# **Geometria Computacional**

Cadeia Monótona de Andrew

Prof. Edson Alves

Faculdade UnB Gama

#### Sumário

1. Cadeia monótona de Andrew

# Cadeia monótona de Andrew

• O algoritmo conhecido como cadeia monótona de Andrew (*Andrew's Monotone Chain Algorithm*, no original) é uma alternativa ao algoritmo de Graham para a geração do envoltório convexo

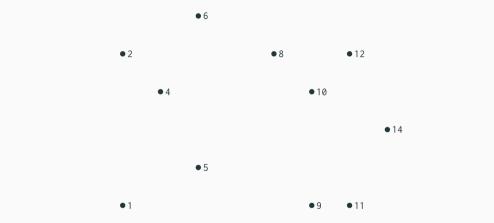
- O algoritmo conhecido como cadeia monótona de Andrew (Andrew's Monotone Chain Algorithm, no original) é uma alternativa ao algoritmo de Graham para a geração do envoltório convexo
- Este algoritmo foi proposto por Andrew em 1979

- O algoritmo conhecido como cadeia monótona de Andrew (Andrew's Monotone Chain Algorithm, no original) é uma alternativa ao algoritmo de Graham para a geração do envoltório convexo
- Este algoritmo foi proposto por Andrew em 1979
- A complexidade é a mesma do algoritmo de Graham:  $O(N \log N)$

- O algoritmo conhecido como cadeia monótona de Andrew (Andrew's Monotone Chain Algorithm, no original) é uma alternativa ao algoritmo de Graham para a geração do envoltório convexo
- Este algoritmo foi proposto por Andrew em 1979
- A complexidade é a mesma do algoritmo de Graham:  $O(N \log N)$
- Ele constrói o envoltório em duas partes: a parte superior (upper hull) e a parte inferior (lower hull)

- O algoritmo conhecido como cadeia monótona de Andrew (Andrew's Monotone Chain Algorithm, no original) é uma alternativa ao algoritmo de Graham para a geração do envoltório convexo
- Este algoritmo foi proposto por Andrew em 1979
- A complexidade é a mesma do algoritmo de Graham:  $O(N \log N)$
- Ele constrói o envoltório em duas partes: a parte superior (upper hull) e a parte inferior (lower hull)
- ullet Os pontos são ordenados por coordenada x e, em caso de empate, por coordenada y

# Exemplo de ordenação por coordenadas



**●**3 **●**7

# Implementação da rotina de comparação de pontos

```
1 #include <hits/stdc++ h>
3 using namespace std;
5 template<typename T>
6 struct Point
7 {
     T \times, y;
      bool operator<(const Point& P) const</pre>
10
          return x == P.x ? v < P.v : x < P.x:
14 };
16 template<typename T>
17 T D(const Point<T>& P, const Point<T>& Q, const Point<T>& R)
18 {
      return (P.x * 0.y + P.y * R.x + 0.x * R.y) - (R.x * 0.y + R.y * P.x + 0.x * P.y);
19
20 }
```

• O envoltório convexo é gerado de forma semelhante ao procedimento usado no algoritmo de Graham

- O envoltório convexo é gerado de forma semelhante ao procedimento usado no algoritmo de Graham
- $\bullet\,$  O ponto de partida é o ponto mais à esquerda, com menor coordenada y

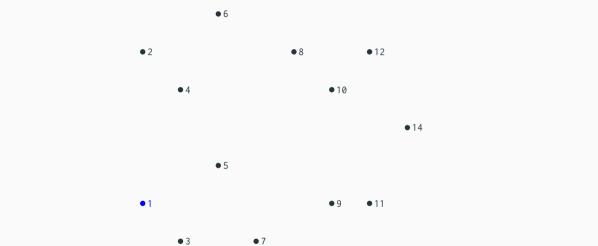
- O envoltório convexo é gerado de forma semelhante ao procedimento usado no algoritmo de Graham
- ullet O ponto de partida é o ponto mais à esquerda, com menor coordenada y
- O lower hull é gerado empilhando os pontos de acordo com a ordenação, desde que o novo ponto e os dois últimos elementos da pilha mantenham a orientação anti-horária, ou que a pilha tenha menos do que dois elementos

