

22. 6. 12

weiter zu Erweiterung der Grundstruktur/ Stackadressierung und Stack

F3\_110

spezielles Operandenregister Stack Pointer (Stapel Zeiger)

Bsp. 2. Schreiben, danach 2 mal Lesen

Stack (Speicher) im Speicherraum des Prozessors

1. Schreiben:  $SP := SP - 1$ , Operand schreiben mit Adresse aus SP (Quelle: im Prozessor)
2. Schreiben  $SP := SP - 1$ , Op. schr. m. Adr. aus SP
  
1. Lesen Op. lesen m. Adr. aus SP,  $SP := SP + 1$  (Beim Lesen nach ! dem Speicherzugriff)
2. Lesen: Op. le. m. Adr. aus SP,  $SP := SP - 1$

SP-bezogene Schreib- und Leseoperationen sollen „symmetrisch“ sein, d.h. im Mittel sind Anzahl Schreib- und Leseoperationen gleich.

Mehrere parallele ALE's (F3\_120)

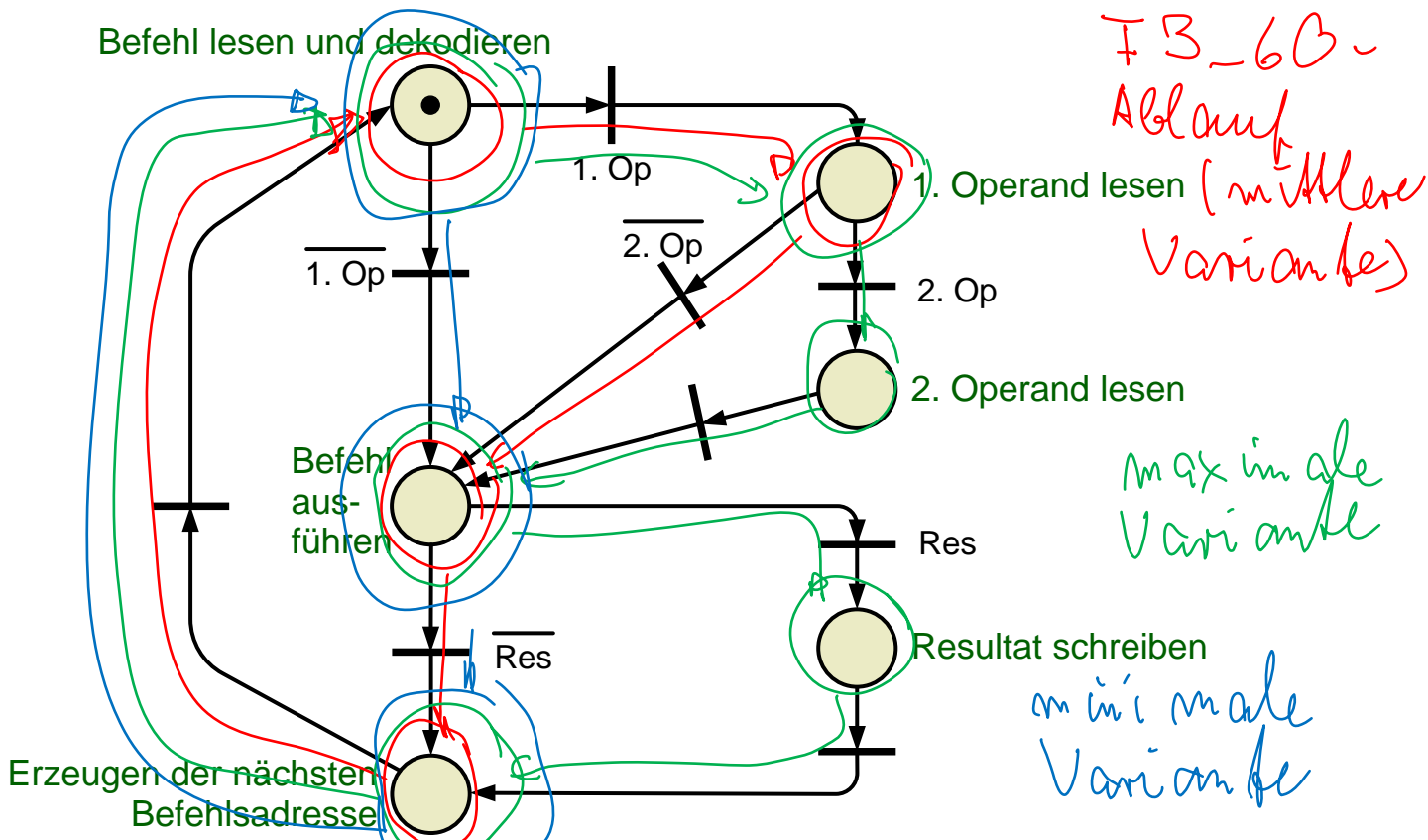
Gleichzeitig mehrere Operationen auf Operanden ausführen.

spezialisiert: die ALE's haben unterschiedliche Funktionen (z.B. Festkomma- oder Gleitkommaarithmetik) -> kaum höherer Logikaufwand

