Paradigmas de Resolução de Problemas

Busca Completa – Definição

Prof. Edson Alves - UnB/FGA 2019

Sumário

- 1. Busca Completa
- 2. Geradores notáveis

Busca Completa

Definição

- A busca completa, também denominada força bruta, consiste em avaliar todo o domínio do problema em busca de uma solução
- A complexidade de soluções de busca completa, em geral, são determinadas pelo tamanho do conjunto domínio
- Estes conjuntos tendem a ter um grande número de elementos, de modo que a força bruta é aplicada, com eficiência, em problemas cujo domínio seja computacionalmente tratável
- Algoritmos de força bruta, por outro lado, tendem a ter uma implementação simples e direta
- Em competições, mesmo que levem a um erro de TLE, podem servir para testar soluções de menor complexidade assintótica, principalmente nos corner cases

Exemplo de busca completa: localização de um elemento em um vetor

- A título de ilustração de um algoritmo de busca completa, considere o problema de se identificar se um elemento x está contido ou não em um vetor de elementos $a = \{a_1, a_2, \dots, a_N\}$
- Se não for imposta nenhuma ordenação subjancente dos elementos de a, a única estratégia viável é a busca completa: olhar, um a um, todos os elementos de a, comparando-os com x, de modo que a complexidade da solução seria O(N)
- Se os elementos de a estão ordenados, é possível melhorar o algoritmo por meio de uma busca binária, obtendo uma complexidade $O(\log N)$
- Observe que, se for preciso ordenar a a fim de usar a busca binária, a solução teria complexidade $O(N\log N)$, de modo que a busca completa seria mais eficiente

Localização de um elemento por busca completa

```
1 #include <bits/stdc++ h>
3 using namespace std;
5 template<typename T> int find(const T& x, const vector<T>& as)
6 {
      for (size_t i = 0; i < as.size(); ++i)</pre>
7
          if (x == as[i])
               return i;
10
     return -1;
12 }
14 int main()
15 {
      vector<int> as { 2, 3, 5, 7, 11, 13, 17, 19 }:
16
      cout << find(13, as) << '\n' << find(9, as) << '\n';</pre>
18
      return 0;
20
21 }
```

Geradores e filtros

- ullet Uma etapa crucial de um algoritmo de busca completa é a geração de todos os elementos do conjunto domínio D do problema
- As soluções que geram explicitamente todos os elementos de D, e então checam cada um destes elementos em busca de uma solução, são denominadas filtros
- Outra abordagem seria, na geração dos elementos de D, tentar construir diretamente aqueles que correspondem à uma solução do problema, ignorando aqueles que não possam a constituir uma solução do problema
- Algoritmos que utilizam esta segunda abordagem s\u00e3o chamados geradores
- Em geral, os filtros s\u00e3o mais f\u00e1ceis de implementar do que os geradores
- Contudo, o tempo de execução dos filtros tende a ser maior, embora a complexidade assintótica de ambos possa ser a mesma

Exemplo de geradores e filtros

- ullet Para ilustrar a diferença entre um gerador e um filtro, considere o problema de listar todos os inteiros positivos menores ou iguais a N que sejam múltiplos ou de a ou de b
- Por exemplo, para N=20, a=3 e b=5 a solução seria $S=\{3,5,6,9,10,12,15,18\}$
- \bullet O domínio do problema seria o conjunto $D=\{1,2,\ldots,N\}$
- Uma solução por filtro seria olhar cada um dos elementos $d \in D$ e verificar se ele é divisível por 3 ou por 5
- \bullet A solução por gerador seria construir múltiplos m de 3 e 5 diretamente, tomando o cuidado de excluir os elementos duplicados

Exemplo de gerador e de filtro

```
1 #include <bits/stdc++.h>
3 using namespace std;
5 vector<int> filter(int N, int a, int b)
6 {
     vector<int> ms;
7
8
     for (int i = 1; i \le N; ++i)
9
          if (i % a == 0 or i % b == 0)
10
              ms.push_back(i);
      return ms;
13
14 }
```

Exemplo de gerador e de filtro

```
16 vector<int> generator(int N, int a, int b)
17 {
     vector<int> ms;
18
19
     for (int i = a; i <= N; i += a)
20
         ms.push_back(i);
     for (int i = b; i <= N; i += b)
         if (i % a) // Evita duplicatas
24
             ms.push_back(i);
25
26
     return ms;
28 }
```

