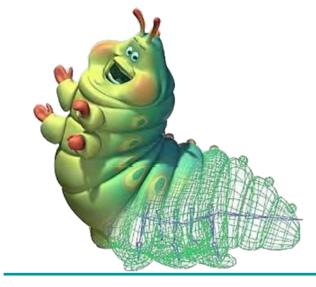
Departamento de Sistemas e Computação – FURB Curso de Ciência da Computação Disciplina de Processamento de imagens

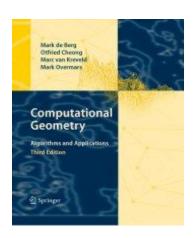
# Triangularização de Delaunay



Grupo de Processamento de Imagens, Análise de dados, Robótica e Simulação computacional

Prof. Aurélio Hoppe aureliof@furb.br http://www.inf.furb.br/~aurelio/

### Bibliografia



#### Computational geometry: algorithms and applications

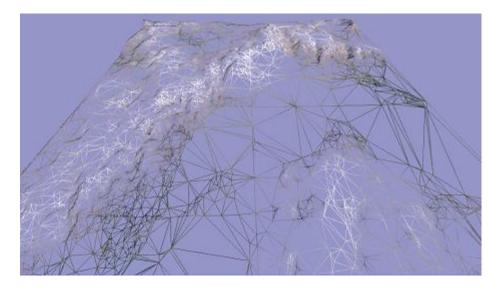
Mark Berg

New York: Springer, 2000, 367p.

