Paradigmas de Resolução de Problemas

Programação Dinâmica: Maior Subsequência Crescente

Prof. Edson Alves - UnB/FGA

2020

Sumário

Definição

Definição

Problema da Maior Subsequência Crescente

Considere uma sequência $a = \{a_1, a_2, \ldots, a_N\}$.

Uma subsequência

$$b = \{b_1, b_2, \ldots, b_k\} = \{a_{i_1}, a_{i_2}, \ldots, a_{i_k}\}$$

de a é a maior subsequência crescente (*longest increasing subsequence* – LIS) se $i_1 < i_2 < \ldots < i_k$, $b_i < b_j$ se $i < j$ e k é máximo.

Características da maior subsequência crescente

- O problema da maior subsequência crescente tem solução para qualquer sequência a, uma vez que qualquer subsequência composta por um único elemento é uma subsequência crescente (não necessariamente a maior)
- A maior subsequência não é única: por exemplo, a sequência $a = \{4, 1, 5, 2, 6, 3\}$ tem várias subsequências com três elementos ($b_1 = \{4, 5, 6\}$ e $b_2 = \{1, 2, 3\}$ são duas delas)
- Os elementos de a pode ser de qualquer tipo, desde que o operador $<$ esteja definido

Solução do problema da maior subsequência crescente

Solução quadrática para a LIS

- Uma sequência $a = \{a_1, a_2, \ldots, a_N\}$ tem 2^N subsequências distintas, de modo que um algoritmo de busca completa só seria efetivo para valores de N pequenos
- A LIS de uma sequência a pode ser determinada por meio de um algoritmo de programação dinâmica
- Seja $lis(i)$ o tamanho da maior subsequência de a cujo último elemento é a_i
- O caso base acontece quando $i = 1$: $lis(1) = 1$
- A transição deve avaliar todas as subsequências anteriores que podem eventualmente serem estendidas por a_i

Solução quadrática para a LIS

- Deste modo,
$$lis(i) = \max\{1, lis(a_k) + 1\},$$
para todo $k \in [1, i)$ tal que $a_k < a_i$
- Assim, cada transição é feita em $O(N)$ e há $O(N)$ estados distintos
- Portanto esta solução tem complexidade $O(N^2)$
- A complexidade de memória é $O(N)$

Implementação da solução quadrática da LIS

```
int LIS(int N, const vector<int>& xs)
{
    vector<int> lis(N, 1);

    for (int i = 1; i < N; ++i)
    {
        for (int j = i - 1; j >= 0; --j)
        {
            if (xs[i] > xs[j])
                lis[i] = max(lis[i], lis[j] + 1);
        }
    }

    return *max_element(lis.begin(), lis.end());
}
```

Recuperação dos elementos da LIS

- É possível explicitar os elementos da LIS por meio de $O(N)$ de memória adicional
- Seja $ps(i)$ o índice do penúltimo elemento da sequência terminada em a_i
- Se a sequência terminada em a_i contém um único elemento, faça $ps(i) = -1$ (ou qualquer outro valor sentinela)
- Assim, caso a_i possa estender uma sequência, o valor de $ps(i)$ deve ser devidamente atualizado
- O vetor ps poderá ser utilizado para recuperar os elementos de uma LIS

Recuperação dos elementos da LIS

```
#include <bits/stdc++.h>

using namespace std;

vector<int> LIS(int N, const vector<int>& xs)
{
    vector<int> lis(N, 1), ps(N, -1);

    for (int i = 1; i < N; ++i)
    {
        for (int j = i - 1; j >= 0; --j)
        {
            if (xs[i] > xs[j] and lis[j] + 1 > lis[i])
            {
                lis[i] = lis[j] + 1;
                ps[i] = j;
            }
        }
    }

    int best = 0, k = -1;
```

Recuperação dos elementos da LIS

```
    for (int i = 0; i < N; ++i)
    {
        if (lis[i] > best)
        {
            best = lis[i];
            k = i;
        }
    }

    vector<int> ans;

    do {
        ans.push_back(xs[k]);
        k = ps[k];
    } while (k != -1);

    reverse(ans.begin(), ans.end());

    return ans;
}
```