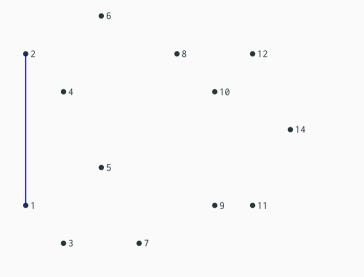
- O envoltório convexo é gerado de forma semelhante ao procedimento usado no algoritmo de Graham
- ullet O ponto de partida é o ponto mais à esquerda, com menor coordenada y
- O lower hull é gerado empilhando os pontos de acordo com a ordenação, desde que o novo ponto e os dois últimos elementos da pilha mantenham a orientação anti-horária, ou que a pilha tenha menos do que dois elementos
- $\bullet\,$  Para gerar o  $upper\;hull,$  é preciso começar do ponto mais à direita, com maior coordenada y

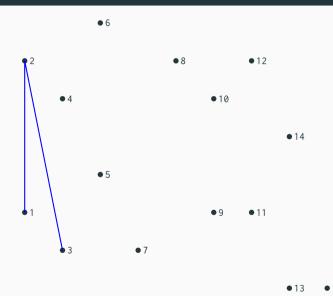
- O envoltório convexo é gerado de forma semelhante ao procedimento usado no algoritmo de Graham
- ullet O ponto de partida é o ponto mais à esquerda, com menor coordenada y
- O lower hull é gerado empilhando os pontos de acordo com a ordenação, desde que o novo ponto e os dois últimos elementos da pilha mantenham a orientação anti-horária, ou que a pilha tenha menos do que dois elementos
- $\bullet\,$  Para gerar o  $upper\;hull,$  é preciso começar do ponto mais à direita, com maior coordenada y
- A rotina é idêntica à usado no lower hull: basta processar os pontos do maior para o menor, de acordo com a ordenação

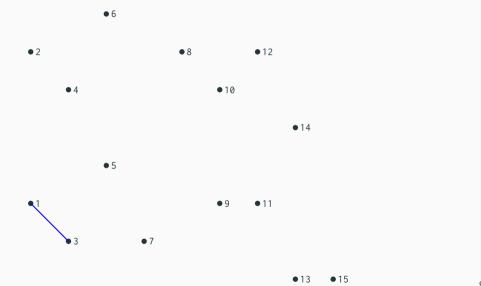
- O envoltório convexo é gerado de forma semelhante ao procedimento usado no algoritmo de Graham
- ullet O ponto de partida é o ponto mais à esquerda, com menor coordenada y
- O lower hull é gerado empilhando os pontos de acordo com a ordenação, desde que o novo ponto e os dois últimos elementos da pilha mantenham a orientação anti-horária, ou que a pilha tenha menos do que dois elementos
- $\bullet\,$  Para gerar o  $upper\;hull,$  é preciso começar do ponto mais à direita, com maior coordenada y
- A rotina é idêntica à usado no lower hull: basta processar os pontos do maior para o menor, de acordo com a ordenação
- Ao final as duas partes devem ser unidas

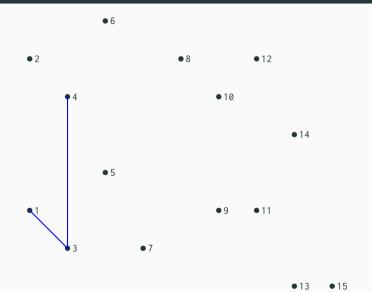
- O envoltório convexo é gerado de forma semelhante ao procedimento usado no algoritmo de Graham
- ullet O ponto de partida é o ponto mais à esquerda, com menor coordenada y
- O lower hull é gerado empilhando os pontos de acordo com a ordenação, desde que o novo ponto e os dois últimos elementos da pilha mantenham a orientação anti-horária, ou que a pilha tenha menos do que dois elementos
- $\bullet\,$  Para gerar o  $upper\;hull,$  é preciso começar do ponto mais à direita, com maior coordenada y
- A rotina é idêntica à usado no lower hull: basta processar os pontos do maior para o menor, de acordo com a ordenação
- Ao final as duas partes devem ser unidas
- O ponto final do lower hull deve ser descartado, uma vez que é idêntico ao ponto inicial do upper hull