# TRIANGULAÇÕES DE DELAUNAY [TERRENOS]

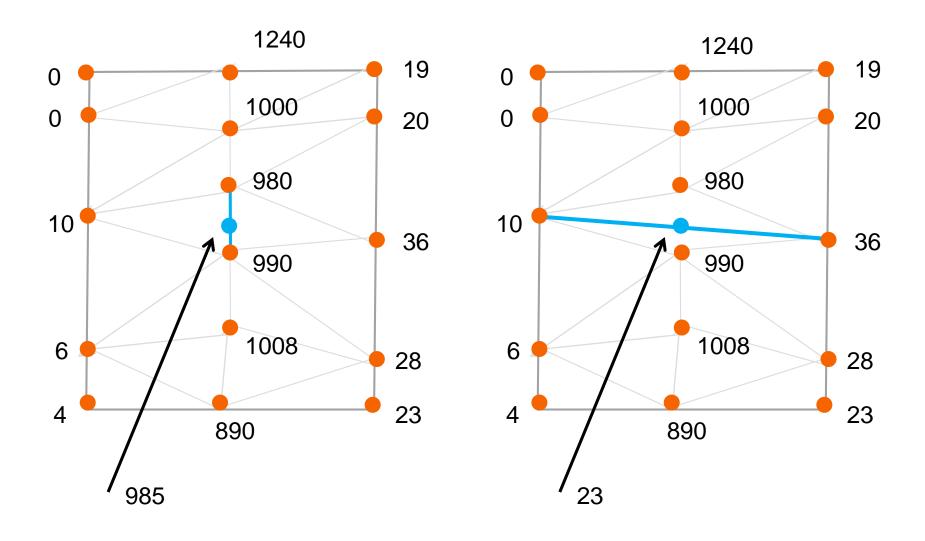


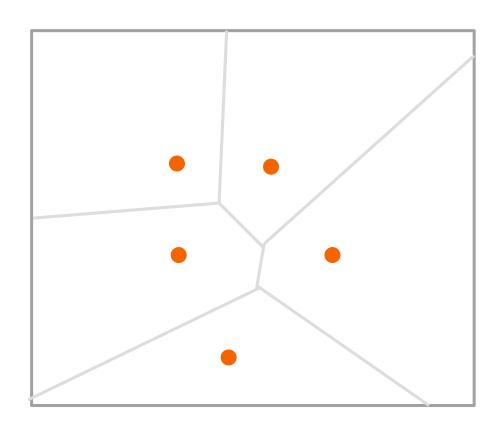
Superfície original



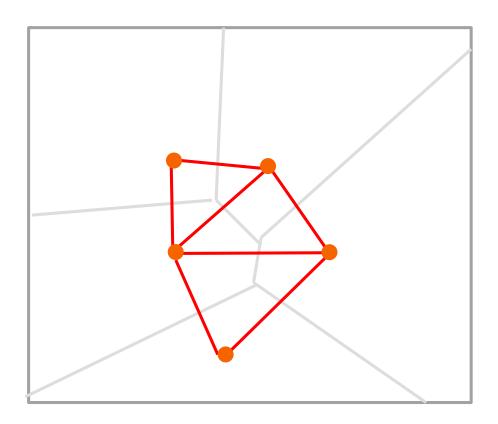
Representação por triângulo

# TRIANGULAÇÕES DE DELAUNAY [TERRENOS]

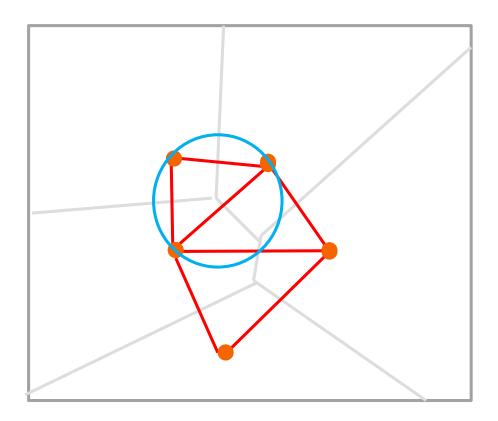




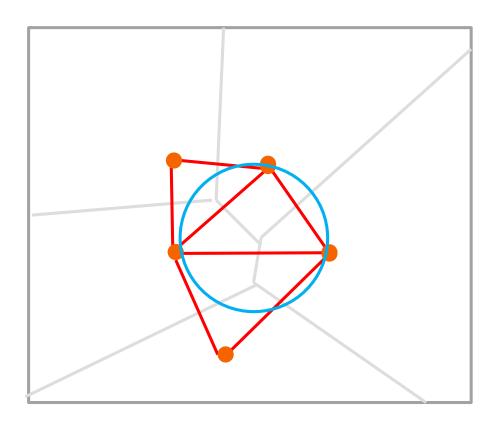
Conectar os sítios cujas células são vizinhas



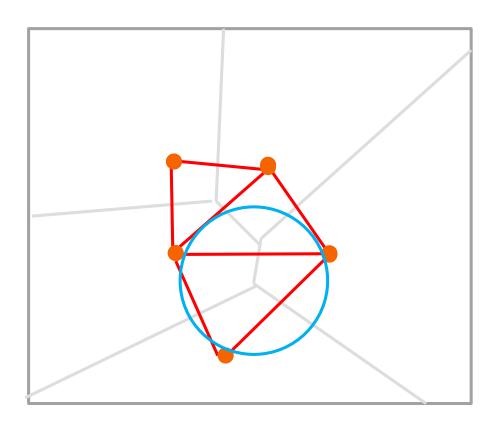
De circuncírculo de cada triangulo não possui nenhum vértice!



De circuncírculo de cada triangulo não possui nenhum vértice!

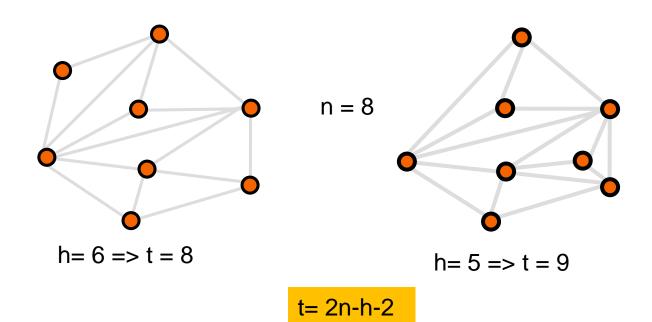


De circuncírculo de cada triangulo não possui nenhum vértice!



