

Paradigmas de Resolução de Problemas

Busca Completa – *Meet in the middle*

Prof. Edson Alves - UnB/FGA

2020

1. *Meet in the Middle*
2. Exemplos de aplicação do encontro no meio

Meet in the Middle

Definição

- *Meet in the middle* (encontro no meio) é uma técnica de busca completa que divide o espaço de busca em duas partes, de aproximadamente mesmo tamanho, e tenta combinar as soluções parciais de cada metade em uma solução para o problema
- Ela foi introduzida em 1974 por E. Horowitz e S. Sahni
- Esta técnica só é viável se existir uma maneira eficiente de combinar os resultados de ambas metades
- Se existir, será mais eficiente fazer duas buscas em ambas metades do que uma única busca em todo o espaço
- Se o problema original tem complexidade $O(2^n)$, esta técnica tem o potencial de reduzir a complexidade para $O(2^{n/2})$

Exemplos de aplicação do encontro no meio

Soma de subconjuntos

- Considere o seguinte problema: dados N inteiros x_1, x_2, \dots, x_N , e um inteiro x , determine se existem k ($1 \leq k \leq N$) inteiros $x_{i_1}, x_{i_2}, \dots, x_{i_k}$ tais que

$$x = x_{i_1} + x_{i_2} + \dots + x_{i_k},$$

- Uma solução por força bruta avaliaria todos os 2^N subconjuntos possíveis, de modo que a complexidade seria igual a $O(N2^N)$, sendo viável para valores de $N \approx 20$
- Contudo, o encontro no meio pode ser utilizado para obter uma complexidade igual a $O(N2^{N/2} \log N)$, de modo que o problema poderia ser resolvido para valores de $N \approx 40$

Soma de subconjuntos

- A solução iniciaria subdividindo os inteiros em dois grupos

$$G_1 = \{x_1, x_2, \dots, x_{\lfloor N/2 \rfloor}\}$$

e

$$G_2 = \{x_{\lfloor N/2 \rfloor + 1}, x_{\lfloor N/2 \rfloor + 2}, \dots, x_N\}$$

- Em seguida, geria os subconjuntos S_1 e S_2 das somas de todos os subconjuntos de G_1 e G_2 , respectivamente
- Assim, ambos subconjuntos teriam, aproximadamente, $2^{N/2}$ elementos
- Em seguida, para cada elemento $s \in S_1$, uma busca binária tentaria localizar o elemento $r = x - s$ no conjunto S_2
- Assim, caso $r \in S_2$, a solução seria $x = s + r$, e a complexidade seria $O(N2^{N/2} \log N)$