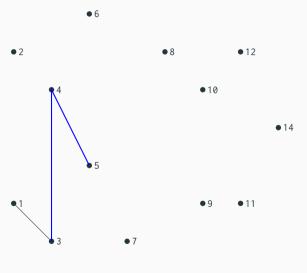


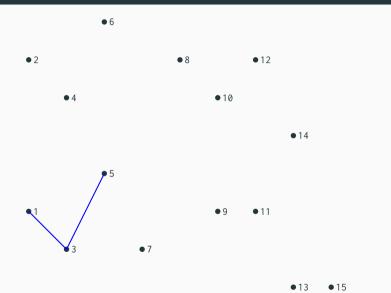


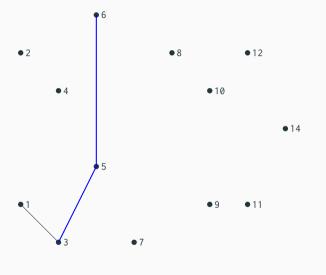




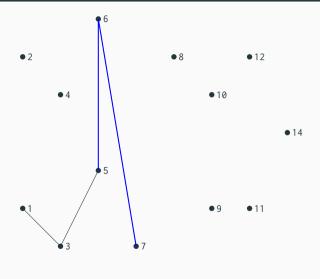




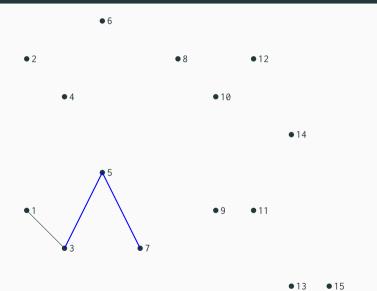


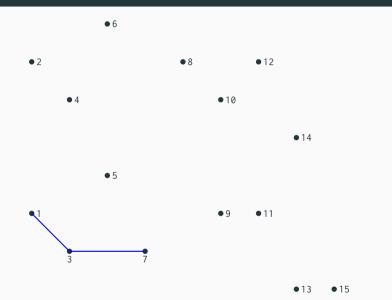


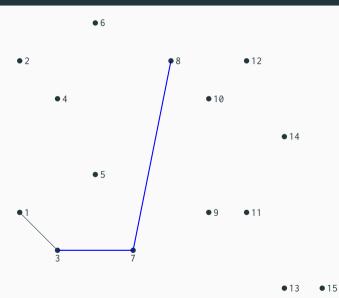
●13 ●15

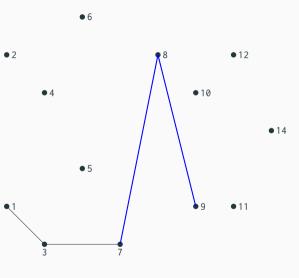


●13 ●15

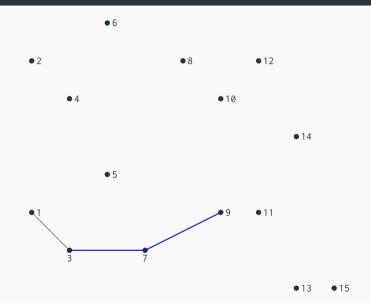


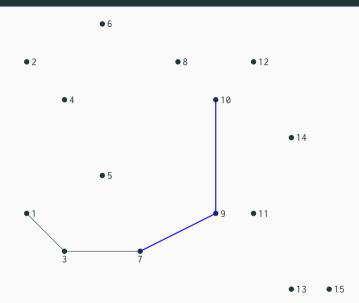


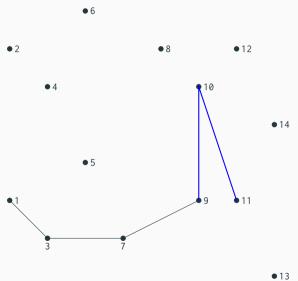


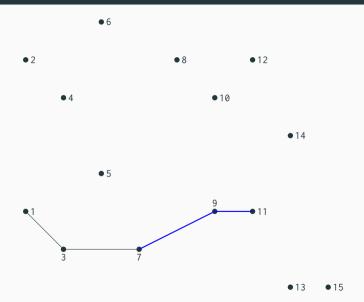


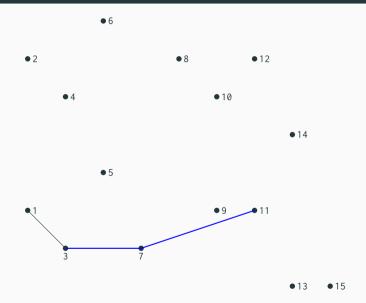
●13 ●15

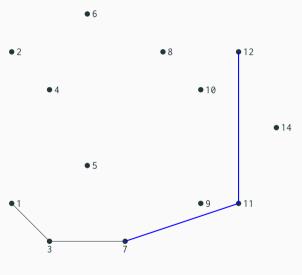


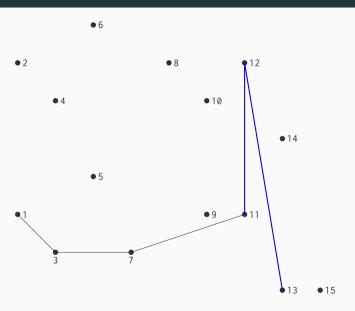


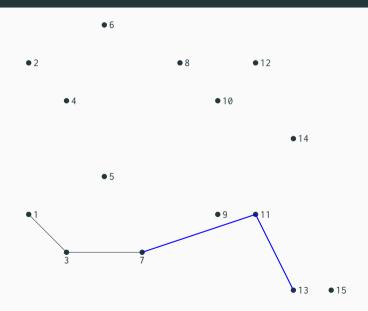


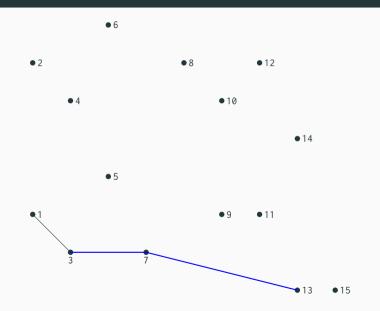


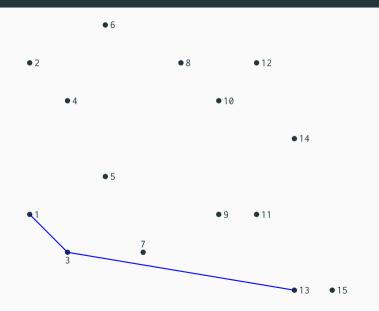


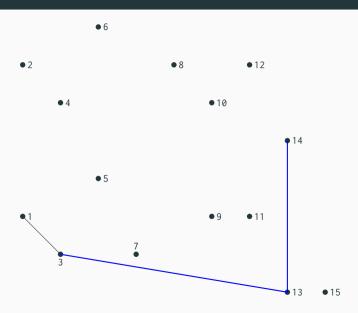


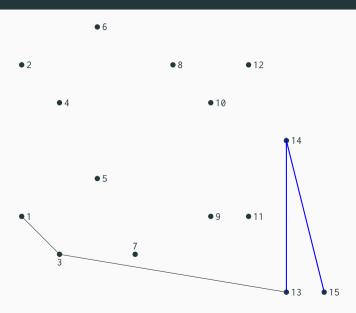


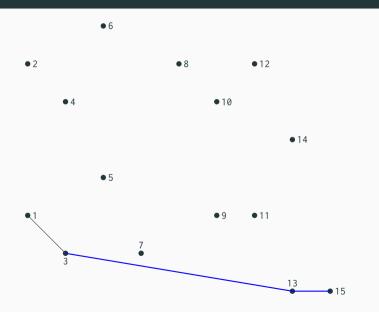


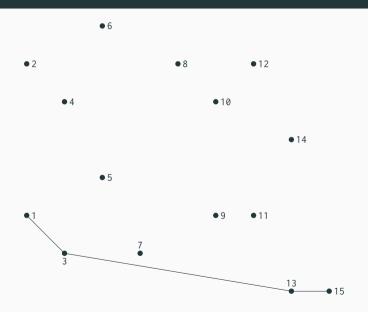












## Implementação da geração do envoltório convexo

```
22 template<typename T>
23 vector<Point<T>> make_hull(const vector<Point<T>>& points, vector<Point<T>>& hull)
24 {
      for (const auto& p : points)
25
26
          auto size = hull.size();
28
