

# Techniki optymalizacji

---

Przeszukiwanie „tabu”

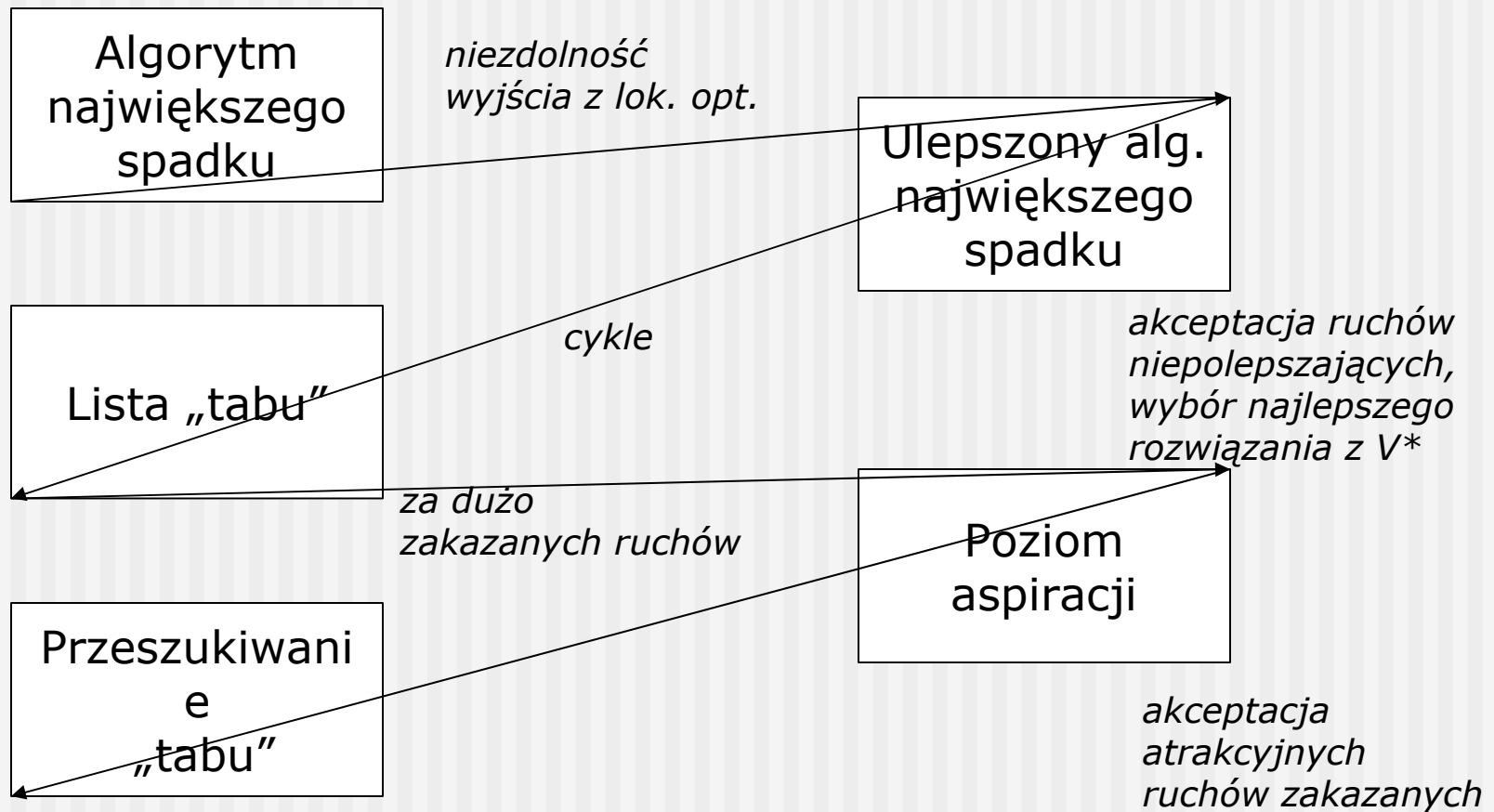
Maciej Hapke  
maciej.hapke at put.poznan.pl

