Convex Hull Trick

Bukan Convex Hull Biasa!

William Gozali Pelatnas 3 TOKI 2015

Soal – SPOJ ACQUIRE

- Ada N tanah $(1 \le N \le 10^5)$
- Tanah ke-i berukuran w[i]*h[i] $(1 \le w[i],h[i] \le 10^5)$
- Harga tanah == luas tanah
- Ada program diskon, jika membeli tanah {a, b, c, ...}, harganya:

```
max(w[a],w[b],w[c],...) * max(h[a], h[b], h[c], ...)
```

 Kita mau membeli semua tanah, tentukan pengelompokkan cara pembelian tanah, supaya total harganya minimum!

Contoh

- N = 5
- 100*1
- 2*1
- 15*15
- 20*5
- 1*100

Solusi:

- 100*1, 2*1, harga=100
- 1*100, harga=100
- 15*15, 20*5, harga=300

Total = 500 (minimum)

Observasi 1...

Jika ada tanah dengan ukuran:

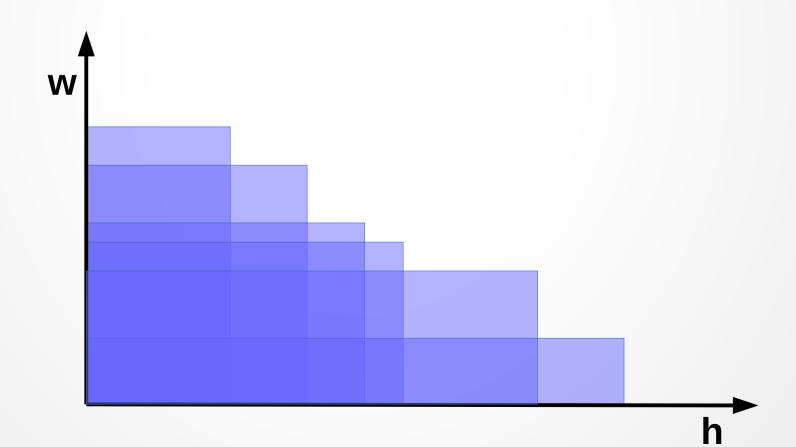
- 10*3
- 8*1

Maka tanah 8*1 "gratis", karena bisa diserap ke tanah 10*3

Jadi bisa kita sort ukuran tanah berdasarkan w, lalu buang semua tanah "gratis". Pembuangan secara efisien bisa menggunakan struktur data BIT

Observasi 2...

Jika semua tanah "gratis" sudah diserap:



Observasi 2... (lanj.)

Yang tersisa adalah tanah-tanah w[1]*h[1], w[2]*h[2], w[3]*h[3], ... dengan sifat:

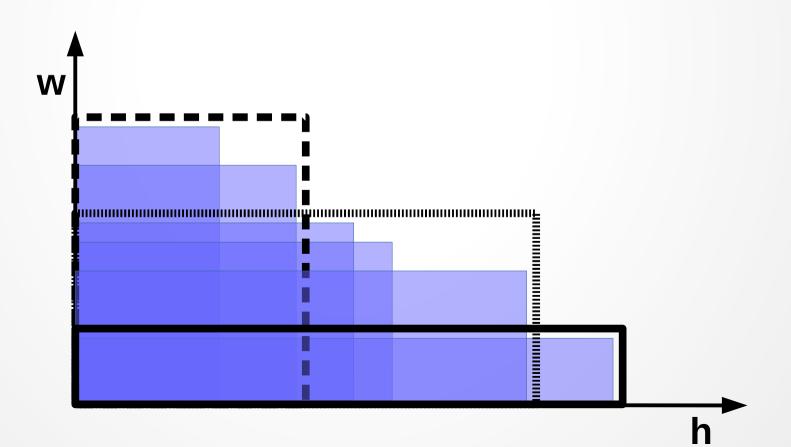
- w[1] < w[2] < w[3] < ...
- h[1] > h[2] > h[3] > ...

Kenapa?

- Karena jika ada i < j, lalu w[i] < w[j] dan h[i] <= h[j], maka w[i]*h[i] harusnya sudah diserap oleh w[j]*h[j]
 - Jadi tidak mungkin ada kasus begitu

Observasi 3...