Variantes

Solução linearítmica

- A LIS pode ser encontrada por um algoritmo de programação dinâmica linearítmico
- Este algoritmo se baseia em um estado diferente do utilizado no algoritmo quadrático e em uma transição mais eficiente
- Seja $lis(k, i)$ o menor elemento que finaliza uma subsequência crescente de $\{a_1, a_2, \ldots, a_i\}$ de tamanho k
- A segunda dimensão deste estado será implícita, sem necessidade de alocação de memória (caso contrário, a alocação da tabela de memória já tornaria este algoritmo quadrático)
- Os casos bases acontecem com $i = 0$, isto é, antes de se considerar qualquer elemento da sequência

Solução linearítmica

- Para simplificar a implementação, pode-se fazer $lis(k, 0) = \infty$, para todo $k \in [1, N]$ e $lis(0, 0) = 0$ (ou qualquer outro valor sentinela, desde que seja estritamente menor do que qualquer a_i)
- Para cada i, apenas um dos $lis(k, i)$ será atualizado
- Importante notar que os elementos da sequência $lis(1, i), lis(2, i), \ldots$ estarão em ordem crescente
- Por meio de uma busca binária, deve-se identificar o primeiro índice j tal que $lis(j, i-1)$ seja estritamente maior do que a_i
- Daí, $lis(j, i) = a_i$
- O tamanho da lis será igual ao maior índice j tal que $lis(j, N) < \infty$

Visualização do algoritmo linearítmico para a LIS

$$a = \{4, 7, 1, 9, 3, 2, 6, 5, 8\}$$
$$i =$$

	1	2	3	4	5	6	7	8	9
$lis =$	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞

Visualização do algoritmo linearítmico para a LIS

$$a = \{4, 7, 1, 9, 3, 2, 6, 5, 8\}$$
$$i = 1$$

	1	2	3	4	5	6	7	8	9
$lis =$	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞

Visualização do algoritmo linearítmico para a LIS

$$a = \{4, 7, 1, 9, 3, 2, 6, 5, 8\}$$
$$i = 1$$

	1	2	3	4	5	6	7	8	9
$lis =$	4	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞

Visualização do algoritmo linearítmico para a LIS

$$a = \{4, 7, 1, 9, 3, 2, 6, 5, 8\}$$
$$i = 2$$

	1	2	3	4	5	6	7	8	9
$lis =$	4	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞

Visualização do algoritmo linearítmico para a LIS

$$a = \{4, 7, 1, 9, 3, 2, 6, 5, 8\}$$
$$i = 2$$

	1	2	3	4	5	6	7	8	9
$lis =$	4	7	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞

Visualização do algoritmo linearítmico para a LIS

$$a = \{4, 7, 1, 9, 3, 2, 6, 5, 8\}$$
$$i = 3$$

	1	2	3	4	5	6	7	8	9
$lis =$	4	7	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞

Visualização do algoritmo linearítmico para a LIS

$$a = \{4, 7, 1, 9, 3, 2, 6, 5, 8\}$$
$$i = 3$$

	1	2	3	4	5	6	7	8	9
$lis =$	1	7	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞

Visualização do algoritmo linearítmico para a LIS

$$a = \{4, 7, 1, \color{blue}{9}\color{black}, 3, 2, 6, 5, 8\}$$
$$i = \color{blue}{4}$$

	1	2	3	4	5	6	7	8	9
$lis =$	1	7	$\color{blue}{\infty}$	∞	∞	∞	∞	∞	∞

Visualização do algoritmo linearítmico para a LIS

$$a = \{4, 7, 1, 9, 3, 2, 6, 5, 8\}$$
$$i = 4$$

$$lis = \begin{array}{ccccccccc} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 & 7 & 8 & 9 \\ \hline \multicolumn{1}{|c|}{1} & \multicolumn{1}{c|}{7} & \multicolumn{1}{c|}{9} & \multicolumn{1}{c|}{\infty} & \multicolumn{1}{c|}{\infty} & \multicolumn{1}{c|}{\infty} & \multicolumn{1}{c|}{\infty} & \multicolumn{1}{c|}{\infty} & \multicolumn{1}{c|}{\infty} \\ \hline \end{array}$$