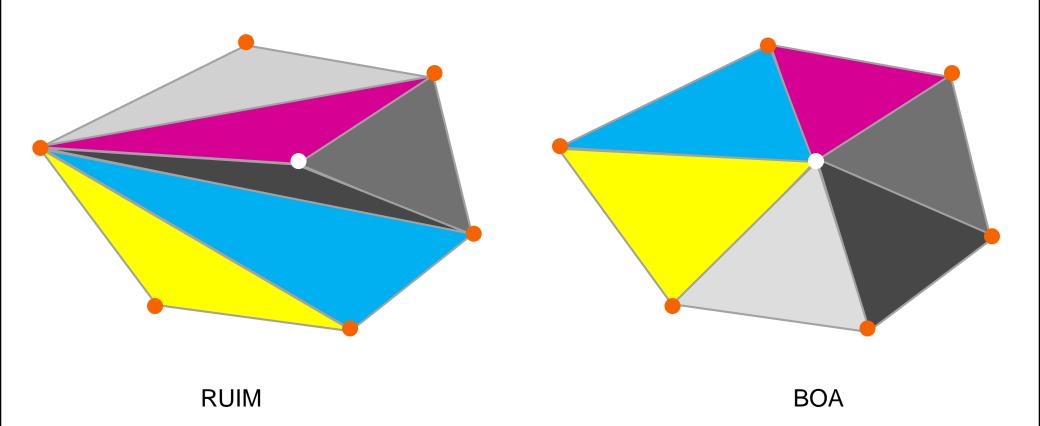
### NÚMERO DE TRIÂNGULOS

Do número de triângulos de uma triangulação de novértices depende do número de vértices homa envoltória convexa.



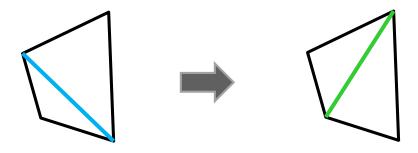
### QUALIDADE DAS TRIANGULAÇÕES

▶ Dado um conjunto de pontos em um plano  $P = \{p1, p2, ..., pn\}$ 



### MELHORANDO UMA TRIANGULAÇÃO

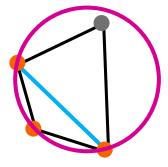
Em qualquer quadrilátero, um flip de arestas é possível. Se este flip melhorar a triangulação localmente, então ele melhora a triangulação globalmente.

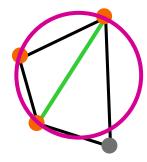


Se um flip de aresta melhora uma triangulação, então a primeira aresta é considerada ilegal.

#### **ARESTAS ILEGAIS**

- ▶ LEMA: Uma aresta pq é ilegal se e somente se um dos seus vértices opostos está contido no círculo definido pelos outros dois.
- ▶ PROVA: Usando teorema de Thales