# Obserwacje

---

- Lokalne optima nie muszą być dobrymi rozwiązaniami
- Lokalne optima mogą się grupować, leżeć blisko siebie

# Naturalny sposób powstania algorytmu



# Przeszukiwanie „tabu”

---

- Główna idea – wykorzystanie pamięci
- Zapamiętywanie rozwiązań czy ruchów

# Przykład zapamiętywania ruchów „tabu”

Struktura listy tabu

	2	3	4	5	6	7
1						
2						
3						
4						
5						
6						

Wewnątrz numer kadencji (ilość iteracji tabu do końca).

**Iteracja 0** (punkt startowy, kryterium maksymalizacji)

Rozwiązanie bieżące (wartość = 10)

2	5	7	3	4	6	1
---	---	---	---	---	---	---

	2	3	4	5	6	7
1						
2						
3						
4						
5						
6						

5	4	6
7	4	4
3	6	2
2	3	0
4	1	-1

## Iteracja 1

Rozwiązanie bieżące (wartość = 16)

2	4	7	3	5	6	1
---	---	---	---	---	---	---

	2	3	4	5	6	7
1						
2						
3						
4			3			
5						
6						

ruch		
<b>3</b>	<b>1</b>	<b>2</b>
2	3	1
3	6	-1
7	1	-2
6	1	-4

## Iteracja 2

Rozwiązanie bieżące (wartość = 18)

2	4	7	1	5	6	3
---	---	---	---	---	---	---

	2	3	4	5	6	7
1		3				
2						
3						
4			2			
5						
6						

ruch		
<b>1</b>	<b>3</b>	<b>-2</b>
<b>2</b>	<b>4</b>	<b>-4</b>
7	6	-6
<b>4</b>	<b>5</b>	<b>-7</b>
5	3	-9



## Recency-based memory vs. frequency-based memory

Częstość wystąpień poszczególnych ruchów wykorzystywana do rozrzucenia obliczeń po całej przestrzeni rozwiązań dopuszczalnych (dywersyfikacja). Ruchy często powtarzane uzyskują karę w przypadku gdy nie polepszają wartości rozwiązania. Zwykle częstość ta jest w jakiś sposób normalizowana (dzielenie przez wykonaną lub maksymalną liczbę iteracji).

Dywersyfikacja jest przydatna tylko w określonych warunkach (np. nie ma żadnych polepszeń).

### Iteracja 26

Rozwiązanie bieżące

wartość = 20

5	2	7	1	4	6	3
---	---	---	---	---	---	---

	1	2	3	4	5	6	7		ruch	v	p	
1	■			3				T	1	4	3	3
2		■							2	4	-1	-6
3	3		■						<b>3</b>	<b>7</b>	<b>-3</b>	<b>-3</b>
4	1	5		■					1	6	-5	-5
5		4		4	■				6	5	-4	-6
6			1			■						
7	2			3			■					



# Algorytm przeszukiwania „tabu”

```
procedure PRZESZUKIWANIE_TABU;  
begin  
  INICJALIZUJ (xstart, xbest, T);  
  x := xstart;  
  repeat  
    GENERUJ (V ∈ Sx);  
    WYBIERZ (x');          {min f w V + asp}  
    UAKTUALNIJ_LISTĘ_TABU (T);  
    if f(x') ≤ f(xbest) then  
      xbest := x';  
      x := x';  
    end;  
  until WARUNEK_STOPU;  
end;
```

# Obserwacje

---

- Deterministyczny
  - Zły wybór strategiczny jest lepszy niż dobry wybór losowy (daje jakieś informacje, wiedza wzrasta)
- Zbiór  $V$  (lista kandydatów)