Visualização do algoritmo linearítmico para a LIS

$$a = \{4, 7, 1, 9, \color{blue}{3}, 2, 6, 5, 8\}$$

$$i = \color{blue}{5}$$

	1	2	3	4	5	6	7	8	9
$lis =$	1	$\color{blue}{7}$	9	∞	∞	∞	∞	∞	∞

Visualização do algoritmo linearítmico para a LIS

$$a = \{4, 7, 1, 9, {\color{blue}3}, 2, 6, 5, 8\}$$
$$i = 5$$

	1	2	3	4	5	6	7	8	9
$lis =$	1	${\color{blue}3}$	9	∞	∞	∞	∞	∞	∞

Visualização do algoritmo linearítmico para a LIS

$$a = \{4, 7, 1, 9, 3, 2, 6, 5, 8\}$$

$$i = 6$$

	1	2	3	4	5	6	7	8	9
$lis =$	1	3	9	∞	∞	∞	∞	∞	∞

Visualização do algoritmo linearítmico para a LIS

$$a = \{4, 7, 1, 9, 3, {\color{blue}2}, 6, 5, 8\}$$
$$i = 6$$

	1	2	3	4	5	6	7	8	9
$lis =$	1	${\color{blue}2}$	9	∞	∞	∞	∞	∞	∞

Visualização do algoritmo linearítmico para a LIS

$$a = \{4, 7, 1, 9, 3, 2, 6, 5, 8\}$$
$$i = 7$$

	1	2	3	4	5	6	7	8	9
$lis =$	1	2	9	∞	∞	∞	∞	∞	∞

Visualização do algoritmo linearítmico para a LIS

$$a = \{4, 7, 1, 9, 3, 2, 6, 5, 8\}$$
$$i = 7$$

	1	2	3	4	5	6	7	8	9
$lis =$	1	2	6	∞	∞	∞	∞	∞	∞

Visualização do algoritmo linearítmico para a LIS

$$a = \{4, 7, 1, 9, 3, 2, 6, 5, 8\}$$
$$i = 8$$

	1	2	3	4	5	6	7	8	9
$lis =$	1	2	6	∞	∞	∞	∞	∞	∞

Visualização do algoritmo linearítmico para a LIS

$$a = \{4, 7, 1, 9, 3, 2, 6, 5, 8\}$$
$$i = 8$$

	1	2	3	4	5	6	7	8	9
$lis =$	1	2	5	∞	∞	∞	∞	∞	∞

Visualização do algoritmo linearítmico para a LIS

$$a = \{4, 7, 1, 9, 3, 2, 6, 5, 8\}$$
$$i = 9$$

	1	2	3	4	5	6	7	8	9
$lis =$	1	2	5	∞	∞	∞	∞	∞	∞

Visualização do algoritmo linearítmico para a LIS

$$a = \{4, 7, 1, 9, 3, 2, 6, 5, 8\}$$
$$i = 9$$

	1	2	3	4	5	6	7	8	9
$lis =$	1	2	5	8	∞	∞	∞	∞	∞

Implementação linearítmica da LIS

```cpp
const int oo { 2000000010 };

int LIS(int N, const vector<int>& as)
{
    vector<int> lis(N + 1, oo);
    lis[0] = 0;

    auto ans = 0;

    for (int i = 0; i < N; ++i)
    {
        auto it = lower_bound(lis.begin(), lis.end(), as[i]);
        auto pos = (int) (it - lis.begin());

        ans = max(ans, pos);
        lis[pos] = as[i];
    }

    return ans;
}
```

Referências

1. **HALIM**, Steve; **HALIM**, Felix. *Competitive Programming 3*, Lulu, 2013.
2. **LAARKSONEN**, Antti. *Competitive Programmer's Handbook*, 2017.