste caso para servir de confirmação para os outros algoritmos. A implementação do algoritmo do toróide em 4D demanda uma pesquisa mais aprofundada em alguns conceitos matemáticos para poder validá-la o que a deixa em uma das últimas a serem exploradas.

A implementação do passo a passo com as explicações, a construção do circuito e exportação para o logisim também são facilmente implementáveis. A adição da análise de máquinas de estado e de outros componentes como lathes e flip-flops também já possuem esboços, mas requerem mais tempo de planejamento e implementação.