Visualização do algoritmo para soma de subconjuntos

$$xs = \{2, 5, -3, 4, -1, 8\}$$

$$x = 10$$

Visualização do algoritmo para soma de subconjuntos

$$xs = \{2, 5, -3, 4, -1, 8\}$$

$$x = 10$$

$$G_1 = \{2, 5, -3\}$$

$$G_2 = \{4, -1, 8\}$$

Visualização do algoritmo para soma de subconjuntos

$$xs = \{2, 5, -3, 4, -1, 8\}$$

$$x = 10$$

$$G_1 = \{2, 5, -3\}$$

$$G_2 = \{4, -1, 8\}$$

$$S_1 = \{-3\}$$

Visualização do algoritmo para soma de subconjuntos

$$xs = \{2, 5, -3, 4, -1, 8\}$$

$$x = 10$$

$$G_1 = \{2, 5, -3\}$$

$$G_2 = \{4, -1, 8\}$$

$$S_1 = \{-3, -1\}$$

Visualização do algoritmo para soma de subconjuntos

$$xs = \{2, 5, -3, 4, -1, 8\}$$

$$x = 10$$

$$G_1 = \{2, 5, -3\}$$

$$G_2 = \{4, -1, 8\}$$

$$S_1 = \{-3, -1, 0\}$$

Visualização do algoritmo para soma de subconjuntos

$$xs = \{2, 5, -3, 4, -1, 8\}$$

$$x = 10$$

$$G_1 = \{2, 5, -3\}$$

$$G_2 = \{4, -1, 8\}$$

$$S_1 = \{-3, -1, 0, 2\}$$

Visualização do algoritmo para soma de subconjuntos

$$xs = \{2, 5, -3, 4, -1, 8\}$$

$$x = 10$$

$$G_1 = \{2, 5, -3\}$$

$$G_2 = \{4, -1, 8\}$$

$$S_1 = \{-3, -1, 0, 2\}$$

Visualização do algoritmo para soma de subconjuntos

$$xs = \{2, 5, -3, 4, -1, 8\}$$

$$x = 10$$

$$G_1 = \{2, 5, -3\}$$

$$G_2 = \{4, -1, 8\}$$

$$S_1 = \{-3, -1, 0, 2, 4\}$$

Visualização do algoritmo para soma de subconjuntos

$$xs = \{2, 5, -3, 4, -1, 8\}$$

$$x = 10$$

$$G_1 = \{2, 5, -3\}$$

$$G_2 = \{4, -1, 8\}$$

$$S_1 = \{-3, -1, 0, 2, 4, 5\}$$

Visualização do algoritmo para soma de subconjuntos

$$xs = \{2, 5, -3, 4, -1, 8\}$$

$$x = 10$$

$$G_1 = \{2, 5, -3\}$$

$$G_2 = \{4, -1, 8\}$$

$$S_1 = \{-3, -1, 0, 2, 4, 5, 7\}$$

Visualização do algoritmo para soma de subconjuntos

$$xs = \{2, 5, -3, 4, -1, 8\}$$

$$x = 10$$

$$G_1 = \{2, 5, -3\}$$

$$G_2 = \{4, -1, 8\}$$

$$S_1 = \{-3, -1, 0, 2, 4, 5, 7\}$$

$$S_2 = \{-1, 0, 3, 4, 7, 8, 11, 12\}$$

Visualização do algoritmo para soma de subconjuntos

$$xs = \{2, 5, -3, 4, -1, 8\}$$

$$x = 10$$

$$G_1 = \{2, 5, -3\}$$

$$G_2 = \{4, -1, 8\}$$

$$S_1 = \{-3, -1, 0, 2, 4, 5, 7\}$$

$$S_2 = \{-1, 0, 3, 4, 7, 8, 11, 12\}$$

$$s = -3$$

$$r = 13$$

Visualização do algoritmo para soma de subconjuntos

$$xs = \{2, 5, -3, 4, -1, 8\}$$

$$x = 10$$

$$G_1 = \{2, 5, -3\}$$

$$G_2 = \{4, -1, 8\}$$

$$S_1 = \{-3, -1, 0, 2, 4, 5, 7\}$$

$$S_2 = \{-1, 0, 3, 4, 7, 8, 11, 12\}$$

$$s = -1$$

$$r = 11$$

Implementação da soma de subconjuntos

```
1 #include <bits/stdc++.h>
2
3 using namespace std;
4
5 set<int> subset_sum(const vector<int>& xs)
6 {
7     set<int> s;
8
9     for (size_t i = 0; i < (1ul << xs.size()); ++i)
10     {
11         int sum = 0;
12
13         for (size_t j = 0; j < xs.size(); ++j)
14             if ((1 << j) & i)
15                 sum += xs[j];
16
17         s.insert(sum);
18     }
19
20     return s;
21 }
```

Implementação da soma de subconjuntos

```
22
23 bool solve(int x, const vector<int>& xs)
24 {
25     int N = xs.size();
26
27     vector<int> g1(xs.begin(), xs.begin() + N/2);
28     vector<int> g2(xs.begin() + N/2, xs.end());
29
30     auto s1 = subset_sum(g1), s2 = subset_sum(g2);
31
32     for (auto s : s1)
33         if (s2.count(x - s))
34             return true;
35
36     return false;
37 }
38
```

- *4sum* é um problema comum em entrevistas de emprego
- Dado um vetor de inteiros $xs = \{x_1, x_2, \dots, x_N\}$, determine $a, b, c, d \in xs$ tais que $a + b + c + d = 0$, se existirem
- Observe que um mesmo elemento de xs pode ser escolhido mais de uma vez
- Uma solução *naive* computaria e checaria todas as $O(N^4)$ quádruplas
- Uma solução, também de busca completa, computaria $O(N^3)$ triplas (a, b, c) e procuraria pelo elemento $d = -(a + b + c)$ em xs usando busca binária, melhorando a complexidade para $O(N^3 \log N)$
- Observado que $a + b = -(c + d)$ e usando *hashes* em conjunto com o encontro no meio, é possível resolver este problema com complexidade $O(N^2)$

Implementação de *4sum* em $O(N^2)$

```
1 #include <bits/stdc++.h>
2
3 using namespace std;
4
5 vector<int> _4sum(const vector<int>& xs)
6 {
7     using ii = pair<int, int>;
8     unordered_map<int, ii> ps;
9
10    for (auto x : xs)
11        for (auto y : xs)
12            ps[x + y] = ii(x, y);
13
14    for (auto [s, p] : ps)
15        if (ps.count(-s))
16            return { p.first, p.second, ps[-s].first, ps[-s].second };
17
18    return { };
19 }
```


1. **LAARKSONEN**, Antti. *Competitive Programmer's Handbook*, 2017.
2. **HALIM**, Steve; **HALIM**, Felix. *Competitive Programming 3*, Lulu, 2013.
3. InfoArena. [Coding contest trick: Meet in the middle](#), acesso em 23/03/2020.