

BEISPIEL:

$\zeta = \text{ANS}(1); \text{ANS}(2); \text{ANS}(3); \text{ANS}(4);$

$\text{FIND}(1); \text{FIND}(4); \text{FIND}(3); \text{FIND}(4); \text{FIND}(2);$
 $\text{FIND}(4)$

B
 $()$
 $\begin{matrix} 1 \\ 1 \end{matrix}$
 $\begin{matrix} 1 & 2 \\ 1 & 2 \end{matrix}$
 $\begin{matrix} 1 & 2 & 3 \\ 1 & 2 & 3 & 4 \end{matrix}$
 \vdots
 $\begin{matrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 1 & 2 & 3 & 4 \\ 1 & 2 & 3 & 4 \end{matrix}$

M F
 $()$
 $\begin{matrix} 1 \\ 2 \end{matrix}$
 $\begin{matrix} 3 & 2 & 1 \\ 4 & 3 & 2 & 1 \end{matrix}$
 $\begin{matrix} 1 & 4 & 3 & 2 \\ 4 & 1 & 3 & 2 \end{matrix}$
 $\begin{matrix} 3 & 4 & 1 & 2 \\ 4 & 3 & 1 & 2 \end{matrix}$
 $\begin{matrix} 2 & 4 & 3 & 1 \\ 4 & 2 & 3 & 1 \end{matrix}$

TR
 $()$
 $\begin{matrix} 1 \\ 2 \end{matrix}$
 $\begin{matrix} 2 & 3 & 1 \\ 2 & 3 & 4 & 1 \end{matrix}$
 $\begin{matrix} 2 & 3 & 1 & 4 \\ 2 & 3 & 4 & 1 \end{matrix}$
 $\begin{matrix} 3 & 2 & 4 & 1 \\ 3 & 4 & 2 & 1 \end{matrix}$
 $\begin{matrix} 3 & 2 & 4 & 1 \\ 3 & 4 & 2 & 1 \end{matrix}$
 $\begin{matrix} 3 & 4 & 2 & 1 \end{matrix}$

F G
 $()$
 1_1
 $1_1 2_1$
 $1_1 2_1 3_1$
 $1_1 2_1 3_1 4_1$
 $1_2 2_1 3_1 4_1$
 $1_2 4_2 2_1 3_1$
 $1_4 3_2$
 $4_1 3_2$
 $4_1 3_2$
 $4_1 3_2$

$Z = \text{INS}(1); \text{INS}(2); \text{INS}(3); \text{FIND}(1); \text{FIND}(1); \text{FIND}(1)$

MF KOSTEN UNTER MF
()

$$\begin{array}{r} 1 \\ 2 \\ 3 \\ 2 \\ 1 \\ 3 \\ 2 \\ 1 \\ 3 \\ 2 \\ \hline \sum m \end{array}$$

A (SUPERHEURISTIK)
()

$$\begin{array}{r} 1 \\ 1 \\ 2 \\ 1 \\ 2 \\ 3 \\ 1 \\ 2 \\ 3 \\ 1 \\ 2 \\ 3 \end{array}$$

KOSTEN UNTER A

$$\begin{array}{r} 1 \\ 2 \\ 3 \\ 1 \\ 1 \\ 1 \\ \hline \sum g \end{array}$$

$$m \leq 2 \cdot g = 18.$$

BEA.: MF IST "ON-LINE" HEURISTIK.

D.H. MF KENNT NICHT GANZ Z.

A (SUPERHEURISTIK) KENNT Z. IST "OFF-LINE".

SATZ 4.3 KUR AMORTISIERT: FÜR
EIN INDIVIDUELLES Z; KANN GELTEN:

KOSTEN(Z;) UNTER MF = N

KOSTEN(Z;) UNTER A = 1.

BSP.:

Z = INP(1); INP(2); ...; INP(N); FIND(1)

UNTER MF: KOSTEN(FIND(1)) = N

UNTER A: KOSTEN(FIND(1)) = 1.

A LÄSST DIE 1 VORNE.

ABER: KOSTEN(Z) UNTER MF = $\frac{N(N-1)}{2} + N$

KOSTEN(Z) UNTER A = $\frac{N(N-1)}{2} + 1$

BEACHTE: (1) EINFÜGEN IMMER ANS ENDE.

$$(2) \quad \frac{N(N-1)}{2} + N \leq N(N-1) + 2.$$

INTUITION: POTENTIAL UND LAUFZEIT

$\Rightarrow \text{INS}(0); \text{INS}(2); \dots; \text{INS}(10); \text{FIND}(1).$

HF	KOSTEN	A (SUPERHEURISTIK)	KOSTEN
$S_0 = ()$	1	$S'_0 = ()$	1
$\tau_1 = 1$	2	$S'_1 = 1$	2
$S_2 = 21$	3	$S'_2 = 12$	3
321		123	4
4321		1234	5
54321		12345	
⋮		⋮	⋮
$S_{10} = 10987654321$	10	$S'_6 = 12345678910$	1
$S_{11} = 11098765432$	↑	$S'_7 = 12345678910$	A ↑

$$\Phi(S'_{10}, S'_{10}) = 9 + 8 + 7 + 6 + 5 + 4 + 3 + 2 + 1 = 45$$

$$\Phi(S_{11}, S'_7) = 9 + 8 + 7 + 6 + 5 + 4 + 3 + 2 + 1 = 45 - 9 = 36$$

TATSÄCHLICH IST

$$\begin{aligned} \text{KOSTEN}_{\text{HF}}(\text{FIND}(1)) &+ \Phi(S_{11}, S'_7) - \Phi(S_6, S'_{10}) \\ &= 10 - 9 = 1 \leq \text{KOSTEN}_A(\text{FIND}(1)), \end{aligned}$$

OPERATION BEI HF LANG, A KURZ

\Rightarrow ES VERSchWINDEN VIELE INVERSIONEN

ODER

UNTER A HÖHERE KOSTEN.