 Untuk meminimalkan harga, pengelompokkan pasti secara konsekutif (jika sudah sorted berdasarkan w atau h)



Solusi DP O(N²)

Berdasarkan 3 observasi itu, bisa dibuat DP:

$$dp(u) = \min_{1 \le i \le u} (h[i] * w[u] + dp(i-1))$$

- Dengan dp(u) = biaya minimal pembelian tanah 1, 2, 3, ..., u
- Tentu saja dp(0) = 0
- Ingat bahwa:
 - w[1] < w[2] < w[3] < ...
 - -h[1] > h[2] > h[3] > ...

Sudut Pandang Berbeda

 Modelkan setiap fungsi biaya sebagai fungsi garis:

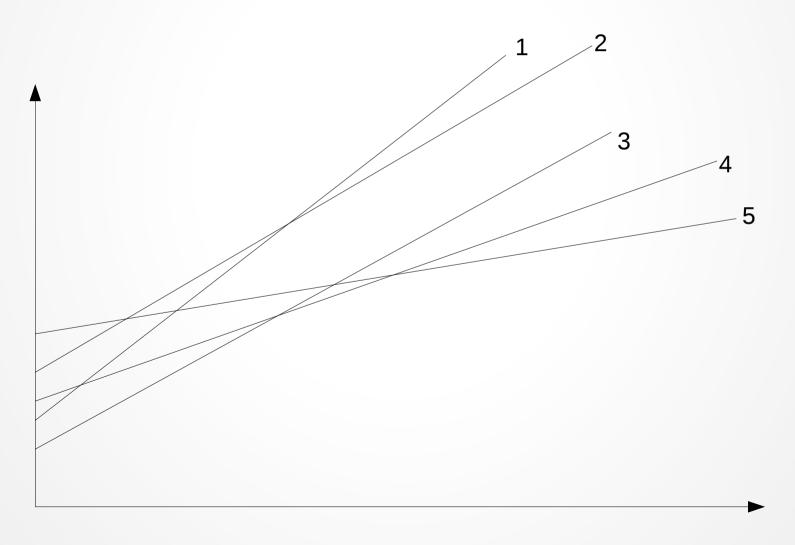
$$dp(u) = \min_{1 \le i \le u} (h[i] * w[u] + dp(i-1))$$

$$dp(u) = \min_{1 \le i \le u} (m_i x + c_i)$$

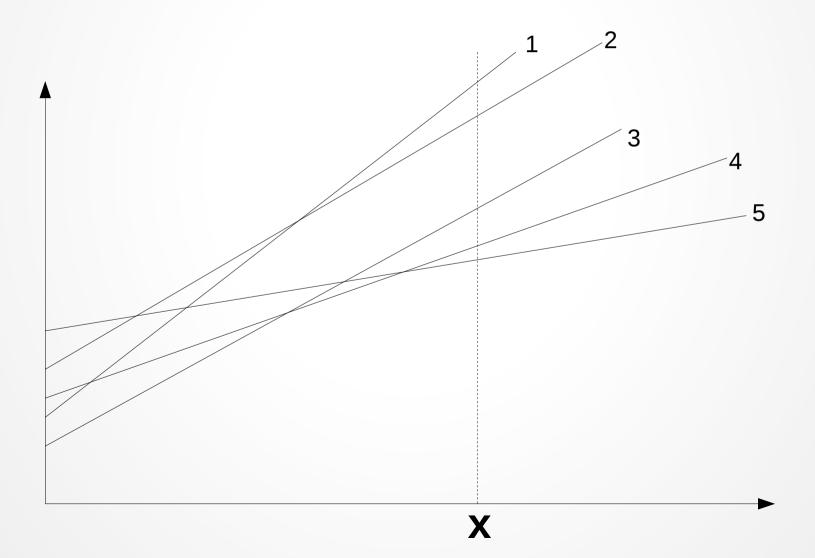
$$dp(u) = \min_{1 \le i \le u} (m_i x + c_i)$$

- Kini masalah yang dihadapi adalah:
 - Diberikan sejumlah persamaan garis, dari yang ke-1 sampai ke-(x-1)
 - Persamaan garis ke-i punya gradien m_i
 dan konstanta c_i
 - Cari nilai y terkecil untuk suatu nilai x!

