

$G = (V, E)$ graf med perfekt parring.

Vægtfunktion: $w : E \rightarrow \mathbb{R}$, evt. $w : E \rightarrow \mathbb{R}_+$.

$\pi : \Omega \rightarrow \mathbb{R}$ opfylder:

- $\pi(U) \geq 0$ hvis $|U| \geq 3$.
- $w_\pi(e) \geq 0$ for alle $e \in E$

hvor

$$w_\pi(e) = w(e) - \sum_{U \in \Omega, e \in \delta(U)} \pi(U).$$

Hvis M er en perfekt parring fås:

$$w(M) \geq \sum_{U \in \Omega} \pi(U).$$

Ønskes: M , Ω og π så der gælder lighed.

Algoritme, der finder minimum vægt perfekt parring.

$M := \emptyset$

$F := \emptyset$

$\Omega := \{\{v\} \mid v \in V\}$

Vælg $\pi(\{v\})$ så $w_\pi(e) \geq 0$ for alle $e \in E$:

Hvis $w : E \rightarrow \mathbb{R}_+$ så $\pi(\{v\}) := 0$ for alle $v \in V$

while M ikke perfekt parring

$$\pi(U) := \begin{cases} \pi(U) - \alpha & \text{hvis } U \in \text{odd}(F) \\ \pi(U) + \alpha & \text{hvis } U \in \text{even}(F) \\ \pi(U) & \text{ellers} \end{cases}$$

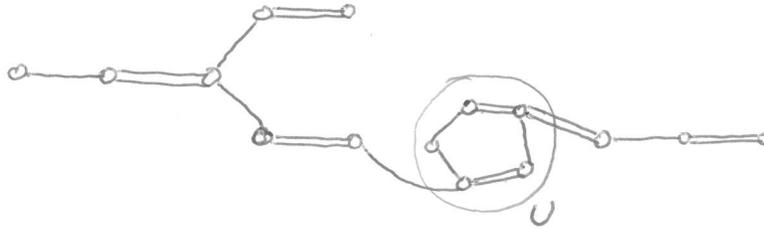
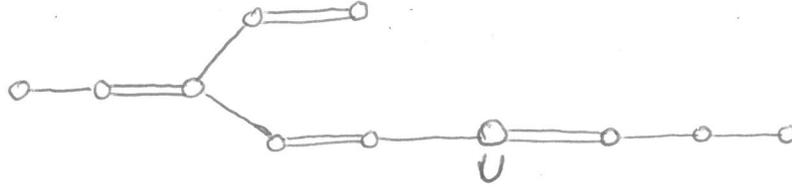
hvor α er det største tal så **uligheder** er opfyldt for den nye π .

Hvis $\pi(U) = 0$ for $U \in \text{odd}(F)$, $U \in \Omega$, $|U| \geq 3$ så

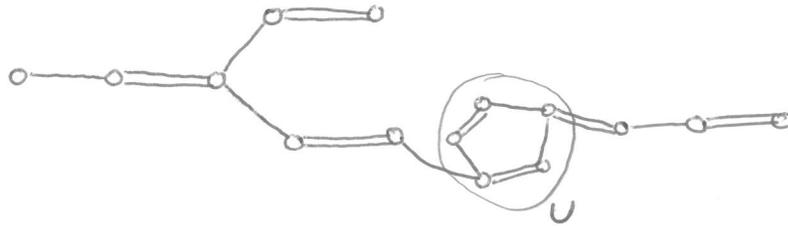
fjern U fra Ω

U skal foldes ud (se figur).

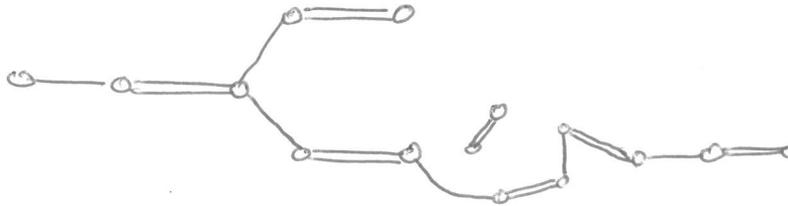
F



my parsing
i U



my F



Hvis $w_\pi(e) = 0$ for en kant e :

Hvis e forbinder to (lige) punkter i samme komponent i F så dannes en blomst U :

U sammentrækkes, tilføjes til Ω , $\pi(U) := 0$.

Hvis e forbinder to komponenter:

Tilføj e til F .

Hvis der opstår M -øgende vej P så

$$M := M \Delta EP$$

$$F := M$$

Udfold alle blomster.