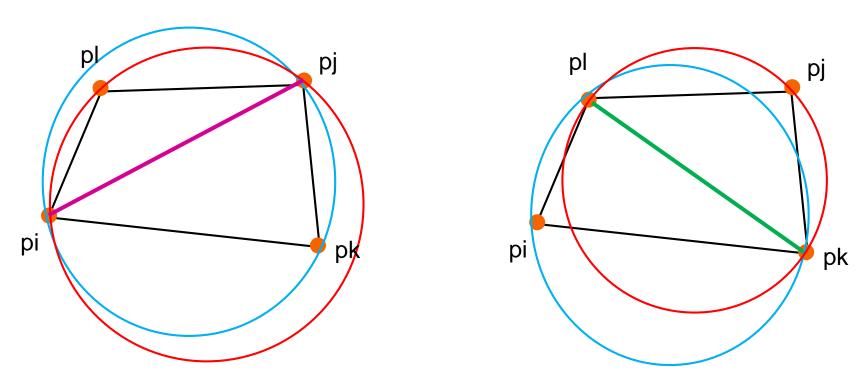




### TEOREMAS DE TRIANGULAÇÕES DE DELAUNAY

- ▶ TEOREMA: Seja P um conjunto de pontos:
  - □ 3 pontos pi, pj, pk de P são vértices de uma mesma face da triangulação de Delaunay se e somente se o circulo pi, pj, pk não contem nenhum ponto no seu interior
  - 2 pontos pi, pj formam uma aresta da triangulação de Delaunay se e somente se existe um disco fechado C que contem pi e pj e mais nenhum ponto

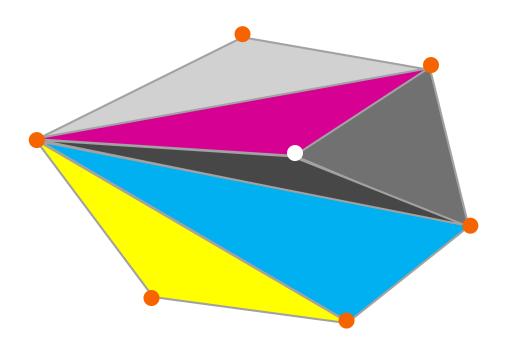
### TEOREMAS DE TRIANGULAÇÕES DE DELAUNAY



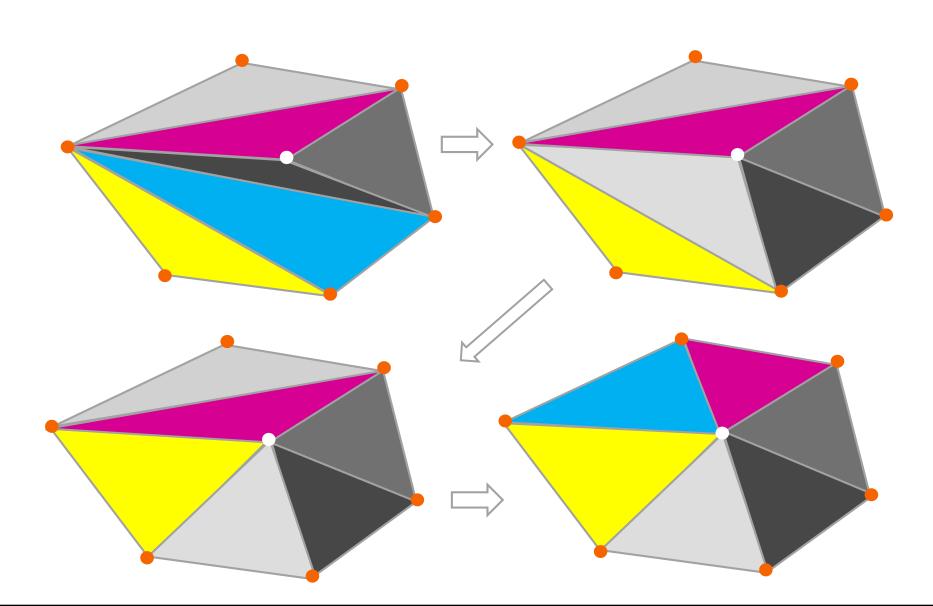
▶ TEOREMA: Seja P um conjunto de pontos, e T uma triangulação de P. T é uma triangulação de Delaunay de P se e somente se o "circuncírculo" de cada triangulo de T não possui nenhum ponto P no seu interior

# ALGORITMO O(N<sup>4</sup>) PARA CÁLCULO DA TRIANGULAÇÃO DE DELAUNAY

- Repita até não ser mais possível melhorar:
  - Selecione 3 sites a, b, c
  - Se o circuncírculo por a, b e c não contém outros sítios, mantenha o triângulo definido por a, b e c

