

Otoczka wypukła dla zbioru punktów w przestrzeni dwuwymiarowej

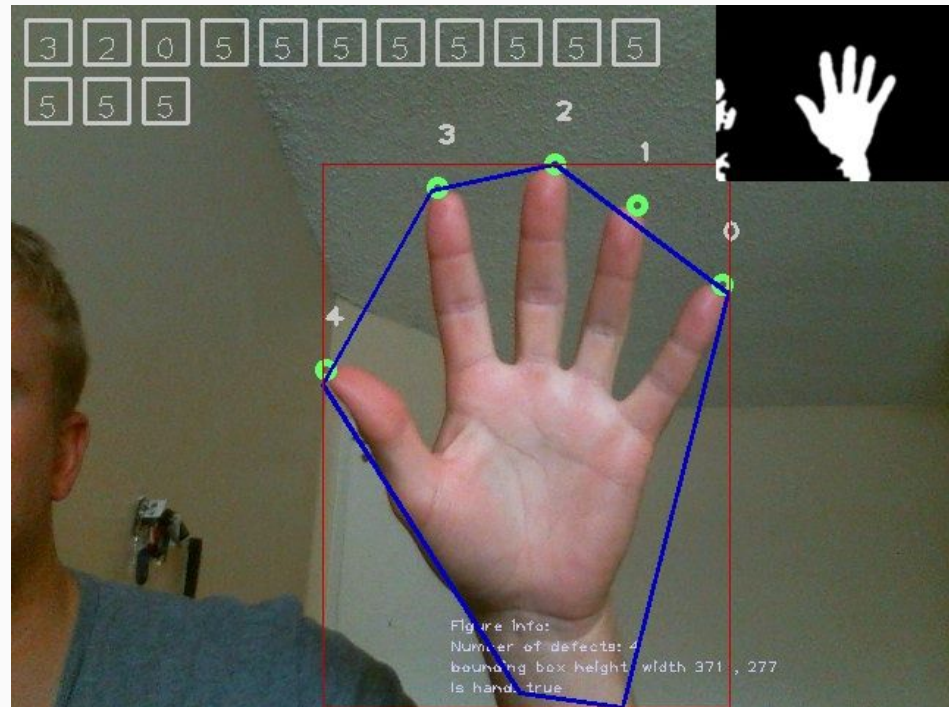
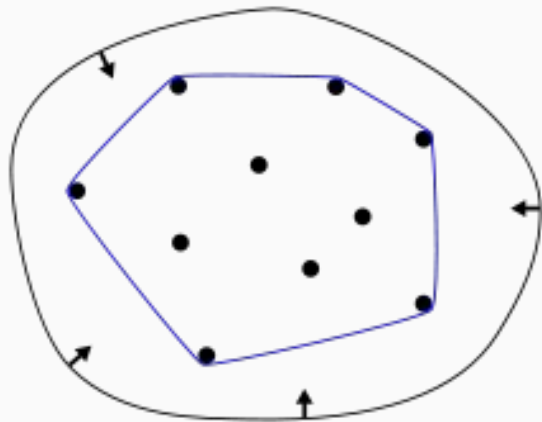
Wojciech Dymek