Geradores notáveis

Produto cartesiano

 Dados dois conjuntos A e B, o produto cartesiano A × B de A por B é o conjunto de todos os pares ordenados cujo primeiro elemento pertence a A e o segundo pertence a B, isto é,

$$A \times B = \{(a, b) \mid a \in A, b \in B\}$$

- Se |A| = m e |B| = n então $|A \times B| = mn$
- \bullet Por exemplo, se $A=\{a,b,c\}$ e $B=\{1,2\}$, então

$$A\times B=\{(a,1),(a,2),(b,1),(b,2),(c,1),(c,2)\}$$

- Observe que $A \times B \neq B \times A$ e que $A \times A = A^2$
- Se ambos conjuntos são finitos, o produto cartesiano pode ser obtido diretamente por meio de um laço duplo

Implementação da geração do produto cartesiano

```
1 #include <bits/stdc++.h>
3 using namespace std;
5 template<typename T1, typename T2> vector<pair<T1, T2>>
6 cartesian_product(const vector<T1>& A, const vector<T2>& B)
7 {
     vector<pair<T1, T2>> AB;
8
      for (const auto& a : A)
10
          for (const auto& b : B)
              AB.push back(make pair(a, b)):
      return AB:
14
15 }
```

Subconjuntos

- ullet Um conjunto A composto por N elementos tem 2^N subconjuntos
- Por exemplo, para N=2, os subconjuntos de $A=\{1,2\}$ são: $\emptyset,\{1\},\{2\},\{1,2\}$
- É possível listar todos estes conjuntos, em aproximadamente 1 segundo, para $N \le 23$, pois $2^{23} \approx 10^7$
- As formas de se gerar estes subconjuntos estão vinculadas a forma escolhida para representar estes subconjuntos
- Se cada subconjunto $S\subset A$ é um vetor, contendo os índices dos elementos de A que pertencem a S, a estratégia é usar a recursão
- Se S corresponde a um vetor de N bits, onde o i-ésimo bit indica a presença ou a ausência do elemento a_i em S, os subconjuntos podem ser listados diretamente, por meio de um laço

Implementação recursiva dos subconjuntos de A

```
1 #include <bits/stdc++ h>
₃ using namespace std:
5 void
6 process_subsets(int k, int n, vector<int>& S,
                  function<void(const vector<int>&)> process)
7
8 {
     if (k == n)
9
          process(S);
10
     else
12
          process_subsets(k + 1, n, S, process);
          S.push_back(k + 1);
14
          process_subsets(k + 1, n, S, process);
15
          S.pop_back();
16
18 }
19
```

Implementação recursiva dos subconjuntos de A

```
20 int main()
21 {
      int N;
22
      cin >> N;
24
      // Lista todos os subconjuntos de A = \{1, 2, ..., N\}
25
     vector<int> S;
26
      process_subsets(0, N, S, [](const vector<int>& s) {
28
          cout << "{ ";
30
          for (const auto x : s)
31
               cout << x << " ";
          cout << "}\n";
34
      });
35
36
      return 0;
37
38 }
```

Implementação iterativa dos subconjuntos de A

```
1 #include <bits/stdc++ h>
3 using namespace std;
5 void process_subsets(int n, function<void(int)> process)
6 {
     // Cada inteiro s é um subconjunto: o i-ésimo bit de s
     // indica a presença ou ausência do elemento a_i
      for (int s = 0; s < (1 << n); ++s)
q
          process(s);
10
11 }
```

Implementação iterativa dos subconjuntos de A

```
13 int main()
14 {
15
     int N;
    cin >> N;
16
     // Lista todos os subconjuntos de A = \{1, 2, ..., N\}
18
      process_subsets(N, [N](int s) {
19
          cout << "{ ":
20
          for (int i = 0; i < N; ++i)
              if (s & (1 << i))
                   cout << (i + 1) << " ";
24
          cout << "}\n";
26
     });
28
      return 0;
29
30 }
```