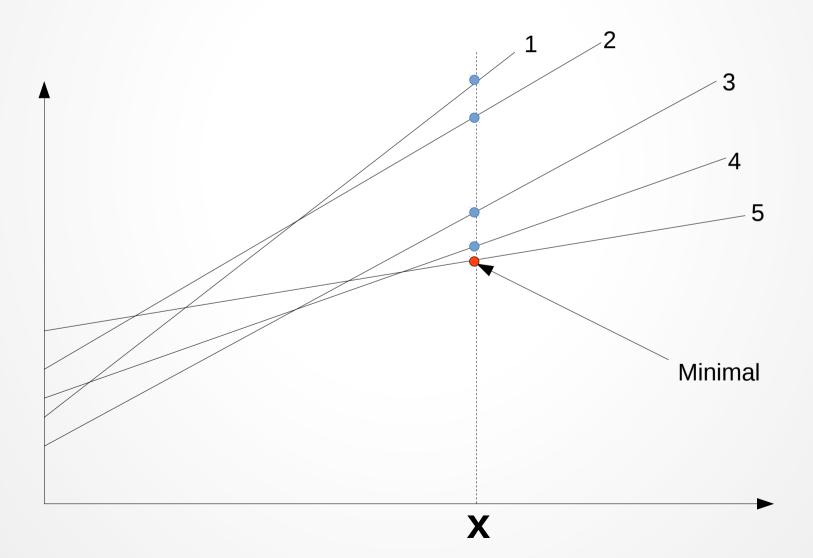
$$dp(u) = \min_{1 \le i \le u} (m_i x + c_i)$$



$$dp(u) = \min_{1 \le i \le u} (m_i x + c_i)$$



$$dp(u) = \min_{1 \le i \le u} (m_i x + c_i)$$

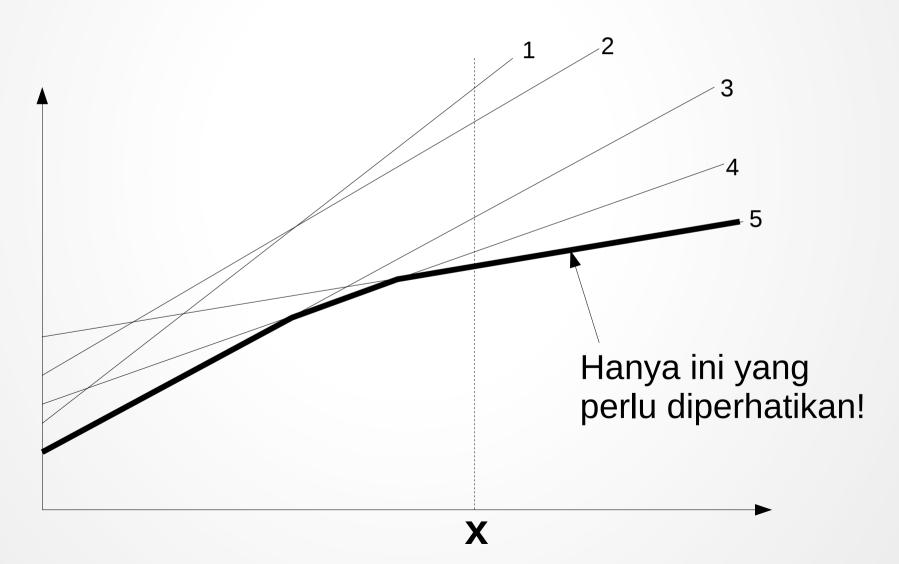


Apakah Lebih Efisien?

- Iterasi satu per satu pada seluruh persamaan garis sama saja O(N²), seperti solusi DP sebelumnya
- Tapi, sebenarnya hanya beberapa garis saja yang perlu diperhatikan

Garis-Garis penting

$$dp(u) = \min_{1 \le i \le u} (m_i x + c_i)$$



Observasi 4...