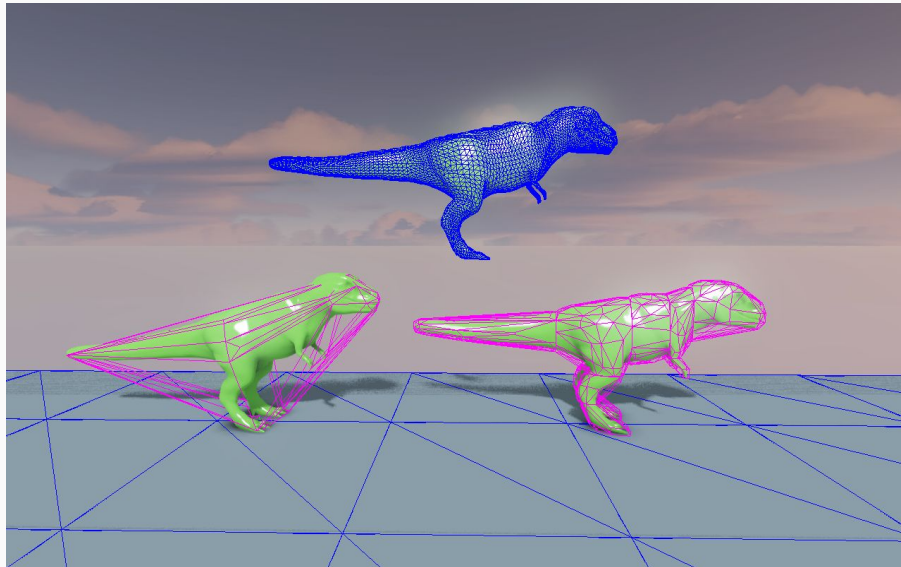
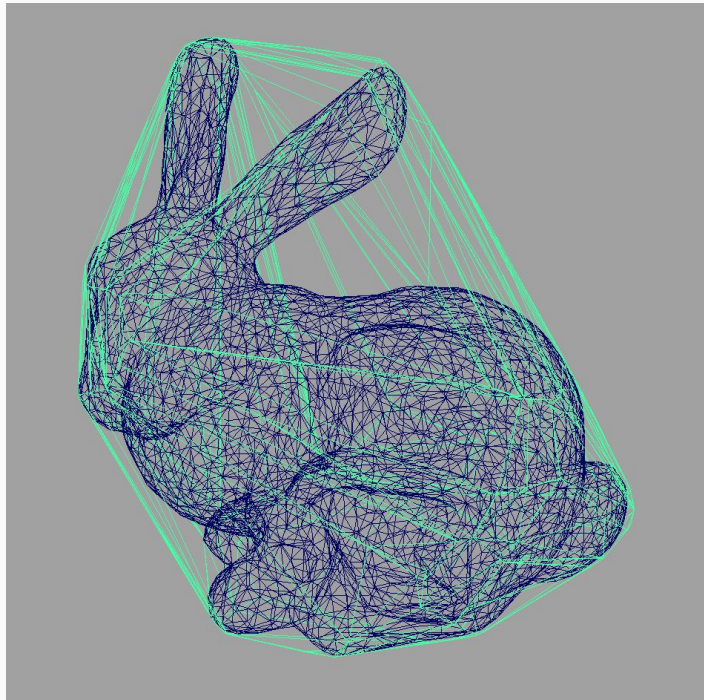
Agenda

- Otoczka wypukła
- Algorytmy:
 - **dziel i rządź**
 - **QuickHull**
 - **Chan**
- Bibliografia