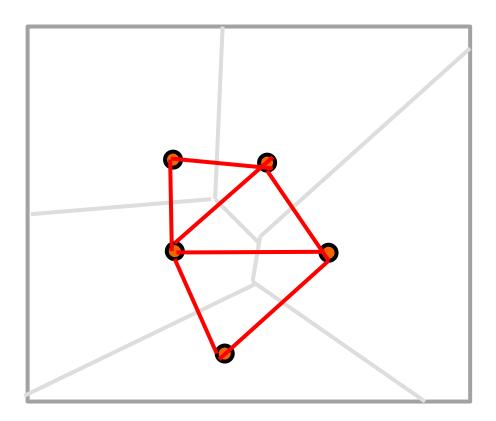


# ALGORITMO O(N<sup>4</sup>) PARA CÁLCULO DA TRIANGULAÇÃO DE DELAUNAY



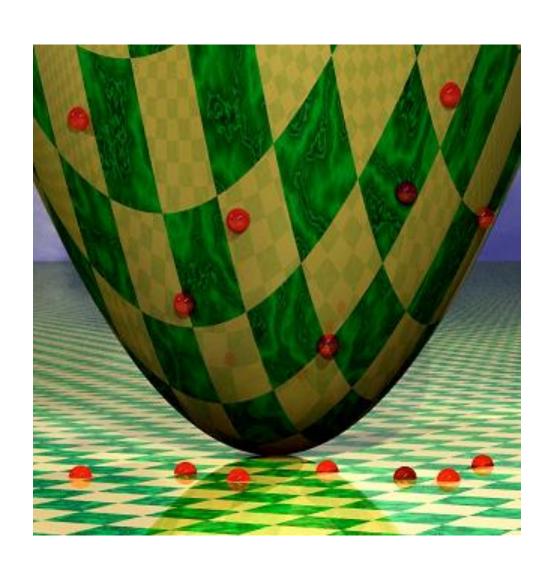
### TRIANGULAÇÃO DE DELAUNAY POR DUALIDADE

 Crie o dual do Diagrama de Voronoi conectando dois sítios vizinhos no diagrama de Voronoi - tempo O(nlogn)