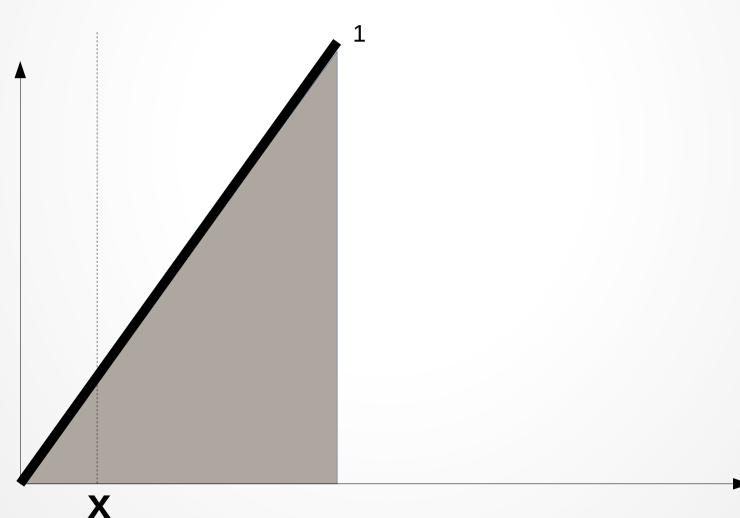
- Ketika mengisi dp(1), dp(2), dp(3), ..., nilai x yang diuji untuk pencarian nilai y minimum selalu meningkat, sementara gradien garis selalu menurun.
- Ingat bahwa pada dp(u):

```
x = w[u] dan w[1] < w[2] < w[3] < ...

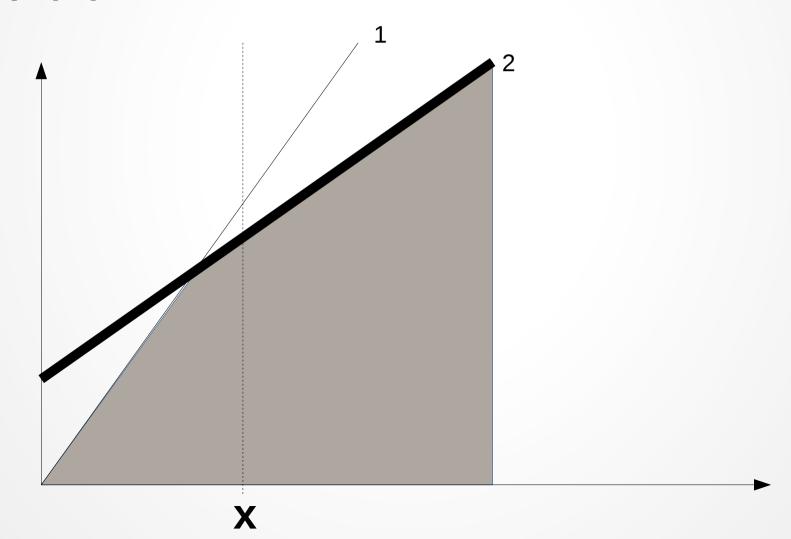
m_i = h[i] dan h[1] > h[2] > h[3] > ...
```

- Kita bisa memelihara "convex hull" sambil mengisi tabel DP
- Istilah lebih tepat → lower envelope

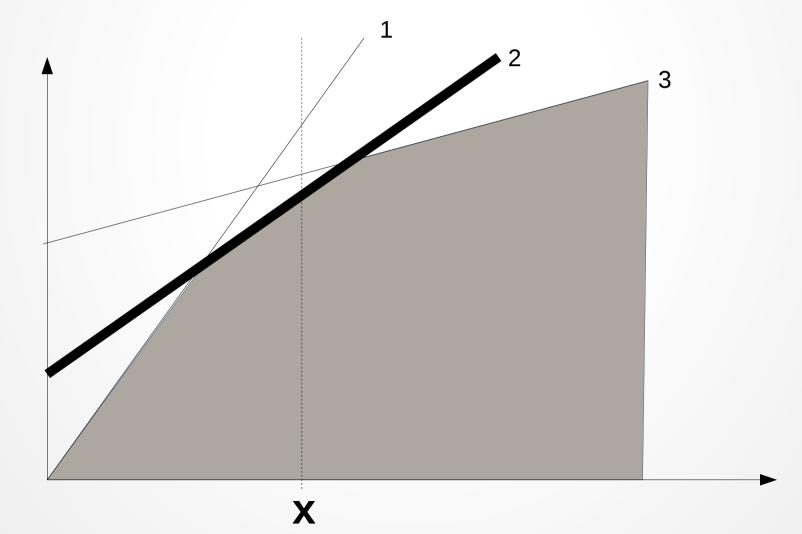
• dp(1)