Otoczka wypukła

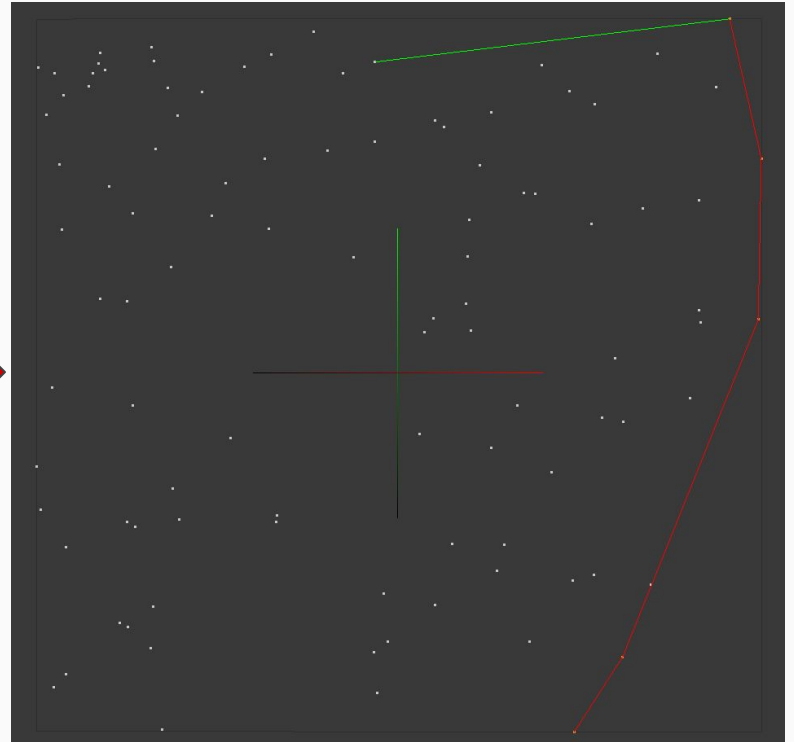
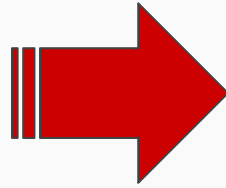
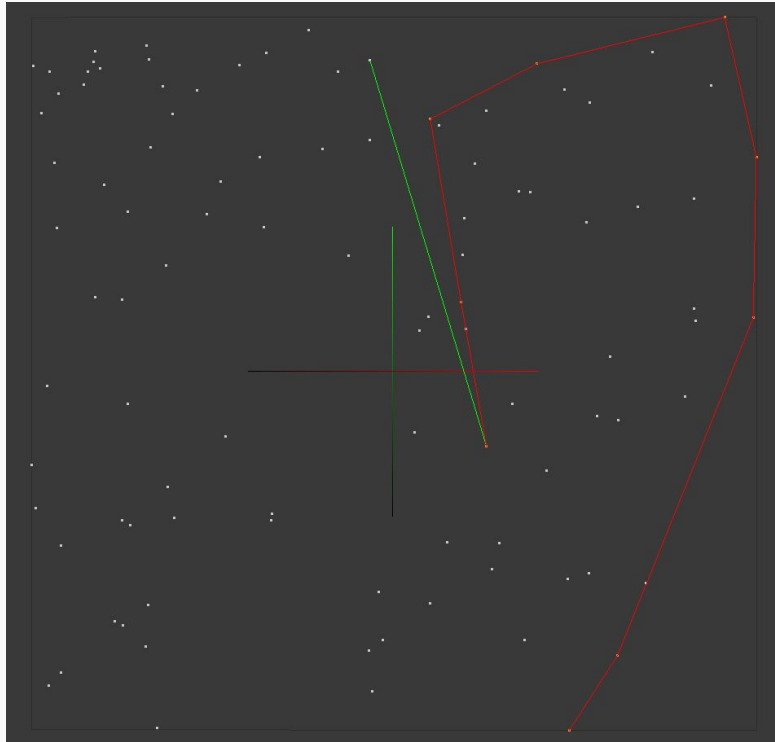


Otoczka wypukła

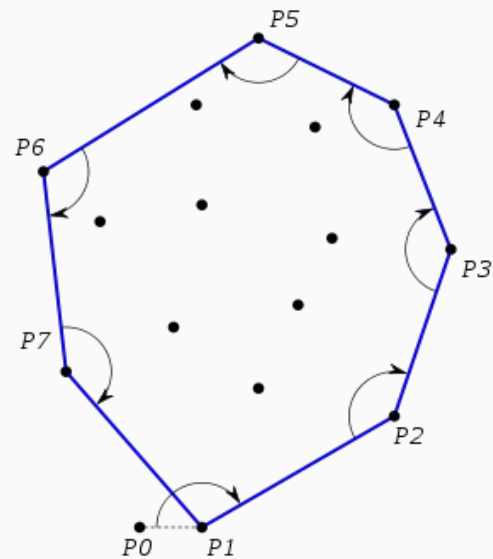
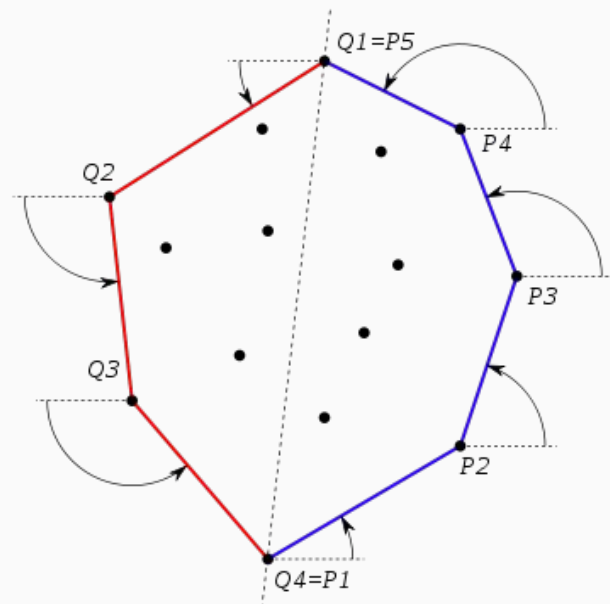


<https://www.toptal.com/game/video-game-physics-part-ii-collision-detection-for-solid-objects>