- ➔ Parallelarbeit führt zur Leistungssteigerung (mehr Befehle werden in der selben Zeit abgearbeitet)
- ➔ evtl. auch gleiche ALE's parallel

Verallgemeinerter Befehlsablauf (F3\_130)

- ➔ durch Erweiterungen der Grundstruktur möglich
- ➔ F3\_60 ist Spezialfall davon



Siehe auch „Übungsaufgaben“, Aufgabe AS-27

Fengler, Karg, Däne, Fleischer 03-2009

Zeitverbrauch (1. Näherung, je Phase (1 PN-Platz) gleiche Zeit  $t_{ph}$ ):

- min. Variante:  $3 * t_{ph}$
- mittlere Var.:  $4 * t_{ph}$
- max. Variante:  $6 * t_{ph}$

### 3.3.4. Befehlsübersicht

- ➔ Maschinenbefehle: Befehle, die der Prozessor direkt dekodieren und ausführen kann
- ➔ sprachliches Äquivalent: Assemblerbefehle (1 Ass.bef. entspricht 1 Maschinenbef.)

- Prozessoren haben unterschiedliche Maschinenbefehlssätze. Gründe: unterschiedliche Einsatzgebiete, Hersteller, Verträglichkeitsforderungen (Kompatibilität) ..., evtl. anwendungsbezogen variabel (siehe auch RA2 später)

hier Übersicht, in der Übung Ausschnitte aus einem konkreten Befehlssatz (siehe Arbeitsblätter usw.)

Übersicht siehe F3\_140

hier nur allgemeine Besonderheiten, konkret sie Arb.bl. + Übungsstoff

### 3.4.1. Datentransfer

- Vor- und Nachbereitung von Operationen durch Ortsveränderung von Operanden
- Ziel: wo ist der Operand nach dem Bef., Quelle: wo ist der O. vor dem Bef.
- i.a. Kopieren Quelle überschreibt Ziel, Quelle bleibt erhalten
- verschiedene Kombinationsmöglichkeiten von Ziel und Quelle:

(im Weiteren immer alle Varianten von Befehlen einschließlich der Existenz von Befehlen ist Prozessortyp-abhängig)

Register (OR<sub>i</sub>, OA<sub>i</sub>, SP, Basis-Reg..., PSR)

Datenworte im Speicher (adressiert durch OA, SP, im Befehl direkt usw.)

Ein-Ausgabeschnittstellen

### 3.4.2. Arithmetik-Logik

Operandenbeeinflussung bzw. Op.auswertung in den Maschinendatentypen (s. RO, welche existieren)

max. 2 E-Op. max 1 A-Op., PSR nach Operation

Arithmetische Grundoperationen:

- Addition, Subtraktion
- Multiplikation, Division
- weitere Operationen als Teilprogramme (z.B. in verfügbarer Bibliothek)
- das gilt auch für mehr als zwei E-Operanden, mehr als 1 A-Operand

Logische Grundoperationen:

- UND
- ODER
- Exklusiv ODER (Antivalenz)
- Negation

Datenformat: F3\_150

- ➔ Operation erfolgt immer auf n bit (n Anzahl der bit im Datenwort, gleich bit-Position (letzteres gilt auch für Ergebnis))
- ➔ Einzelbitoperationen sind Prozessorabhängig evtl vorhanden (Test Einzelbit (biti -> negiert z-bit vom PSR), Setzen, Rücksetzen von Einzelbit auf 1 bzw. 0)

Vergleich: Subtraktion ohne Ergebnis aber PSR-Belegung

mit Z-bit und S-bit (zero, sign): Test auf gleich, kleiner, größer, kleiner-gleich, größer-gleich)

## Konvertierungen zwischen verschiedenen Zahlenformaten

Schieben und rotieren von bit-Positionen im Datenwort: Schieben-  
Bsp. 3\_160, Rotieren Bsp.3\_170

möglich nach rechts, links, m bit, mit  $m \leq n$  (n Breite Datenwort)

- logische Interpretation: Vorbereitung von logischen Operationen, oder deren Nachbereitung
- arith. Interpretation Multiplikation (schieben links) und Division (schieben rechts mit  $2^m$  (bei schieben um m Positionen))

Bsp. 3\_170

- im Unterschied zu Schieben (dort entfallen heraus geschobene bit) werden die herausgeschobenen bit wieder auf der anderen Seite eingeschoben (keine arithmetische Interpretation möglich)

### 3.4.4. Programmtransferbefehle

bisher EZNB:  $BA := BA + 1$

- damit: rein lineare Befehlsfolgen:

f Befehl i  
f Befehl  $i+1$   
f B.  $i+2$

↓ Zeit

für normal komplexe Algorithmen unbedingt notwendig:

Verzweigung (evtl in Abhängigkeit von Bedingungen) und  
Zusammenführung (F3\_180 links) -> Sprungbefehle notwendig

nächste Woche: weiter mit Sprung- Unterprogrammbeehlen,  
Interrupt.