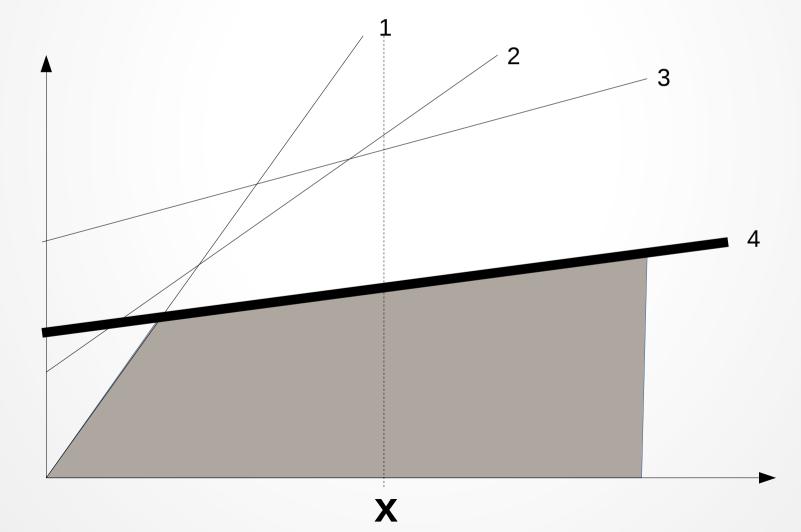
• dp(2)



• dp(3)



• dp(4)



Observasi 5...

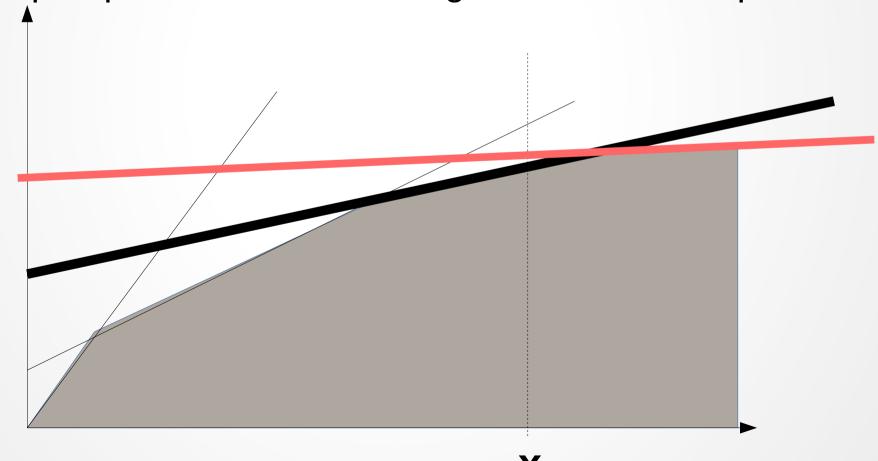
 Lower envelope terdiri dari garisgaris dengan gradien menurun

Observasi 6...

 Setiap sebelum mengisi dp(u), persamaan garis yang baru ditambahkan dan lower-envelope bisa jadi berubah

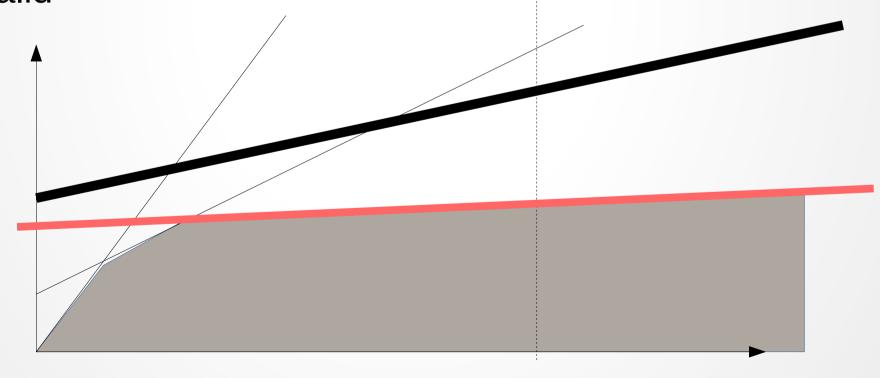
Gradien lebih Kecil

- Persamaan garis itu mungkin menjadi bagian dari lower-envelope pada masa depan
- Simpan pada daftar calon bagian lower-envelope



Gradien lebih Kecil (lanj.)