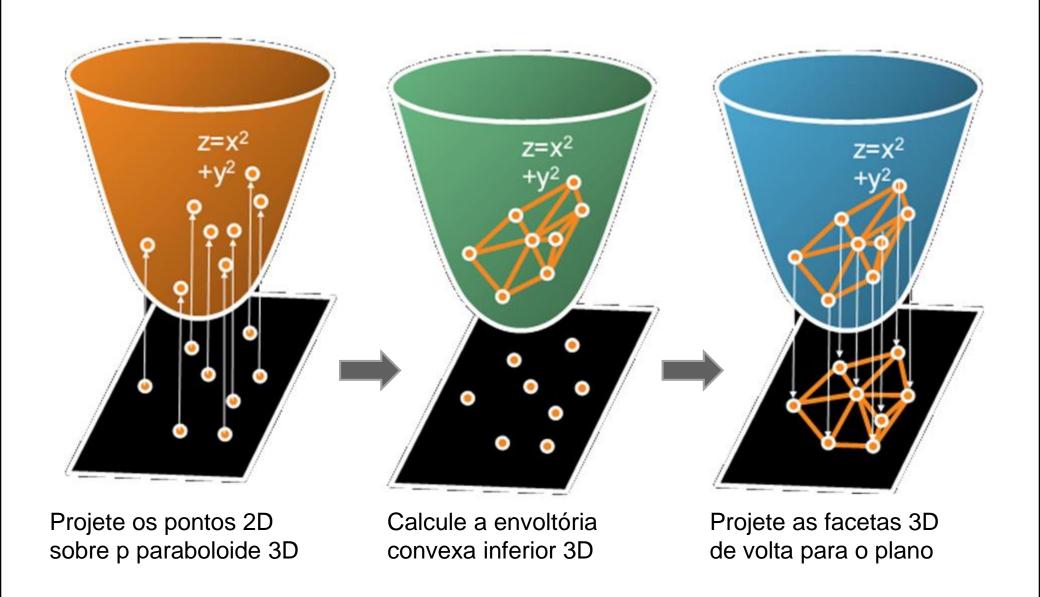


http://www.diku.dk/hjemmesider/studerende/duff/Fortune/

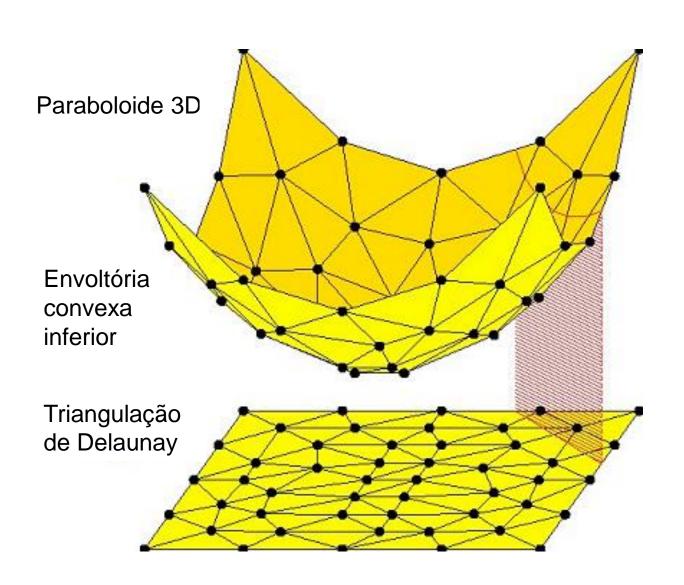
### LIFTING MAP



#### LIFTING MAP

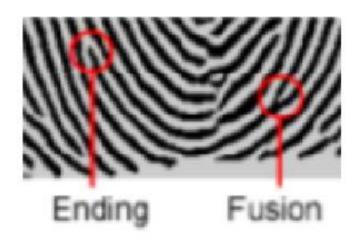


### LIFTING MAP



A característica de unicidade de uma digital se dá pela quantidade e posicionamento das "minúcias





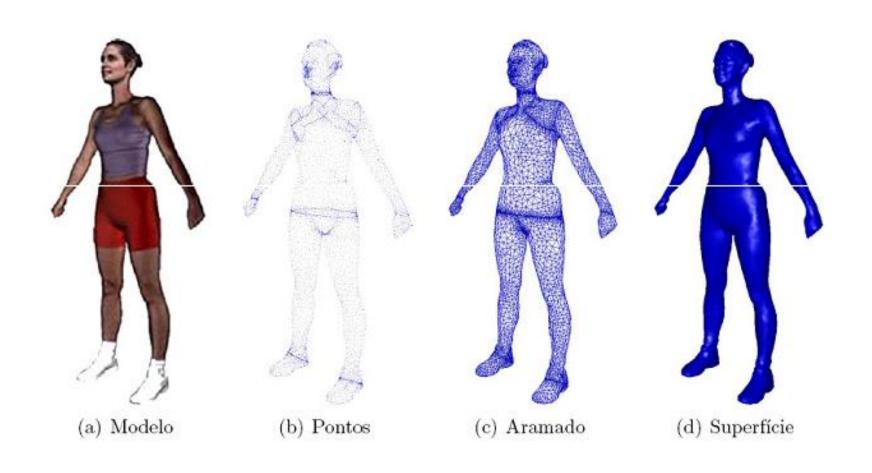
Triangular os pontos correspondentes as minúcias utilizando Delaunay



### Scanner Antropométrico



### Scanner Antropométrico



#### Planejamento e movimentação de robôs