          while (size >= 2 and D(hull[size - 2], hull[size - 1], p) <= 0)</pre>
29
30
              hull.pop_back();
31
              size = hull.size();
32
34
          hull.push_back(p):
35
36
37
      return hull;
38
39 }
```

## Implementação da geração do envoltório convexo

```
42 vector<Point<T>> monotone_chain(const vector<Point<T>>& points)
43 {
      vector<Point<T>> P(points);
44
45
      sort(P.begin(), P.end());
46
47
      vector<Point<T>> lower, upper:
48
49
      lower = make_hull(P, lower);
50
51
      reverse(P.begin(), P.end());
52
      upper = make_hull(P, upper);
54
55
      lower.pop_back();
56
      lower.insert(lower.end(), upper.begin(), upper.end());
57
58
      return lower:
59
60 }
```

#### Referências

- 1. **ANDREW**, A. M. *Another Efficient Algorithm for Convex Hulls in Two Dimensions*. Information Processing Letters vol. 9, pg. 216-219, 1979.
- 2. **DE BERG**, Mark. *Computational Geometry: Algorithms and Applications*, Springer, 3rd edition, 2008.
- 3. HALIM, Felix; HALIM, Steve. Competitive Programming 3, 2010.
- 4. LAAKSONEN, Antti. Competitive Programmer's Handbook, 2018 (Open Access).
- 5. **O'ROURKE**, Joseph. *Computational Geometry in C*, Cambridge University Press, 2nd edition, 1998.