- Tapi tidak selalu demikian, bisa saja garis yang baru ini "memakan" lower-envelope yang sudah terbentuk
- Cara yang lebih tepat adalah melakukan "pop" pada bagian lower-envelope terkanan sampai bentuknya valid



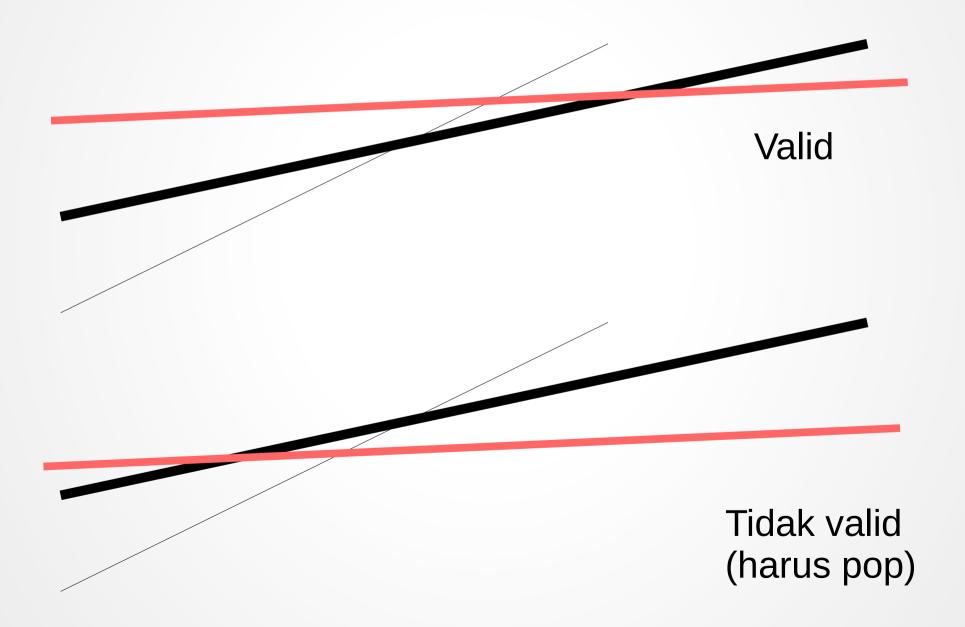
Gradien Lebih Kecil (lanj.)

- Jadi untuk menyimpan daftar garis-garis yang tergabung pada lower-envelope, bisa digunakan stack yang monotonic decreasing (pada gradien garisnya)
- Setiap mau "push" garis baru, "pop" dulu garis-garis di atas stack yang tidak valid (sudah tidak lagi tergabung pada lowerenvelope)

Implementasi

 Bagaimana cara menentukan apakah top-of-stack pada lowerenvelope masih valid ketika akan ditambahkan garis baru?

Implementasi (lanj.)



Implementasi (lanj.)



DP O(N)

- Isi tabel DP mulai dari 1, 2, 3, ..., sampai N, sambil memelihara lower-envelope
- Kompleksitas DP saja: O(N)
- Ditambah sorting di awal menjadi O(N log N)

Convex Hull Trick

- Sifat untuk "hanya perlu memperhatikan lower-envelope" biasa disebut sebagai convex hull trick
- Varian lain adalah memperhatikan upper-envelope, atau cara melakukan update pada envelope-nya berbeda

Tips Mengerjakan Soal

- Jika ada soal DP yang butuh optimasi, coba pikirkan convex hull trick sebagai alternatif
- Cari tahu mana yang bisa dimodelkan sebagai gradien, konstanta, dan variabel x
 - Variabel x biasanya berasosiasi dengan parameter/state pada DP
 - Gradien merupakan pengali dari x
 - Konstanta merupakan nilai konstan lainnya yang ditambahkan ke variabel x