Algorytm Grahama



Algorytm Jarvisa



Algorytm Divide And Conquer

S - wejściowy zbiór punktów

k - zadana stała

$F=\{S\}$

1. Dopóki którykolwiek zbiór z F jest większy niż stała k, podziel zbiór ze względu na medianę x-owych współrzędnych
2. Wyznacz otoczki zbiorów z F
3. Sklej otoczki

Algorytm QuickHull

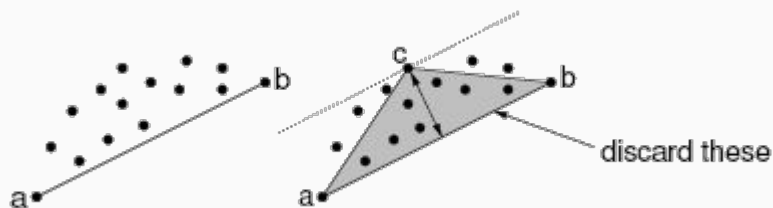
S - wejściowy zbiór punktów

1. wybierz a - skrajnie lewy punkt oraz b - skrajnie prawy punkt
2. podziel zbiór S na dwa podzbiory:
 A - zbiór punktów znajdujących się nad prostą ab
 B - zbiór punktów znajdujących się pod prostą ab
3. wykonaj:
 $CH_A \leftarrow \text{QuickHull}(A, ab)$
 $CH_B \leftarrow \text{QuickHull}(B, ab)$
4. wynikiem algorytmu jest $CH_A + a + CH_B + b$

Algorytm QuickHull

QuickHull(P , ab):

1. $c \leftarrow$ punkt z P najbardziej odległy od prostej ab
2. $P_{ac} \leftarrow$ zbiór punktów leżących na lewo od prostej ac
3. $P_{cb} \leftarrow$ zbiór punktów leżących na lewo od prostej cb
4. $CH_{ac} \leftarrow \text{QuickHull}(P_{ac}, ac)$
5. $CH_{cb} \leftarrow \text{QuickHull}(P_{cb}, cb)$
6. zwróć $CH_{cb} + c + CH_{ac}$