Permutações

- Uma permutação de N elementos $\{a_1,a_2,\ldots,a_N\}$ consiste em uma reordenação de seus índices $\{b_1,b_2,\ldots,b_N\}$ tal que, para cada $i=1,2,\ldots,N$, existe um j tal que $a_i=b_j$
- ullet Um conjunto A composto por N elementos tem N! permutações distintas
- Por exemplo, para N=3, as permutações de $A=\{1,2,3\}$ são: $\{1,2,3\},\ \{1,3,2\},\ \{2,1,3\},\ \{2,3,1\},\ \{3,1,2\}$ e $\{3,2,1\}$
- É possível listar estas permutações, em aproximadamente 1 segundo, para N=10, pois $10! \leq 10^7$
- Assim como no caso dos subconjuntos, é possível gerar todas as permutações por meio de recursão
- Contudo, a biblioteca algorithm da linguagem C++ provê duas funções para a geração de permutações: next_permutation() e prev_permutation(), baseadas em implementações iterativas

Implementação recursiva das permutações de ${\cal A}$

```
5 void
6 process_permutations(size_t n, int chosen, vector<int>& P,
                    function<void(const vector<int>&)> process)
8 {
      if (P.size() == n)
9
          process(P);
10
      else
12
          for (size_t i = 1; i \le n; ++i)
14
               if (chosen & (1 << i))</pre>
                   continue;
16
               chosen \mid = (1 << i):
18
               P.push_back(i);
               process_permutations(n, chosen, P, process);
20
               chosen \&= ^{\sim}(1 << i);
               P.pop back():
24
25 }
```

Implementação iterativa das permutações de A

```
1 #include <bits/stdc++ h>
₃ using namespace std:
5 void
6 process_permutations(size_t n, function<void(const vector<int>&)> process)
7 {
     vector<int> ns(n);
8
     // \text{ ns} = \{ 1, 2, 3, \ldots, n \}
10
      iota(ns.begin(), ns.end(), 1);
      // Para gerar todas as permutações com next_permutation(), o
      // vector ns deve estar inicialmente ordenado
14
      do {
15
          process(ns):
16
      } while (next_permutation(ns.begin(), ns.end()));
18 }
19
```

Combinações

- Seja A um conjunto de n elementos
- Uma combinação de m elementos de A é uma sequência de elementos de A $\{a_{i1}, a_{i2}, \dots, a_{im}\}$ tal que $i_j \leq i_k$ se $i \leq k$
- ullet O número de combinações de m elementos de A é igual a

$$C_{n,m} = \binom{n}{m} = \frac{n!}{m!(n-m)!}$$

- \bullet As combinações de m elementos de A podem ser geradas recursivamente, a partir de uma modificação na rotina que gera as permutações
- Também é possível usar as funções prev_permutation() ou next_permutation() para gerar tais combinações

Implementação recursiva das combinações

```
5 void
6 process_combinations(size_t n, size_t m, int chosen, vector<int>& P,
                   function<void(const vector<int>&)> process)
8 {
      if (P.size() == m)
9
          process(P);
10
      else
12
          for (size_t i = P.empty() ? 1 : P.back() + 1; i \le n; ++i)
14
               if (chosen & (1 << i))</pre>
15
                   continue;
16
               chosen \mid = (1 << i);
18
               P.push_back(i);
               process_combinations(n, m, chosen, P, process);
20
               chosen \&= ^{\sim}(1 << i);
               P.pop back():
24
25 }
```

Implementação iterativa das combinações

```
1 #include <bits/stdc++.h>
3 using namespace std;
5 void process_combinations(int n, int m,
                            function<void(const vector<int>&)> process)
6
7 {
     // ns = { 1, 1, ..., 1, 0, 0, ..., 0 }, m 1s, (n - m) zeros
8
     vector<int> ns(m. 1):
q
     ns.resize(n);
10
     // As combinações são geradas em ordem lexicográfica
      do {
          process(ns);
14
      } while (prev_permutation(ns.begin(), ns.end()));
15
16 }
```

Referências

- 1. **LAARKSONEN**, Antti. *Competitive Programmer's Handbook*, 2017.
- 2. **HALIM**, Steve; **HALIM**, Felix. *Competitive Programming 3*, Lulu, 2013.
- 3. Rosetta Code. Combinations, acesso em 05/09/2019.
- RUSKEY, Frank; WILLIAMS, Aaron. The Coolest Way to Generate Combinations, 2009.
- Stack Overflow. Algorithm to Find Next Greater Permutation of a Given String, acesso em 05/09/2019.