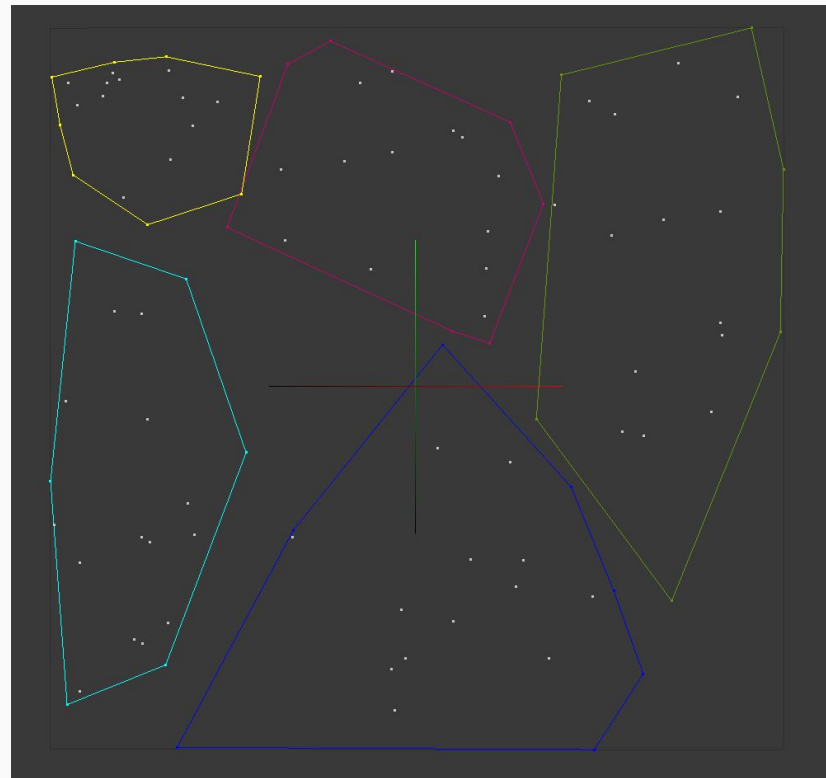


Algorytm Chan'a

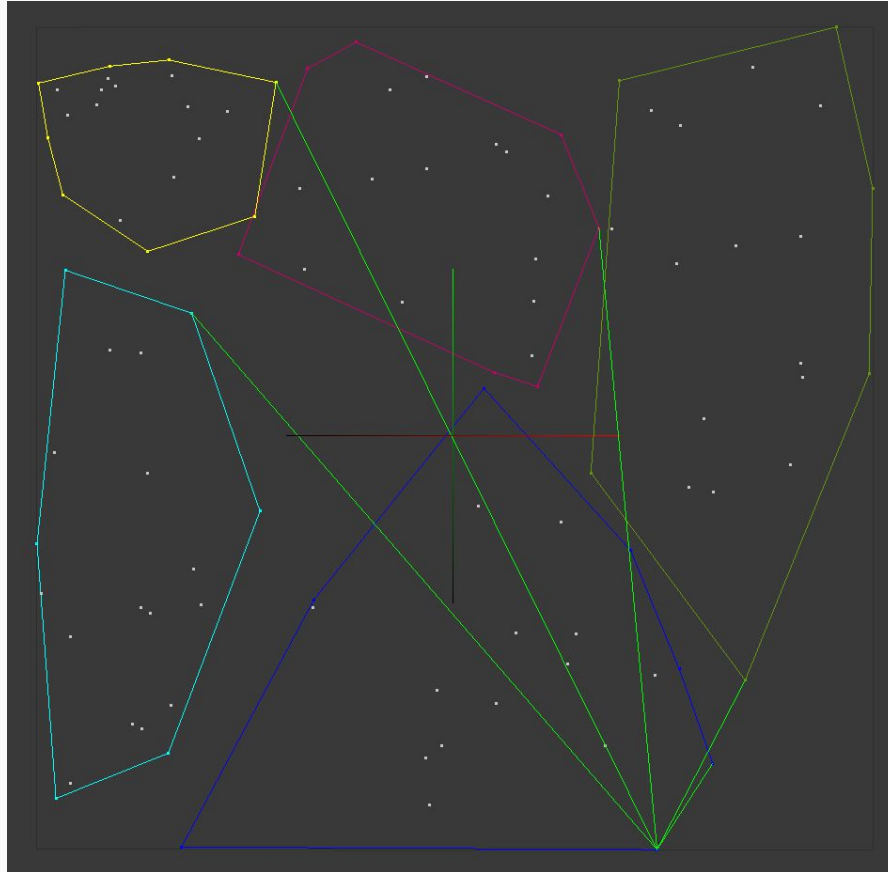
S - wejściowy zbiór punktów

m - zadana stała (najlepiej rozmiar otoczki)

1. Podziel zbiór S na m -elementowe podzbiory
2. Wyznacz otoczki dla podzbiorów używając algorytmu Grahama
3. Uruchomić algorytm Jarvisa dla grup



Algoritm Chan'a



http://geomalgorithms.com/a15-_tangents.html

<http://tomswitzer.net/2010/12/2d-convex-hulls-chans-algorithm/>

Algytm Chan'a

```
def _rtangent(hull, p):  
    # Return the index of the point in hull that the right tangent line from p to hull touches.  
    l, r = 0, len(hull)  
    l_prev = turn(p, hull[0], hull[-1])  
    l_next = turn(p, hull[0], hull[(l + 1) % r])  
    while l < r:  
        c = (l + r) / 2  
        c_prev = turn(p, hull[c], hull[(c - 1) % len(hull)])  
        c_next = turn(p, hull[c], hull[(c + 1) % len(hull)])  
        c_side = turn(p, hull[l], hull[c])  
        if c_prev != TURN_RIGHT and c_next != TURN_RIGHT:  
            return c  
        elif c_side == TURN_LEFT and (l_next == TURN_RIGHT or l_prev == l_next) or c_side == TURN_RIGHT and c_prev == TURN_RIGHT:  
            r = c # Tangent touches left chain  
        else:  
            l = c + 1 # Tangent touches right chain  
            l_prev = -c_next # Switch sides  
            l_next = turn(p, hull[l], hull[(l + 1) % len(hull)])  
    return l
```

- <https://pl.wikipedia.org/wiki/Quickhull>
- http://geomalgorithms.com/a15-_tangents.html
- <http://tomswitzer.net/2010/12/2d-convex-hulls-chans-algorithm/>
- <http://simena86.github.io/blog/2013/08/12/hand-tracking-and-recognition-with-opencv/>